

Première partie

**Techniques algébriques,
à travers l'histoire**

Calculs polynomiaux

Résumé -

Nous commençons l'année en revisitant l'histoire de la résolution des équations polynomiales. On donne/rapelle ainsi quelques bases essentielles pour la suite : existe-t-il un moyen pour résoudre toute équation polynomiale, on verra que l'important est de pouvoir factoriser; que nous dit la géométrie des équations polynomiales; que nous dit l'analyse pour une résolution (approchée) d'une équation polynomiale.

Ce sera l'occasion de mettre en place quelques définitions et de nombreux savoir-faire. Comme chaque chapitre, celui-ci commence par des problèmes ouverts.

Enfin, voici une liste de petites vidéo ou conférence visionnable sur internet et en lien avec le sujet. A visionner à loisir :

- Mathieu Bautista - L'histoire du x . <https://www.youtube.com/watch?v=AW7uNg9RLCs>
- MicMath - Conique à la plage. <https://www.youtube.com/watch?v=eFPhYYKCγFc>
- El Jj - Différence équations et fonctions. <https://www.youtube.com/watch?v=sJKjFgtIBKY>

Sommaire

1.	Quelques problèmes	6
1.1.	Problèmes	6
1.2.	Vocabulaires et contextes	7
2.	Equation polynomiale. Algèbre et géométrie	7
2.1.	Révolution 1 : Viète	7
2.2.	Révolution 2 : Descartes	9
3.	Opérer (=calculer) avec des polynômes	12
3.1.	Développer	12
3.2.	Factoriser	14
3.3.	Expliciter formellement les racines	17
4.	Equation polynomiale et analyse	19
4.1.	La meilleure méthode : l'essai/erreur	19
4.2.	Retro-contrôle	19
4.3.	Méthode de la sécantes	20
4.4.	Vers la dérivation. Méthode de la tangente	20
5.	Bilan	21

1. Quelques problèmes

1.1. Problèmes

? Problème 1 - Kwarizmi

Résoudre, comme El Kwarizmi, l'équation $x^2 + 10x = 39$ en n'exploitant que des méthodes géométriques (calcul d'aire, nombres positifs...).

On commence par considérer un carré de côté x et deux rectangles de côtés x et 5. On complète...

Adapter la méthode pour résoudre $x^2 + 21 = 10x$.

Que pensez-vous de la nature des nombres a , b ou c si l'on souhaite générer la méthode pour résoudre l'équation associée au trinôme du second degré : $ax^2 + bx + c = 0$

? Problème 2 - Mauvais vers italiens

« *Tartalea exposa sa solution en mauvais vers italiens* » (Lagrange, Oeuvres, 1795).

Il existe une méthode (Tartaglia-Cardan) pour résoudre les équations de degré 3 (voir cours). Comment pouvait-on l'écrire alors qu'il n'existait ni le symbole $=$, ni les notations $x^2 \dots$?

? Problème 3 - Tartaglia et Cardan

Trouver toutes les solutions de l'équation $x^3 + 6x = 20$, avec la méthode de Tartaglia et Cardan, en posant $x = u - v$ et en exploitant les symétries du problème (on peut résoudre : $u^3 - v^3 = \dots$ et $u^3 v^3 = \dots$).

Et pour une équation de type $ax^3 + px + q = 0$?

De même donner les solutions de l'équations $x^4 + px^2 + 1 = 0$.

? Problème 4 - Polynôme de degré 2 et représentation graphique

Représenter la courbe d'équation $y = ax^2 + bx + c$.

On fera la différence entre $a > 0$ et $a < 0$. On notera en particulier les coordonnées du sommet

? Problème 5 - Chercher à côté...

Si on sait que $f(x_0) = 0,001$, quelle stratégie mettre en place pour trouver une racine de f ? On peut chercher du côté de x_0 , pas très loin...

? Problème 6 - Formule de Taylor et développement limité

Soit $f : x \mapsto a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n$, une fonction polynomiale de degré n .

Pour tout $k \in \mathbb{N}$, exprimer $f^{(k)}(0)$ en fonction des nombres (a_i) qui définissent la fonction polynomiale.

$f^{(k)}(0)$ est la valeur en 0 de la k^e dérivée de la fonction f .

1.2. Vocabulaires et contextes

Principe : On appelle équation, une relation calculatoire avec des objets inconnues i.e. à expliciter, définies à partir de cette (ces) relation(s) calculatoire(s).

Définition - Résoudre une équation

Soit E un ensemble (souvent $E = \mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$ ou $\mathbb{R}^p \dots$, mais pas uniquement).
Soit une application $f : E \rightarrow F$ et $b \in F (= \mathbb{R} \text{ ou } \mathbb{C} \text{ ou autre})$.
On dit qu'on résout l'équation $f(x) = b$, d'inconnue $x \in E$, lorsqu'on trouve tous les « nombres » $x \in E$ tel que $f(x) = b$.

On parle d'antécédent de b par f

 **Remarque - Il n'existe qu'une méthode infaillible pour résoudre une équation : Faire l'essai.**

Soit $x_0 \in E$. Alors (calcul) : $f(x_0) = \dots$

Si la réponse est b , on a trouvé une solution. Sinon, on essaye à nouveau.

Mais cela est souvent long, surtout si l'ensemble E est infini...

Autre question : pourquoi se concentrer (uniquement?) sur des équations polynomiales?



Pour aller plus loin - Des tortues à l'infini

Les mots application (ou fonction), $\mathbb{R}$, $\mathbb{C} \dots$ seront définis (légalisés) plus tard dans l'année ou plus loin dans le polycopié.

2. Equation polynomiale. Algèbre et géométrie

La motivation historiquement première est la motivation ludique. La plupart des résultats ici a été obtenu dans le cadre de joutes mathématiques, de défis si l'on préfère.

Les révolutions successives qui marquent la mathématiques européennes consistent souvent en l'installation de nouvelles notations. Cela crée des ponts!

2.1. Révolution 1 : Viète

Algebra Nova

Heuristique - Généraliser avec des lettres

FRANÇOIS VIÈTE a l'idée fondamentale d'écrire des lettres $A, B, C, \dots X$ pour les inconnues et les données d'un problème (ie. les connus!) et de faire les calculs algébriques. Dès lors, aucun problème des anciens Grecs ne semble résister au schéma :

Problème	mêmes lettres	Problème	calculs	
géométrique	→	algébrique	→	Solution

et Viète écrit en majuscules : « NVLLVM NON PROBLEMA SOLVERE ».

Saut historique et définition

Définition - Fonction polynomiale (d'une variable)

On dit que $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ est une application polynomiale s'il existe $n \in \mathbb{N}$ et $a_0, a_1, \dots, a_n \in \mathbb{R}$ (voire $\mathbb{C}$) tels que :

pour tout réel x , $f(x)$ est obtenu par le calcul $\sum_{k=0}^n a_k x^k$.

On note $f : x \mapsto \sum_{k=0}^n a_k x^k$.



Histoire - Algèbre spéieuse

MONTUCLA dans *Histoire des mathématiques* :

« Il est peu de mathématiciens à qui l'algèbre doive plus qu'à cet homme célèbre... On doit d'abord à M. Viète d'avoir établi l'usage des lettres pour désigner, non seulement les quantités inconnues, mais même celles qui sont connues, ce qui fit donner à son algèbre le nom de spéieuse, nom qu'elle a gardé longtemps, à cause que tout y est représenté par des symboles... »

C'est nous osons le dire à ce changement que l'algèbre est redevable d'une grande partie de ces progrès. »

Comment énoncer aisément la règle du discriminant sans les lettres a , b et c ?

**Remarque - Un unique type de calcul, pour tout x**

C'est toujours le même calcul : une combinaison linéaire des puissances de x qui donne la valeur de $f(x)$.

Cette définition s'étend au cas de plusieurs variables (à avoir en tête en particulier pour les manipulations)

Définition - Polynôme de plusieurs variables

On appelle fonction polynomiale de p variables (abrégé ici en « polynôme de p variables ») une fonction de la forme :

$$f_p : (x_1, x_2, \dots, x_p) \mapsto \sum_{(k_1, \dots, k_p) \in \mathbb{N}^p} a_{k_1, k_2, \dots, k_p} \prod_{i=1}^p x_i^{k_i}$$

la somme étant finie (nombre de termes est fini) où $\forall (k_1, \dots, k_p) \in \mathbb{N}^p$, $a_{k_1, k_2, \dots, k_p} \in \mathbb{R}$ (ou $\mathbb{C}$) ;

Il s'agit d'une combinaison linéaire finie de puissances entières des inconnues réelles (ou complexes) $x_1, \dots, x_p$.

La somme et le produit de deux fonctions polynomiale est une fonction polynomiale.

On appelle degré de f_p , le nombre $\max\{k_1 + k_2 + \dots + k_p \mid a_{k_1, k_2, \dots, k_p} \neq 0\}$. Si f n'a qu'une variable, $\deg(f) = \max\{n \in \mathbb{N}, \text{ tel que } a_n \neq 0\}$.



Exemple - $f : (x, y, z) \mapsto 3x^2y - 2xyz - xz^2$

Il s'agit d'une fonction polynomiale de trois variables, de degré 3.

Vocabulaire

On donne un peu de vocabulaire et une notation bien pratique, même si historiquement cela s'est fait beaucoup plus tardivement...

○ Analyse - Unicité d'écriture

Considérons deux fonctions polynomiales $f : x \mapsto \sum_{k=0}^n a_k x^k$ et $g : x \mapsto \sum_{k=0}^m b_k x^k$.

Supposons qu'il s'agisse bien de deux écritures différentes, donc $\{h \in \llbracket 0, \max(n, m) \rrbracket \mid a_h \neq b_h\}$ est non vide.

Comme tout ensemble inclus dans $\mathbb{N}$, fini (ou majoré) et non vide, il admet un plus grand élément, notons le h .

On a donc pour tout $x \in \mathbb{R}$:

$$f(x) - g(x) = (a_h - b_h)x^h + \sum_{k=0}^{h-1} (a_k - b_k)x^k$$

On veut montrer que $f \neq g$, ie : $\exists x_0 \in \mathbb{R}$ tel que $f(x_0) \neq g(x_0)$.

— Méthode 1 (réflexes de terminale) :

$\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) - g(x) = \text{signe}(a_h - b_h) \infty$ et $f - g$ est continue, donc nécessairement ie : $\exists x_0 \in \mathbb{R}$ tel que $f(x_0) - g(x_0) \neq 0$.

— Méthode 2 (même chose mais redémontré). On note $c_k = a_k - b_k$.

$$\frac{f(x) - g(x)}{x^h} = a_h - b_h + \sum_{k=0}^{h-1} \frac{c_k}{x^{h-k}}$$

Pour tout $k \in \llbracket 0, h-1 \rrbracket$, $\frac{c_k}{x^{h-k}} \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} 0$.

Il existe donc $X_k \in \mathbb{R}_+^*$ tel que $\forall x \geq X_k$, $\left| \frac{c_k}{x^{h-k}} \right| \leq \frac{|a_h - b_h|}{2h}$.

Il suffit de prendre $X_k = \sqrt[h-k]{2h \frac{|c_k|}{|a_h - b_h|}}$ Et donc pour $x \geq X := \max(X_0, X_1, \dots, X_{h-1})$ (inégalité triangulaire) :

$$\left| \frac{f(x) - g(x)}{x^h} - (a_h - b_h) \right| = \left| \sum_{k=0}^{h-1} \frac{c_k}{x^{h-k}} \right| \leq \sum_{k=0}^{h-1} \frac{|a_h - b_h|}{2h} = \frac{|a_h - b_h|}{2}$$

Histoire - François Viète

François Viète (1540-1603), n'est pas un mathématicien professionnel, mais un avocat. Néanmoins, il sera le représentant français des joutes mathématiques (cryptanalyse) avec les italiens ou les anglais. Il est célèbre pour son algèbre nouvelle où il est le premier à exploiter les lettres pour décrire les nombres dans des équations. Ce point de vue est révolutionnaire!

Ainsi, comme $|\alpha| \leq \beta \iff -\beta \leq \alpha \leq \beta$, on a donc pour $x \geq X$:

$$-\frac{|a_h - b_h|}{2} \leq \frac{f(x) - g(x)}{x^h} - (a_h - b_h) \leq \frac{|a_h - b_h|}{2}$$

$$\text{Et donc si } a_h - b_h > 0 : \frac{f(x) - g(x)}{x^h} \geq -\frac{a_h - b_h}{2} + (a_h - b_h) = +\frac{a_h - b_h}{2} > 0$$

$$\text{Et si } a_h - b_h < 0 : \frac{f(x) - g(x)}{x^h} \leq \frac{b_h - a_h}{2} + (a_h - b_h) = -\frac{b_h - a_h}{2} < 0$$

Ainsi, par contraposée : si deux écritures polynomiales donne une même fonction, c'est nécessairement la même écriture!

Définition - Degré et $[f]_k$

Soit f une application polynomiale. Alors son écriture est unique.

Ainsi, il existe un unique $n \in \mathbb{N}$ et un unique $(n+1)$ -uplet de réels

$(a_0, a_1, \dots, a_n)$ tels que $f : x \mapsto \sum_{k=0}^n a_k x^k$ avec $a_n \neq 0$.

Le nombre entier n s'appelle le degré de la fonction polynomiale f .

$a_n x^n$ s'appelle le terme dominant de la fonction polynomiale f .

Et on aura pour habitude de noter $[f]_k$, le k coefficient a_k (devant x^k) dans l'écriture de f .

2.2. Révolution 2 : Descartes

Heuristique - Algèbre et géométrie

La motivation est ici GEOMETRIQUE. Une nouvelle façon de concevoir le problème est de maintenant lui donné un sens géométrique et en particulier de donner à $\mathbb{R}$ le sens du continu (comme une droite) et à $f(\mathbb{R})$ une déformation continue de $\mathbb{R}$.

Pour aller plus loin - Notations

Les notations $x^5 \dots$ a été popularisé par Descartes (avant on écrivait simplement $xxxxx$).

Le symbole $=$ a été popularisé par Leibniz (avant on écrit $adeq$).

Représentation graphique

En mathématique, l'apport principal de Descartes a consisté à donner une vision géométrique à l'algèbre et une approche calculatoire à la géométrie (de l'ordre de la précision du langage). C'est une véritable révolution.

Ce qui suit reste vrai même si H n'est pas polynomiale.

Définition - Graphe dans $\mathbb{R}^2$

Soit $H : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$.

On note $\Gamma_H = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid H(x, y) = 0\}$, une sous-partie de $\mathbb{R}^2$.

On dit que $H(x, y) = 0$ est une équation du graphe Γ .

Sans condition supplémentaire sur H , Γ peut être très variés.

Exemple - Folium de Descartes

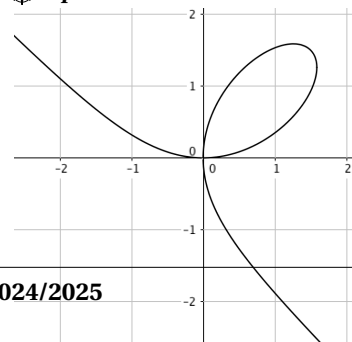
DESCARTES et ROBERTVAL ont étudié dans leur correspondance la courbe $\mathcal{F}$ d'équation $x^3 + y^3 - 3xy = 0$ (cubique).

Sa représentation graphique est dans la marge.

Définition - Exemple. Graphe d'une fonction

Si $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, on appelle representation graphique de f (ou graphe de f), la courbe $\mathcal{C}$ d'équation $y = f(x)$

Représentation - Folium



$\mathcal{F}$ d'équation $x^3 + y^3 - 3xy = 0$

Dans ce cas $H : (x, y) \mapsto y - f(x)$. Une telle courbe ne peut « revenir en arrière ». En effet, cela signifierait qu'un nombre x_0 aurait deux images.

Représentation des fonctions polynomiales...

Heuristique - Représentation

La représentation d'une fonction polynomiale $x \mapsto \sum_{k=0}^n a_k x^k$ est continue. Cette fonction polynomiale est de degré n , donc admet au plus n racines (de l'équation polynomiale). Par dérivation (que l'on expliquera plus loin), il y a également au plus n sens de variation différents...

Pour aller plus loin
Nous reverrons la continuité.
Vous pouvez déjà noter la définition formalisée.

Exercice

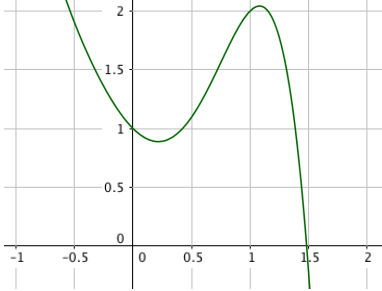
Donner l'exemple d'une fonction polynomiale de degré 4 n'ayant que deux sens de variations différentes

Correction

$x \mapsto x^4$, tout simplement

Exercice

Quel est le degré (minimal) de la fonction polynomiale dont la représentation graphique est



donnée par :

Correction

C'est un polynôme de degré impair. Le terme dominant est nécessairement négatif (dominant en $\pm\infty$). Il y a 3 variations, donc le degré est au moins 3. (Ici, il s'agit de $x \mapsto x^5 + x^3 + 2x^2 - x + 1$.)

Calculs algébriques et symétries géométriques

Proposition - Translation

La courbe Γ présente une invariance par translation de vecteur $\vec{u} = T \vec{i}$, si et seulement si, on a l'équivalence : $H(x, y) = 0 \iff H(x + T, y) = 0$

Remarque - Qui sont x et y ?

Est-ce pour tout x, y ou avec l'existence d'un x et d'un y ? Cela doit être vrai pour x et y dans l'ensemble de définition, puis $x + T$ doit y appartenir également...

Savoir faire - Graphe d'une fonction $y = f(x)$ (translation)

Dans le cas particulier d'une fonction, $\mathcal{C}_f$ présente d'une invariance par translation de vecteur $\vec{u} = T \vec{i}$ si et seulement si $\forall x \in \mathcal{D}_f, f(x + T) = f(x)$. On dit que f est T -périodique. En particulier cos ou sin sont 2π -périodique.

 Analyse - Symétrie axiale, centrale

Si la courbe présente une symétrie axiale autour de l'axe $x = x_0$.

Alors on a $H(x_0 + x, y) = 0 \iff H(x_0 - x, y) = 0$.

En posant $x' = x_0 + x$, on trouve $x_0 - x = x_0 - (x' - x_0) = 2x_0 - x'$.

Ce qui donne l'équivalence suivante : $H(x, y) = 0 \iff H(2x_0 - x, y) = 0$.

La réciproque est vérifiée.

Proposition - Symétrie axiale

La courbe Γ présente une symétrie axiale d'axe $x = x_0$,

si et seulement si, on a l'équivalence : $H(x, y) = 0 \iff H(2x_0 - x, y) = 0$

 Savoir faire - Graphe d'une fonction $y = f(x)$ (symétrie axiale)

Dans le cas particulier d'une fonction, $\mathcal{C}_f$ présente d'une symétrie axiale d'axe $x = x_0$ si et seulement si $\forall x \in \mathcal{D}_f, f(2x_0 - x) = f(x)$.

En particulier pour $x_0 = 0$, on a la caractérisation $f(-x) = f(x)$. On dit alors que f est paire (comme $x \mapsto x^2$).

Une symétrie centrale de centre $M_0(x_0, y_0)$ est la composition d'une symétrie d'axe $x = x_0$ et d'axe $y = y_0$.

Proposition - Symétrie centrale

La courbe Γ présente une symétrie centrale de centre $M(x_0, y_0)$,

si et seulement si, on a l'équivalence : $H(x, y) = 0 \iff H(2x_0 - x, 2y_0 - y) = 0$

 Savoir faire - Graphe d'une fonction $y = f(x)$ (symétrie centrale)

Dans le cas particulier d'une fonction, $\mathcal{C}_f$ présente d'une symétrie centrale centrée en $M_0(x_0, y_0)$ si et seulement si $\forall x \in \mathcal{D}_f, f(2x_0 - x) = 2y_0 - f(x)$.

En particulier pour $x_0 = y_0 = 0$, on a la caractérisation $f(-x) = -f(x)$. On dit alors que f est impaire (comme $x \mapsto x^3$).

Une astuce pour le calcul

De manière générale, on ne démontre pas un résultat de calcul par une exploitation graphique, mais cela permet largement de vérifier une série de calculs.

 Truc & Astuce pour le calcul - Transformer le résultat d'un calcul en une représentation visuelle

Depuis Descartes, l'algèbre et la géométrie sont totalement liés et il est possible de passer « du diable de l'algèbre à l'ange de la géométrie » (Hermann Weyl).

Il est donc important de savoir faire cette transformation : donner du sens géométrique à un calcul algébrique. On peut ainsi anticiper ou vérifier un résultat.

Exercice

Montrer que le système $\begin{cases} x^2 + y^2 + 2x - 2y = 0 \\ x^2 + y^2 - 4y + 3 = 0 \end{cases}$ admet exactement deux solutions.

Correction

Ces équations s'écrivent : $(x+1)^2 + (y-1)^2 = 2$ et $x^2 + (y-2)^2 = 1$ Il s'agit de l'intersection du cercle de centre $(-1, 1)$ de rayon $\sqrt{2}$ (qui passe par O) et du cercle de centre $(0, 2)$ et de rayon 1.

Le changement de registre ici est une force si on sait bien l'employer, mais aussi un gros problème pour les élèves bloqués dans leur registre.

💡 Truc & Astuce pour le calcul - Avec des fonctions

Le calcul sur les fonctions est à l'intersection du calcul algébrique, du calcul graphique, du calcul différentiel et intégrale, du calcul de limites... Les problèmes où interviennent ces fonctions sont aussi très variés, et il n'est pas rare de voir des changements de registre, d'un domaine à l'autre dans une même problème! Il faut avoir un esprit bien souple... C'est tout particulièrement le cas de l'étude des polynômes (où l'on bascule facilement d'un domaine à l'autre).

Exercice

Démontrer que le polynôme $x^3 + 3x - 1$ admet une unique racine sur $\mathbb{R}$.

Correction

Il ne faut surtout pas factoriser, mais faire l'étude de la fonction $f : x \mapsto x^3 + 3x - 1$, dérivable et finalement strictement croissante. Elle admet une unique racine sur $\mathbb{R}$ (théorème de la bijection).

3. Opérer (=calculer) avec des polynômes

3.1. Développer

Stabilité

On commence par le développement, c'est a priori plus simple car c'est une opération *mécanique*.

A ce stade, c'est surtout la pratique qui justifie le théorème suivant :

Théorème - Stabilité

L'addition, la soustraction et la multiplication de deux (ou plus) fonctions polynomiales donne une nouvelle fonction polynomiale.

Exercice

Soient $f : x \mapsto 2 + x - x^2 + 3x^3$ et $g : x \mapsto 1 + x - x^2 + x^4$ définies sur $\mathbb{R}$.
Evaluer, pour tout $x \in \mathbb{R}$, $(f + g)(x)$ et $(f \times g)(x)$.

Correction

$f + g : x \mapsto 3 + 2x - 2x^2 + 3x^3 + x^4$.
 $f \times g : x \mapsto 2 + 3x - 2x^2 + x^3 + 6x^4$.

Un peu plus théorique :

Exercice

Soient $f : x \mapsto a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ et $g : x \mapsto b_0 + b_1x + \dots + b_mx^m$ définies sur $\mathbb{R}$.

1. Evaluer, pour tout $x \in \mathbb{R}$, $(f + g)(x)$ et $(f \times g)(x)$.
2. Exprimer alors, pour tout $k \in \mathbb{N}$, $[f + g]_k$ en fonction des $[f]_i$ et $[g]_j$.
3. Exprimer alors, pour tout $k \in \mathbb{N}$, $[f \times g]_k$ en fonction des $[f]_i$ et $[g]_j$.

Correction

- 1.
2. On trouve $[f + g]_k = [f]_k + [g]_k$, et de manière générale, cette opération est linéaire.
3. On a le produit de Cauchy : $[f \times g]_k = \sum_{i=0}^k [f]_i [g]_{k-i} = \sum_{i+j=k} [f]_i [g]_j$, valable même si les coefficients sont nuls.

Développer malin

Mais il existe plusieurs façons de développer un produit polynomial. Certaines sont plus intelligentes que d'autres...

Exercice

Développer $(a + b + c)^3$

Correction

La solution sera de la forme $\sum A_{i,j,k} a^i b^j c^k$ avec $i + j + k = 3$. Reste à trouver la valeur de $A_{i,j,k}$.

Pour obtenir, par exemple, le nombre $A_{1,1,1}$, il faut prendre un a , un b et un c , il y a $3 \times 2 \times 1 = 3! = 6$ possibilités.

Pour obtenir, par exemple, le nombre $A_{1,2,0}$, il faut prendre un a , deux b et 0 c , il y a $3 \times 1 \times 1 = 3 = 3$ possibilités.

Ensuite il y a une symétrie entre a , b et c qui commutent : $A_{1,2,0} = A_{0,2,1} = \dots = A_{0,1,2}$.

Finalement : $(a+b+c)^3 = 6abc + 3(a^2b + a^2c + b^2c + b^2a + c^2a + c^2b)$

Exercice

On admet que $(a+b)^4 = a^4 + 4a^3b + 6a^2b^2 + 4ab^3 + b^4$.

En organisant convenablement votre calcul $(a+b)^5$, trouver comment passer des coefficients $(1,4,6,4,1)$ de $(a+b)^4$ à ceux de $(a+b)^5$.

Cela vous rappelle-t-il quelque chose ? En déduire la formule générale qui donne une expression de $(a+b)^n$.

Correction

$$\begin{aligned} (a+b)^5 &= (a+b)^4(a+b) = a(a+b)^4 + b(a+b)^4 \\ &= \begin{array}{cccccc} a^5 & +4a^4b & +6a^3b^2 & +4a^2b^3 & +ab^4 & \\ & +a^4b & +4a^3b^2 & +6a^2b^3 & +4ab^4 & +b^5 \end{array} \\ &= \begin{array}{cccccc} (1+0)a^5 & +(4+1)a^4b & +(6+4)a^3b^2 & +(4+6)a^2b^3 & +(1+4)ab^4 & +(0+1)b^5 \\ = a^5 & +5a^4b & +10a^3b^2 & +10a^2b^3 & +5ab^4 & +b^5 \end{array} \end{aligned}$$

On retrouve le triangle de Pascal : de $(1,4,6,4,1)$ à $(1,5,10,10,5,1)$ Cela ne fait pas une démonstration mais permet d'anticiper, comprendre, retenir la formule du binôme de Newton :

$$(a+b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k}$$

💡 Truc & Astuce pour le calcul - Anticipation

Il s'agit de ne plus être à chaque instant derrière son calcul, mais bien en avant !. Il s'agit bien là aussi de voir quelque chose. ... Lorsque le calcul demandé est ouvert (on ne donne pas une forme fermée : montrer que $A=B$), il faut savoir vers où l'on va.

Par exemple, lorsqu'on dérive une fonction, ce qui nous intéresse souvent c'est de connaître son signe. Il faut donc donner une forme factorisée...

Exercice

On peut exprimer de 3 façons différentes $A = f(x) = (3x^2 + 8x - 1) - (x^2 + 3x - 4)$. Associer chacune de ces expressions à l'exploitation qu'on peut en faire.

$A = 2x^2 + 5x - 3$	étude du minimum de f
$A = -6 + 3(x+1) + 2(x+1)^2$	développement limité de f en -1
$A = 2\left(x + \frac{5}{4}\right)^2 - \frac{49}{8}$	étude du signe de f
$A = (x+3)(2x-1)$	étude du polynôme f

Correction

$A = 2x^2 + 5x - 3$	→	étude du polynôme f
$A = -6 + 3(x+1) + 2(x+1)^2$	→	développement limité de f en -1
$A = 2\left(x + \frac{5}{4}\right)^2 - \frac{49}{8}$	→	étude du minimum de f
$A = (x+3)(2x-1)$	→	étude du signe de f

💡 Truc & Astuce pour le calcul - Reconnaissance de formes

En visualisant les formes dans les formules, il est plus aisé de garder en mémoire le calcul effectué (pour le retro-contrôle) et surtout, il est plus aisé de savoir dans quel ordre faire le calcul de manière à être efficace : ne pas se tromper et agir rapidement.

Exercice

Démontrer :

$$4[(a^2 - b^2)cd + (c^2 - d^2)ab]^2 + [(a^2 - b^2)(c^2 - d^2) - 4abcd]^2 = (a^2 + b^2)^2(c^2 + d^2)^2$$

On pourra y voir la forme $A = B^2 - C^2$...

Correction

Notons $B = (a^2 + b^2)(c^2 + d^2)$ et $C = (a^2 - b^2)(c^2 - d^2) - 4abcd$. Alors

$$\begin{aligned} B^2 - C^2 &= (B-C)(B+C) \\ &= [(a^2 + b^2)(c^2 + d^2) - (a^2 - b^2)(c^2 - d^2) + 4abcd] [(a^2 + b^2)(c^2 + d^2) + (a^2 - b^2)(c^2 - d^2) - 4abcd] \\ &= [2a^2d^2 + 2b^2c^2 + 4abcd] [2a^2c^2 + 2b^2d^2 + 4abcd] = 4[(ad+bc)^2][(ac-bd)^2] \end{aligned}$$

On reconnaît une fois $E^2 + F^2 + 2EF$ et une fois $F^2 + G^2 - 2FG$. Donc

$$B^2 - C^2 = 4[(ad+bc)(ac-bd)]^2 = 4(a^2dc + c^2ab - b^2cd - d^2ab)^2 = 4[(a^2 - b^2)cd + (c^2 - d^2)ab]^2$$

⚠ Attention - Ne pas trop écrire

- ⚡ Pour apprendre à se projeter vers l'avant, il faut ne pas écrire trop de calculs intermédiaires. De nombreuses petites réécritures doivent être simplement pensées, sans être écrites.
- ⚡ Le prix à payer : une insécurité forte pour l'élève.
- ⚡ Le prix à gagner : une plus grande concentration et une meilleure vitesse d'exécution!
- ⚡ Deux ans avant les concours, il faut investir dans cette stratégie.

💡 Truc & Astuce pour le calcul - Garder en mémoire « vive » le calcul

Si on garde en mémoire immédiate le calcul, il est possible de déceler les erreurs plusieurs lignes de calcul plus loin. On évite des erreurs bêtes, comme des signes + et - qui se mélangent, une page qui se tourne et qui conduit à des nombres qu'on oublie...

Pour apprendre à exploiter une mémoire globalisante du calcul, on peut essayer après chaque calcul à réécrire le résultat obtenu sur une page blanche. Evidemment, un tel résultat doit rester en mémoire immédiate, il n'est pas nécessaire de le placer en mémoire de travail plus profonde.

Exercice

Quel est le résultat obtenu lors du dernier calcul que vous avez effectué ?

Correction**3.2. Factoriser****Avec les petits Bernoullis****🔍 Analyse - $x^k - a^k$**

Considérons une inconnue réelle x et une connue a .

$$(x-a)(x^4 + x^3a + x^2a^2 + xa^3 + a^4) = x^5 + x^4a + x^3a^2 + x^2a^3 + xa^4 - x^4a - x^3a^2 - x^2a^3 - xa^4 - a^5 = x^5 - a^5.$$

Soit $k \in \mathbb{N}^*$.

Calculons

$$\begin{aligned} (x-a) \sum_{i=0}^{k-1} x^i a^{k-1-i} &= (x-a) \times (x^{k-1} + x^{k-2}a + x^{k-3}a^2 + \dots + xa^{k-2} + a^{k-1}) \\ &= x^k - x^{k-1}a + x^{k-1}a - x^{k-2}a^2 + \dots + x^2a^{k-2} - xa^{k-1} + xa^{k-1} - a^k = x^k - a^k \end{aligned}$$

Exercice

Comment rendre ce calcul rigoureux ?

Correction

Avec des suites géométriques, ou par récurrence (voir plus bas) ou par télescopage (cf chapitre sur les sommes)

🔍 Pour aller plus loin - Polynômes de Bernoulli

On appelle (ici en MPSI3) cette famille de polynômes, les « petits Bernoullis », pour ne pas les confondre.

Définition - Les petits Bernoullis

Pour tout $n \in \mathbb{N}$ et $a \in \mathbb{K}$, on note $b_a^n : x \mapsto x^n + ax^{n-1} + \dots + a^{n-1}x + a^n = \sum_{i=0}^n x^i a^{n-i}$.

On appelle cette famille de fonctions polynomiales $(b_a^n)_{n \in \mathbb{N}}$, les petits Bernoullis.

On a alors :

$$\forall x \in \mathbb{K}, \quad (x-a) \times b_a^n(x) = x^{n+1} - a^{n+1}$$

Il faut faire une démonstration. On exploite le résultat sur les sommes des termes consécutifs d'une suite géométrique, vu en terminale.

Démonstration

Notons que pour $x \neq a$:

$$b_a^n(x) = \sum_{i=0}^n x^i a^{n-i} = a^n \sum_{i=0}^n \left(\frac{x}{a}\right)^i = a^n \frac{1 - \left(\frac{x}{a}\right)^{n+1}}{1 - \frac{x}{a}} = a^n \frac{a^{n+1} - x^{n+1}}{a - x} = \frac{x^{n+1} - a^{n+1}}{x - a}$$

Donc pour $x \neq a$: $(x - a)b_a^n(x) = x^{n+1} - a^{n+1}$.

Et si $x = a$: on a aussi $(x - a)b_a^n(x) = 0 = x^{n+1} - a^{n+1}$. $\square$

Exercice

En notant que $b_a^{n+1} = ab_a^n + x^{n+1}$ (à démontrer), montrer par récurrence la factorisation de Bernoulli

Correction

Notons, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $\mathcal{P}_n$: « $\forall x \in \mathbb{K}, (x - a)b_a^n(x) = x^{n+1} - a^{n+1}$. »

— $(x - a)b_a^0(x) = (x - a)1 = x - a$. Donc $\mathcal{P}_0$ est vraie.

— Soit $n \in \mathbb{N}$. On suppose $\mathcal{P}_n$ vraie : $\forall x \in \mathbb{K}, (x - a)b_a^n(x) = x^{n+1} - a^{n+1}$.

Pour tout $x \in \mathbb{K}$, $(x - a)b_a^{n+1}(x) = (x - a)(x^{n+1} + ab_a^n) = x^{n+2} - ax^{n+1} + a(x^{n+1} - a^{n+1}) = x^{n+2} - a^{n+2}$.

Donc $\mathcal{P}_{n+1}$ est vraie.

Grâce à une racine

On a les corollaires important suivant :

Proposition - Factorisation (1)

Soit f une fonction polynomiale de degré n .

Pour tout $a \in \mathbb{K}$, il existe g_a , fonction polynomiale de degré $n - 1$ tel que

$$\forall x \in \mathbb{K}, \quad f(x) - f(a) = (x - a)g_a(x)$$

Démonstration

Supposons que $f(x) = \sum_{k=0}^n c_k x^k$ avec $c_n \neq 0$.

Alors

$$\begin{aligned} f(x) - f(a) &= \sum_{k=0}^n c_k x^k - \sum_{k=0}^n c_k a^k = \sum_{k=1}^n c_k (x^k - a^k) + c_0 - c_0 \\ &= \sum_{k=1}^n c_k (x - a)b_a^{k-1}(x) = (x - a) \times \underbrace{\sum_{k=1}^n c_k b_a^{k-1}(x)}_{=g_a(x)} \end{aligned}$$

On note bien que g_a est une fonction polynomiale. Le terme x^{n-1} , apparaît avec le coefficient $c_n \neq 0$ dans b_a^{n-1} uniquement. Aucun monôme de degré plus élevé n'apparaît dans la combinaison linéaire. $\square$

Corollaire - Factorisation (2)

Soit f une application polynomiale sur $\mathbb{K} (= \mathbb{R} \text{ ou } \mathbb{C})$ de degré n .

Soit $x_0 \in \mathbb{K}$ tel que $f(x_0) = 0$.

Alors il existe g , application polynomiale de degré $n - 1$ telle que

$$\underbrace{\text{pour tout } x \in \mathbb{K}}_{\forall x \in \mathbb{K}}, \quad f(x) = (x - x_0) \times g(x)$$

Savoir que g existe est une excellente chose.

Mais savoir comment obtenir g connaissant x_0 et f est encore mieux (sans développer tous les petits Bernoullis) !

On peut donc décrire un algorithme pour obtenir g :

 **Pour aller plus loin - Division euclidienne**

AP - Cours de maths MPSI (Fermat - 2024/2025)

On obtient ici un algorithme de division euclidienne. Mais uniquement par un polynôme de degré 1.
On reprendra cela plus tard.

✂ Savoir faire - Factoriser

Notons $f : x \mapsto x^3 + 2x^2 - x - 2$.

Alors $f(1) = 1 + 2 - 1 - 2 = 0$. Donc $f(x) = (x - 1) \times g(x)$.

Pour appliquer l'algorithme, on prend l'habitude d'écrire le plus à gauche le terme sur lequel on agit en premier (comme pour une division euclidienne entière), on écrit donc les polynômes dans le sens des puissances décroissantes :

$$\begin{array}{r|l} x^3 & x-1 \\ +2x^2 & 1x^2+3x+2 \\ \hline (2+1)x^2 & \\ & (-1+3)x \\ & -2+2 \end{array}$$

Donc $x^3 + 2x^2 - x - 2 = (x - 1)(x^2 + 3x + 2)$.

On oublie jamais de **vérifier le calcul réciproque** s'il est beaucoup plus simple!

Trouver toutes les racines

La factorisation permet de décomposer un problème en plusieurs sous-problèmes.

Proposition - Factorisation

Soient f et g deux fonctions polynomiales à valeurs dans $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$. Soit $x \in \mathbb{K}$.

$$f(x) \times g(x) = 0 \text{ si et seulement si } f(x) = 0 \text{ ou } g(x) = 0$$

Pour ce genre de proposition, on fait un raisonnement en deux temps (double implication) :

Démonstration

Si $f(x) = 0$ ou $g(x) = 0$, alors $f(x) \times g(x) = 0$, car l'un des deux termes est nul.

Réciproquement. Si $f(x) \times g(x) = 0$, alors car $\mathbb{K}$ est intègre : $f(x) = 0$ ou $g(x) = 0$ □

Exercice

Trouver toutes les racines réelles de l'équation $x^4 - 5x^2 + 4 = 0$

Correction

On note $f(x) = x^4 - 5x^2 + 4$.

On a $f(1) = 1 - 5 + 4 = 0$, et comme f est paire (bi-carrée), $f(-1) = 0$.

$$f(x) = (x-1)(x^3 + x^2 - 4x - 4) = (x-1)(x+1)(x^2 - 4) = (x-1)(x+1)(x-2)(x+2).$$

Un produit de nombres réels est nul si et seulement si l'un des facteurs est nul ($\mathbb{R}$ intègre).

$$f(x) = 0 \iff x = 1 \text{ ou } x = -1 \text{ ou } x = 2 \text{ ou } x = -2$$

Théorème - Factorisation multiple

Soit f une fonction polynomiale de degré n . Soit $p \leq n$

Si $x_1, x_2, \dots, x_p$, p solutions différentes de l'équation $f(x) = 0$ (racines de f).

Alors il existe g_p , fonction polynomiale de degré $n - p$ tel que

$$\forall x \in \mathbb{K}, \quad f(x) = (x - x_1)(x - x_2) \dots (x - x_p) \times g_p(x)$$

Démonstration

On fait une récurrence finie sur $p \leq n$.

— $\mathcal{P}_0$ (et $\mathcal{P}_1$) est vraie.

— Soit $p < n$. Supposons que $\mathcal{P}_p$ est vraie.

Soient $x_1, x_2, \dots, x_p, x_{p+1}$ $p+1$ solutions de $f(x) = 0$.

Alors d'après $\mathcal{P}_p$, il existe g_p de degré $n - p$ tel que

$$\forall x \in \mathbb{K}, \quad f(x) = (x - x_1)(x - x_2) \dots (x - x_p) \times g_p(x)$$

✂ Pour aller plus loin - Anneaux intègres

Un ensemble d'éléments neutre 0 pour une première loi + et vérifiant :

$$a \times b = 0 \implies a = 0 \text{ ou } b = 0$$

est appelé ensemble intègre.

$\mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$ sont intègres. Ce n'est pas le cas de $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$.

Puis $f(x_{p+1}) = 0 = (x_{p+1} - x_1)(x_{p+1} - x_2) \dots (x_{p+1} - x_p) \times g_p(x_{p+1})$.

Comme $x_{p+1} \neq x_i$, alors $x_{p+1} - x_i \neq 0$ et nécessairement $g_p(x_{p+1}) = 0$.

Et donc il existe g_{p+1} de degré $n - p - 1$ tel que

$$\forall x \in \mathbb{K}, \quad g_p(x) = (x - x_{p+1}) \times g_{p+1}(x) \Rightarrow \forall x \in \mathbb{K}, \quad f(x) = (x - x_1) \dots (x - x_{p+1}) \times g_{p+1}(x)$$

Et donc $\mathcal{P}_{p+1}$ est vraie.

La récurrence est démontrée $\square$

On arrive à un résultat énoncé par Descartes, mais pas vraiment démontré...

Corollaire - Nombre maximal de solution

Une équation polynomiale de degré n admet au plus n solutions différentes

Démonstration

Il suffit de raisonner par l'absurde $\square$

Identification

Il n'existe qu'une seule fonction polynomiale nulle :

Proposition - Une seule fonction polynomiale nulle

Si $f : x \mapsto \sum_{i=0}^n a_i x^i$ est une fonction polynomiale nulle alors pour tout $i \in \mathbb{N}$, $a_i = 0$.

Démonstration

On fait un raisonnement par contraposée.

Si f n'est pas le polynôme nulle, elle est de degré n avec $n \geq 0$ (rappelons que le polynôme nul est de degré $-\infty$).

Donc f admet au plus n racines. Donc f n'est pas identiquement nul.

Bilan : $\exists i \in \mathbb{N}$ tel que $a_i \neq 0 \Rightarrow f \neq 0$. $\square$

Avec la même démonstration améliorée et adaptée à $f - g$, on trouve :

Proposition - Identification des coefficients

Soient f et g deux fonctions polynomiales et $E \subset \mathbb{C}$ tel que $\forall x \in E$, $f(x) = g(x)$.

Si $\text{card}(E) > \deg(f - g)$, alors $f = g$.

Plus précisément : pour tout $k \in \mathbb{N}$, $[f - g]_k = 0$ donc $[f]_k = [g]_k$



Remarque - Essentiel

On aura noté que :

- $[p]_k$ est le coefficient du polynôme p devant le monôme x^k . C'est une application linéaire.
- L'addition, la multiplication et la composition de deux polynômes donnent toujours un polynôme.

3.3. Expliciter formellement les racines

Avec les notations de Viète, il est facile de donner toutes les racines (complexes) d'un polynôme de degré 2 à coefficients dans $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$, à condition de savoir calculer la racine carrée d'un nombre complexe (cas où $\Delta \in \mathbb{C} \setminus \mathbb{R}$).

Proposition - Discriminant

On considère l'équation $ax^2 + bx + c = 0$, où $a, b, c \in \mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$.

On note $\Delta = b^2 - 4ac$.

Si δ vérifie $\delta^2 = \Delta$, alors les racines de cette équation sont $\frac{-b + \delta}{2a}$ et $\frac{-b - \delta}{2a}$

On commence par une petite remarque :

Remarque - Théorème de Viète

Soient $(S, P) \in \mathbb{C}^2$. Les solutions du système

$$\begin{cases} z_1 + z_2 = S \\ z_1 \times z_2 = P \end{cases}$$

sont exactement (à permutation près) les solutions de $x^2 - Sx + P = 0$.

En effet :

$$(x - z_1)(x - z_2) = x^2 - (z_1 + z_2)x + z_1 z_2 = x^2 - Sx + P$$

Démonstration

Il suffit de calculer

$$\left(x - \frac{-b+\delta}{2a}\right)\left(x - \frac{-b-\delta}{2a}\right) = x^2 - \left(\frac{-b+\delta}{2a} + \frac{-b-\delta}{2a}\right)x + \frac{-b+\delta}{2a} \times \frac{-b-\delta}{2a} = x^2 + \frac{b}{a}x + \frac{b^2 - \delta^2}{4a^2} = \frac{1}{a}(ax^2 + bx + c) = 0$$

□

Remarque - Autres idées de démonstration?

Avec la forme canonique.

En réfléchissant sur la symétrie et la moyenne des racines... On ne démontre pas ces résultats qui datent du XVI^e siècle :

Proposition - Formule de Tartaglia-Cardan (1545)

Les solutions complexes z_k ($k \in \{0, 1, 2\}$) de l'équation du troisième degré $x^3 + px + q = 0$ où p et $q \in \mathbb{R}$ sont donnés par

$$z_k = u_k + v_k$$

$$\text{avec } u_k = j^k \sqrt[3]{\frac{1}{2}(-q + \sqrt{\frac{-\Delta}{27}})}, v_k = j^{-k} \sqrt[3]{\frac{1}{2}(-q - \sqrt{\frac{-\Delta}{27}})}$$

et où $j = e^{\frac{2i\pi}{3}}$ et $\Delta = -(4p^3 + 27q^2)$ est le discriminant de l'équation.

On peut vérifier que $\Delta = (z_0 - z_1)^2(z_1 - z_2)^2(z_2 - z_0)^2$ et $3u_k v_k = -p$

Exercice

Faire la démonstration

Correction

On calcule. Intelligence...

Exemple - Racines de l'équation $x^3 - 2x = 4$

Ici $p = -2$ et $q = -4$. Donc $\Delta = -(4 \times (-8) + 27 \times 16) = -25 \times 16$.

$$\text{Ainsi } u_k = j^k \sqrt[3]{\frac{1}{2}(4 + \frac{20}{\sqrt{27}})} = \frac{1}{\sqrt{3}} j^k \sqrt[3]{6\sqrt{3} + 10} \text{ et de même } v_k = \frac{1}{\sqrt{3}} j^k \sqrt[3]{6\sqrt{3} - 10}$$

$$\text{Ainsi } z_0 = \frac{1}{\sqrt{3}} \left(\sqrt[3]{6\sqrt{3} + 10} + \sqrt[3]{6\sqrt{3} - 10} \right) = \dots = 2.$$

On peut par exemple chercher des nombres entiers a, b tels que $(a\sqrt{3} + b)^3 = 6\sqrt{3} + 10$... par développement, divisibilité, essai/erreur, on trouve : $(\sqrt{3} + 1)^3 = 6\sqrt{3} + 10$ et $(\sqrt{3} - 1)^3 = 6\sqrt{3} - 10$...

On peut vérifier qu'il est plus simple ici de voir que 2 est racine évidente, factoriser par $(x - 2)$, puis trouver les deux autres racines conjuguées...

Remarque - Degré 4

Il existe également une formule pour l'équation de degré 4. Vous la trouverez sans problème sur internet.

Vous y trouverez également l'histoire de la découverte de ces formules. C'est assez intéressant. Nous ne démontrons pas :

Théorème - Ruffini-Abel (1824)

Pour tout entier $n \geq 5$, il n'existe pas de formule générale exprimant « par radicaux » les racines d'un polynôme quelconque de degré n .

C'est-à-dire de formule n'utilisant que les coefficients, la valeur 1, les

4. Equation polynomiale et analyse

4.1. La meilleure méthode : l'essai/erreur

Heuristique - La meilleure solution

Si l'on veut résoudre un problème, dont on ne sait rien excepté ses réalisations pour certains réalisations des variables. Alors la solution naturelle consiste à faire des essais/erreurs.

Concrètement, pour résoudre $f = 0$, on prend une première valeur pour x . On essaye $f(x_1)$. Est-il égal à 0?

Si non, on essaye une autre valeur...

Est-il possible d'apprendre de nos essais/erreurs?

4.2. Retro-contrôle

Une méthode classique en ingénierie (mais aussi en biologie) est d'exploiter le retro-contrôle ou une retro-action positive.

Truc & Astuce pour le calcul - Exploiter le retro-contrôle

Pour du calcul raisonné, il s'agit d'abord de réinjecter les résultats obtenus dans la formule initiale pour voir si le résultat est juste.

Mais si le résultat n'est pas juste, alors tout n'est pas perdu : il ne faut pas repartir de 0. Avec le calcul de vérification, il est parfois possible de voir où est l'erreur (erreur de signe, oubli d'une puissance...).

Et le second résultat ne doit pas être trop éloigné du premier résultat (plus grand si la fonction est croissante...).

Principe : on crée une suite (x_n) qui converge vers x , la vraie valeur que l'on cherche.

A chaque étape, on prend $x_{n+1} = x_n + y_n$, meilleure approximation de x que x_n ,

et donc y_n est une suite telle que :

- y_n est beaucoup plus petit que x_n , donc négligeable face à x_n
- $(y_n) \rightarrow 0$
- pour $k \in \mathbb{N}$, $k \geq 2$, y_n^k est toujours beaucoup plus petit que y_n , donc négligeable face à y_n^k .

Nous allons expliquer la méthode à partir d'un exercice.

Exercice

On cherche à donner une valeur approchée de $\sqrt{8}$. Donner une valeur approchée (à deux chiffres), par rétro-contrôle

Correction

$\sqrt{8} \approx \sqrt{9} = 3$. On a donc $\sqrt{8} = 2, \dots$. On pose donc $x_1 = 3$. On considère $x_2 = x_1 + y_1 = 3 + y_1$. On a alors $x_2^2 = x_1^2 + 2x_1y_1 + y_1^2 = 9 + 6y_1 + y_1^2$.

On aimerait être proche de 8 pour x_2^2 , et donc si y_1^2 est négligeable par rapport à y_1 , on a $6y_1 = -1$, donc $y_1 = -\frac{1}{6}$.

On considère donc $x_2 = 3 - \frac{1}{6} = \frac{17}{6}$.

On considère ensuite $x_3 = x_2 + y_2$, donc $x_3^2 = x_2^2 + 2x_2y_2 + y_2^2 = \frac{289}{36} + \frac{17}{3}y_2 + y_2^2$.

On aimerait être proche de 8 pour x_3^2 , et donc si y_2^2 est négligeable par rapport à y_2 , on a $\frac{17}{3}y_2 = -\frac{289 - 288}{36} = -\frac{1}{36}$, donc $y_2 = -\frac{1}{204}$.

On considère donc $x_3 = \frac{17}{6} - \frac{1}{204} = \frac{17^2 \times 2 - 1}{204} = \frac{577}{204}$.

On a (calculatrice) : $\sqrt{8} = 2,8284 \dots$

Histoire - Niels Henrik Abel



Niels Henrik ABEL (1802-1829) est un mathématicien norvégien génial, mort très jeune. Une météorite dans le ciel septentrional.

4.3. Méthode de la sécantes

🔍 Analyse - Principe

On cherche à résoudre une équation polynomiale $f(x) = 0$.
On essaye : $f(x_1) = y_1 \neq 0$ et $f(x_2) = y_2 \neq 0$.
Que valeur x_3 choisir pour obtenir une bonne approximation de la solution à $f(x) = 0$.
On peut faire une représentation graphique.

- Si $y_1 = -y_2$, on a envie d'essayer $x_3 = \frac{1}{2}(x_1 + x_2)$.
- si y_1 est proche de 0 et y_2 est loin. On va prendre x_3 proche de x_1 .
Plus grand, plus petit? Selon les signes de y_1 et y_2 , on peut imaginer que x_3 est entre x_1 et x_2 , ou non.
- ...

Est-il possible de répondre quantitativement à cette question?
On connaît deux points de la courbe $y = f(x)$, on peut imaginer que la droite qui passe par ces deux points est la meilleure approximation de la fonction polynomiale.
On cherche alors la racine du polynôme, de degré 1, qui passe par ces deux points.
C'est la fonction polynomiale $d(x) = \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1}(x - x_1) + y_1$.
En effet, par construction : $f(x_1) = y_1$ et $f(x_2) = y_2$.
On prend alors x_3 , tel que $d(x_3) = 0$, i.e. : $x_3 = x_1 - \frac{x_2 - x_1}{y_2 - y_1} y_1$

Définition - Algorithme de la sécante

Considérons la fonction polynomiale $f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k$.
On considère deux nombres $a, b \in \mathbb{R}$, puis la suite (u_n) définie par :

$$u_0 = a, u_1 = b \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+2} = u_{n+1} - \frac{u_{n+1} - u_n}{f(u_{n+1}) - f(u_n)} f(u_{n+1})$$

La suite ainsi définie suit l'algorithme de la sécante

Sous certaines conditions, relativement robuste, la suite (u_n) converge vers une racine de f

4.4. Vers la dérivation. Méthode de la tangente

🔍 Analyse - Quand 0 s'invite

Au moment de la convergence vers une limite notée x , on trouve que u_n comme u_{n+1} est proche de x . Et donc $u_{n+1} - u_n$ est proche de 0.
Mais c'est aussi le cas de $f(u_n) \approx f(x) \approx f(u_{n+1})$.
On se trouve donc naturellement en présence d'une forme indéterminée $\frac{0}{0}$.
Comment gérer cette forme?

🔧 Heuristique - Toute forme indéterminée $\frac{0}{0} \dots$
| ... peut se voir comme un calcul de dérivée, avec la formule de L'HOSPITAL.

Rappelons ce qu'est un nombre dérivée :

Définition - Nombre dérivée

Soit f une fonction (polynomiale), on appelle dérivée de f en x_0 , le nombre :

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0 + h) - f(x_0)}{h} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$$

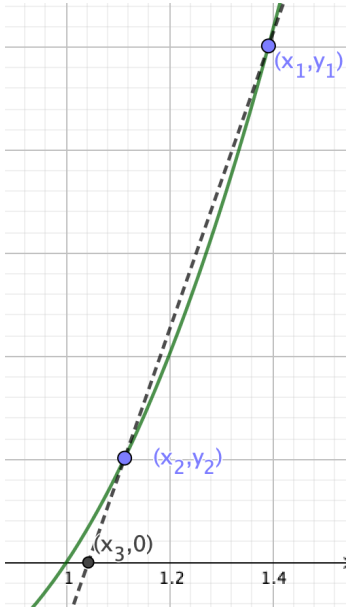
On note ce nombre $f'(x_0)$, selon la notation de Lagrange (1797).

🔧 Exemple - Monôme et polynôme. Dérivation

Considérons h petit (en valeur absolue), que pensez de $(x + h)^n$?
C'est un polynôme en x de degré n . Il vaut presque x^n (surtout si h petit). On peut appliquer les petits Bernoullis :

$$k > 0, \quad (x + h)^k - x^k = -(x^k - (x + h)^k) = -(x - (x + h)) \times b_{x+h}^k = h \times \sum_{i=0}^{k-1} (x + h)^{k-1-i} x^i$$

🔍 Représentation - Méthode de la sécante



🔍 Pour aller plus loin - Convergence
Nous verrons plus loin ce que signifie la convergence pour une suite.
Vous pouvez déjà chercher à donner une définition formalisée...

Notons que pour $k = 0$, $(x+h)^k - x^k = 1 - 1 = 0$. Donc si $f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k$, par linéarité :

$$f(x+h) - f(x) = h \times \sum_{k=1}^n a_k \sum_{i=0}^{k-1} (x+h)^{k-1-i} x^i$$

Par conséquent (par continuité polynomiale)

$$\frac{f(x+h) - f(x)}{h} = \sum_{k=1}^n \sum_{i=0}^{k-1} (x+h)^{k-1-i} x^i \xrightarrow{h \rightarrow 0} \sum_{k=1}^n a_k \sum_{i=0}^{k-1} x^k = \sum_{k=1}^n k a_k x^{k-1}$$

Finalement : la dérivée de $x \mapsto b_0 + b_1 x + \dots + b_n x^n$ est $x \mapsto b_1 + 2b_2 x + \dots + n b_n x^{n-1}$.

🔍 Analyse - Méthode de la tangente

On a donc pour $u_n = x + h_n$, avec h_n proche de 0, $f(u_n) = f(x + h_n) = f(x) + h_n f'(x)$:

$$\frac{u_{n+1} - u_n}{f(u_{n+1}) - f(u_n)} = \frac{(x + h_{n+1}) - (x + h_n)}{[f(x) + h_{n+1} f'(x)] - [f(x) + h_n f'(x)]} = \frac{1}{f'(x)}$$

On a l'algorithme suivant qu'on associe à NEWTON, pour son utilisation en toute généralité :

Définition - Algorithme de la tangente

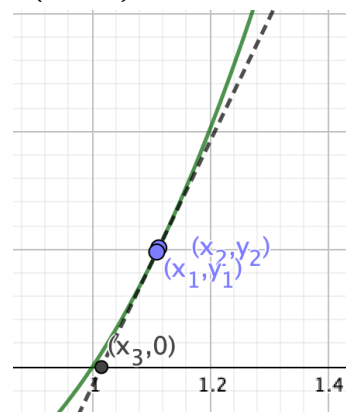
Considérons la fonction polynomiale $f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k$.

On considère deux nombres $a \in \mathbb{R}$, puis la suite (u_n) définie par :

$$v_0 = a, \forall n \in \mathbb{N}, v_{n+1} = v_n - \frac{1}{f'(v_n)} f(v_n)$$

La suite ainsi définie suit l'algorithme de la tangente

✳ Représentation - Méthode de la tangente (Newton)



Sous certaines conditions, relativement robuste, la suite (v_n) converge vers une racine de f

5. Bilan

Synthèse

- ↪ En science, les problèmes se traduisent sous forme d'équations, souvent polynomiales. Ces fonctions polynomiales sont très présentes car elles sont stables par addition, multiplication et composition. La multiplication s'appelle développement. On développe avec intelligence!
- ↪ Le plus important pour résoudre une équation est de savoir factoriser. Le théorème de factorisation est très important : il permet de séparer les problèmes de résolution.
Dans quelques rares cas (degré faible), il existe des formules explicites qui donnent les expressions des racines d'une fonction polynomiale.
- ↪ On peut aussi regarder les fonctions polynômiales comme des transformations géométriques de la droite réelle. Faire le lien : fonction polynomiale/représentation géométrique permet d'enrichir chacun des deux points de vue. On peut penser à l'exemple des coniques.
- ↪ Une autre idée est d'exploiter ce lien pour chercher les racines : localement une branche de courbe polynomiale ressemble à un segment de droite. Les algorithmes de la sécante ou de la tangente exploitent cette idée pour trouver une valeur approchée d'une racine d'une fonction polynomiale.

✳ Pour aller plus loin - Méthode de la Newton

En informatique, au second semestre, nous justifierons plus précisément l'algorithme de Newton. Nous donnerons des conditions de convergence.

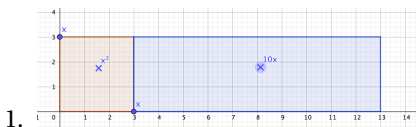
Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Graphe d’une fonction $y = f(x)$ (translation)
- Savoir-faire - Graphe d’une fonction $y = f(x)$ (symétrie axiale)
- Savoir-faire - Graphe d’une fonction $y = f(x)$ (symétrie centrale)
- Truc & Astuce pour le calcul - Transformer le résultat d’un calcul en une représentation visuelle
- Truc & Astuce pour le calcul - Avec des fonctions
- Truc & Astuce pour le calcul - Anticipation
- Truc & Astuce pour le calcul - Reconnaissance de formes
- Truc & Astuce pour le calcul - Garder en mémoire « vive » le calcul
- Savoir-faire - Factoriser
- Truc & Astuce pour le calcul - Exploiter le retro-contrôle

Notations

Notations	Définitions	Propriétés	Remarques
$[f]_k$	coefficient de la fonction polynomiale f devant le monôme x^k	Linéarité : $[\lambda f + \mu g]_k = \lambda [f]_k + \mu [g]_k$ Convolution : $[f \times g]_k = \sum_{i=0}^k [f]_i [g]_{k-i}$	$\deg f = n \iff \forall k > n, [f]_k = 0$
$b_a^n(x)$	Petit Bernoulli en a d’indice n	$\forall x \in \mathbb{K} \quad b_a^n(x) = \sum_{i=0}^n x^i a^{n-i}$ (fonction polynomiale)	$x^{n+1} - a^{n+1} = (x - a) \times b_a^n(x)$

Retour sur les problèmes



1. Il faut transformer en phrase les opérations $\times, \sqrt{}$...
2. $x = u - v, x^3 = (u - v)^3 = u^3 - 3u^2v + 3uv^2 - v^3$.
On a donc : $x^3 + 6x - 20 = u^3 - v^3 - 3uv(u - v) + 6x - 20 = u^3 - v^3 + 3x(2 - uv) - 20$.
Ajoutons la condition $uv = 2$, on a donc $u^3 - v^3 = 20$ et $u^3v^3 = 8$.
Ainsi, u^3 et $-v^3$ sont racines de $x^2 - Sx + P = x^2 - 20x - 8 = 0$.
 $\delta = 432$, puis $u^3 = 10 + \sqrt{108}$ et $v^3 = 10 - \sqrt{108}$.
Et enfin, $x = \sqrt[3]{10 + \sqrt{108}} - \sqrt[3]{10 - \sqrt{108}}$.
Autre méthode : $x^3 + 6x = 20$? Par essai : $x = 2$ fonctionne.

$$x^3 + 6x - 20 = (x - 2)(x^2 + 2x + 10) = (x - 2)(x + 1 - 3i)(x + 1 + 3i)$$

Puis, on exploite la formule de Cardan et enfin on reconnait une bi-carré :

$$\begin{aligned} x^4 + px^2 + 1 &= (x^2 - \frac{-p + \sqrt{p^2 - 4}}{2})(x^2 - \frac{-p - \sqrt{p^2 - 4}}{2}) \\ &= (x - \sqrt{\frac{-p + \sqrt{p^2 - 4}}{2}})(x + \sqrt{\frac{-p + \sqrt{p^2 - 4}}{2}})(x - \sqrt{\frac{-p - \sqrt{p^2 - 4}}{2}})(x + \sqrt{\frac{-p - \sqrt{p^2 - 4}}{2}}) \end{aligned}$$

4. Voir cours de terminale (ou de première)
5. C’est la méthode de la retro-action.
6. Par récurrence : $f^{(k)}(x) = \sum_{i=k}^n i(i-1)\dots(i-k)a_i x^{i-k} = k!a_k + \frac{(k+1)!}{1!}a_{k+1}x + \dots + \frac{n!}{(n-k)!}a_n x^{n-k}$.
Et donc $f^{(k)}(0) = k!a_k$. Ainsi, $a_k = \frac{f^{(k)}(0)}{k!}$.

Chapitre 2

Calculs et opérations avec des sommes ou des produits

Résumé -

Pour commencer, nous apprenons à manipuler les symboles Σ et $\prod$.

Nous prendrons également le temps d'étudier les méthodes d'étude des doubles sommes (finies).

Les résultats se basent sur la commutativité de l'addition. Tant que les sommes sont finies, il n'y a pas de surprise dans les résultats obtenus. Le cas infini sera étudié plus tard.

Nous obtenons alors un premier résultat intéressant : les coefficients binomiaux (point de vue complémentaire à celui vu au lycée) et leur application à la formule du binôme de Newton. Nous faisons un petit plongeon dans l'histoire des mathématiques au XVII : les coefficients binomiaux agitaient la communauté des mathématiciens de l'époque.

Enfin, voici une liste de petites vidéo ou conférence visionnable sur internet et en lien avec le sujet (de pénibilités variées) :

- Yvan Monka - Symbole Sigma. <https://www.youtube.com/watch?v=0zspJuzo7L8>
- El Jj - Nombres de Catalan. <http://eljjdx.canalblog.com/archives/2017/02/20/34959863.html>
- Maths moi ça - L'étonnant triangle de Pascal. <https://www.youtube.com/watch?v=IzkfjbWffpc>

Sommaire

1.	Quelques problèmes	24
2.	Symboles Σ et $\prod$	24
2.1.	Définition	24
2.2.	Quatre règles opératoires	26
2.3.	Avec Python	29
2.4.	Des sommes connues	30
2.5.	Sommes doubles (multiples...)	32
2.6.	Exercice d'applications	36
3.	Coefficients binomiaux et formule du binôme	37
3.1.	Factorielles et coefficients binomiaux	37
3.2.	Triangle de Pascal	38
3.3.	Formule du binôme	39
4.	Bilan	40

1. Quelques problèmes

? Problème 7 - Nombres triangulaires

Lorsqu'on fait la somme $1+1+1+\dots$, on peut décrire tous les nombres entiers.

Si on somme ensuite les résultats obtenus : $1+2+\dots+n$, quel nombre obtient-on ?

Ce nombre est appelé nombre triangulaire d'ordre n , noté T_n . Par exemple : $T_4 = 1+2+3+4 = 10$.

Si on somme ensuite les résultats obtenus : $T_1 + T_2 + \dots + T_n = 1+3+6+10+\dots+T_n$, quel nombre obtient-on ? Et si on continue, toujours ?

? Problème 8 - Développement

Donner, pour tout entier n , la forme développée des applications polynomiales $x \mapsto (x-1)(x-2)(x-3)\dots(x-n)$ et $x \mapsto (1+x)(1+2x)(1+3x)\dots(1+nx)$

? Problème 9 - Suite de nombres. Et le suivant ?

Prenons la suite obtenue à la question précédente : 1, 4, 10, 20, 35. Quel est le terme suivant ?

Et de manière générale étant donnée une suite quelconque de n termes donnés explicitement, comment trouver le terme suivant ?

? Problème 10 - Interpolation à pas constant

Quelle est la fonction f de degré minimal tel $f(0) = 1$, $f(1) = -1$, $f(2) = 1$, $f(3) = 4$?

Généraliser la question et donner une réponse...

? Problème 11 - Développement de puissance

Considérons le calcul typiquement algébrique : $(a+b)^n$ où a et b sont deux nombres quelconques et n en entier.

L'expérience montre que pour $n = 4$ (par exemple), on trouve en développant cette expression : $a^4 + 4a^3b + 6a^2b^2 + 4ab^3 + b^4$.

Est-il possible de décrire simplement cette expression : quels sont les facteurs a et b obtenus, est-il facile d'exprimer/calculer le nombre situé devant $a^i b^j$?

Et que se passe-t-il si l'on considère plutôt $(a+b+c+\dots)^m$?

2. Symboles Σ et $\prod$

2.1. Définition



Remarque - Terme sans ambiguïté

La façon naturelle d'écrire une somme longue est de :

1. donner les premiers termes

2. s'assurer que la suite logique des termes est comprises, puis de remplacer ces termes (en grands nombres) par des points de suspension
3. donner la valeur du dernier terme.

Mais comment s'assurer qu'il n'y ait pas ambiguïté? On préfère souvent une formulation explicite :

Définition - Notation Σ et Π

Soient $a_1, \dots, a_n$ n nombres réels ou complexes. L'addition dans $\mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$ étant commutative (on somme dans l'ordre que l'on souhaite) et associative (les parenthèses ne sont pas nécessaires), on note

$$\sum_{i=1}^n a_i = a_1 + \dots + a_n$$

De même on note

$$\prod_{i=1}^n a_i = a_1 a_2 \dots a_n.$$

Le terme a_i s'écrit sous forme d'une formule dépendant de i .

Remarque - Bons usages et généralisation de notation

Bien évidemment, l'indice i (qui peut aussi s'appeler $k, l, m, p \dots$) de la somme peut démarrer à une valeur entière autre que 1, toutefois la valeur de départ (sous le signe Σ) doit être inférieure à la valeur d'arrivée.

Exercice

Ecrire avec le symbole Σ , le calcul $1 + 2 + 4 + \dots + 128$

Correction

On reconnaît des puissances successives de 2. $1 + 2 + 4 + \dots + 128 = \sum_{k=0}^7 2^k$

Plus généralement,

Définition - Extension de notation Σ et Π

Si I est un sous-ensemble fini de $\mathbb{N}$, $I = \{i_1, i_2, \dots, i_p\}$, on note

$$\sum_{i \in I} a_i = a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_p} = \sum_i a_i \mathbb{1}_I(i)$$

où $\mathbb{1}_I : i \mapsto \begin{cases} 1 & \text{si } i \in I \\ 0 & \text{si } i \notin I \end{cases}$ est l'indicatrice de I .

On peut également noter, si $\mathcal{P}(i)$ désigne une propriété sur les entiers (parité, imparité...),

$$\sum_{i \in \mathcal{P}(i)} a_i = \sum_{i \in \{j \in \mathbb{N} \mid \mathcal{P}(j) \text{ vraie} \}} a_i = \sum_i a_i [\mathcal{P}(i)]$$

où $[\mathcal{P}(i)]$ est la notation d'Iverson qui vaut 1 ssi $\mathcal{P}(i)$ est vraie et 0 sinon. Ces notations se généralisent au produit.

Pour aller plus loin - Descriptions des ensembles

Nous verrons qu'un ensemble se définit en règle générale, soit par extension : $I = \{i_1, i_2, \dots, i_p\}$ soit par compréhension : $I = \{i \mid \mathcal{P}(i) \text{ (vraie)}\}$

Exemple - $\sum_{i=1}^n a_i$

Par exemple $\sum_{i=1}^n a_i = \sum_{i \in [1, n]} a_i = \sum_{1 \leq i \leq n} a_i$.

Cette dernière est un abus de $\sum_{i \in \mathbb{N} \mid 1 \leq i \leq n} a_i$.

Exercice

Sans utiliser la notation Σ , donner l'expression développée de

$$\sum_{i \mid 0 \leq i \leq 6} \frac{1}{2i+1}, \quad \sum_{i \mid 0 \leq 2i \leq 7} \left(3i + \frac{1}{i+1}\right), \quad \sum_{i \mid 0 \leq i^3 \leq 10} \frac{1}{i^2 + i + 1}.$$

Pour aller plus loin - Notation $\mathbb{N}_n$

On note, tout au long de l'année :

$$\mathbb{N}_n = [1, n]$$

Cet ensemble commence bien à 1.

Cette notation n'est pas standardisée

Correction

$$\sum_{i|0 \leq i \leq 6} \frac{1}{2i+1} = \frac{1}{1} + \frac{1}{3} + \frac{1}{5} + \frac{1}{7} + \frac{1}{9} + \frac{1}{11} + \frac{1}{13} - \sum_{i|0 \leq 2i \leq 7} 3i + \frac{1}{i+1} = 3 + 6 + 9 + 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} -$$

$$\sum_{i|0 \leq i^3 \leq 10} \frac{1}{i^2 + i + 1} = \frac{1}{1} + \frac{1}{3} + \frac{1}{7}$$

⚠ Attention - Attention à ne pas donner une existence à une variable muette!

⚡ Que vaut $\left(\sum_{k=1}^n 2^k \right) + k$? Rien!

Exercice

Exprimer la somme des inverses de tous les nombres premiers inférieurs à N

Correction

Par exemple $\sum_p \frac{1}{p} [p \leq N] [p, \text{premier}]$ ou encore $\sum_{p \leq N} \frac{1}{p} [p, \text{premier}]$ ou $\sum_{p \in \mathcal{P} \cap \mathbb{N}_N} \frac{1}{p} \dots$

2.2. Quatre règles opératoires

Nouvelle description de l'ensemble

Si on a un doute, on exploite **au brouillon** des points de suspension.

🔍 **Analyse - Changement d'indice**

Supposons que l'on ait à calculer $S = \sum_{a \in A} a$.

On peut supposer arbitrairement que $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

Alors S peut s'écrire sous la forme $\sum_{i \in M} a_i$ où M est une description quelconque de l'ensemble $[1, n]$.

Deux cas sont classiques : $M = \{1, 2, \dots, n\}$ ou encore $M = \{n, n-1, n-2, \dots, n-(n-1)\}$.

Ainsi, on a $S = \sum_{i=1}^n a_i = \sum_{h=0}^{n-1} a_{n-h}$, par exemple.

On peut imaginer d'autres écritures...

🔧 **Savoir faire - Exemple de changement**

Faire le changement d'indice $i = n - k$ pour $\sum_{k=1}^n (2k+1)$

On a donc $k = n - i$ et $2k+1 = 2n - 2i + 1 = (2n+1) - 2i$.

Et le tableau de correspondance :

k	i
1	$n-1$
n	0

Donc $\sum_{k=1}^{10} (2k+1) = \sum_{i=0}^{n-1} [(2n+1) - 2i]$

On notera que les termes i sont notés dans l'ordre croissant (ce qui inverse l'ordre du calcul effectivement réalisé).

Exercice

Compléter les expressions qui suivent :

$$\sum_{i=1}^n a_i = \sum_{k=1}^n a_{k-1} = \sum_{h=1}^n a_{n-h}$$

Correction

$$\sum_{i=1}^n a_i = \sum_{k=2}^{n+1} a_{k-1} = \sum_{h=0}^{n-1} a_{n-h}$$

Somme, par récurrence

🔍 **Analyse - $\sum$ et récurrence**

Le symbole somme est particulièrement liée au raisonnement par récurrence.

En effet celui-ci a également pour vocation de formaliser le raisonnement avec des points de suspension.

Plus précisément, si on note, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $S_n = \sum_{k=0}^n a_k$, alors (S_n) est exactement la suite définie par $S_0 = a_0$ et par la relation de *réurrence* : pour tout $n \in \mathbb{N}$, $S_{n+1} = S_n + a_{n+1}$

Proposition - A savoir!

On a pour $(a_i)_i, (b_i)_i, \lambda \in \mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$, :

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^n (a_i + b_i) &= \sum_{i=0}^n a_i + \sum_{i=0}^n b_i & \sum_{i=0}^n \lambda a_i &= \lambda \sum_{i=0}^n a_i \\ \prod_{i=0}^n a_i b_i &= \prod_{i=0}^n a_i \times \prod_{i=0}^n b_i & \prod_{i=0}^n \lambda a_i &= \lambda^{n+1} \prod_{i=0}^n a_i \end{aligned}$$

Démonstration

On note $R_n = \sum_{i=1}^n (a_i + b_i)$, $S_n = \sum_{i=1}^n a_i$ et $T_n = \sum_{i=1}^n b_i$,

puis pour tout entier n , $\mathcal{P}_n : R_n = S_n + T_n$.

— $R_0 = (a_0 + b_0) = a_0 + b_0 = S_0 + T_0$, donc $\mathcal{P}_0$ est vraie.

— Soit $n \in \mathbb{N}$, supposons que $\mathcal{P}_n$ est vraie.

$$R_{n+1} = R_n + (a_{n+1} + b_{n+1}) = S_n + T_n + a_{n+1} + b_{n+1} = S_{n+1} + T_{n+1}$$

Donc $\mathcal{P}_{n+1}$ est alors vraie.

La récurrence est démontrée.

Pour le second résultat, on va exploiter une méthode : l'utilisation d'un invariant de boucle.

Notons, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $A_n = \sum_{i=1}^n \lambda a_i - \lambda \sum_{i=1}^n a_i$.

$$A_{n+1} = \sum_{i=1}^n \lambda a_i + \lambda a_{n+1} - \lambda \left(\sum_{i=1}^n a_i + a_{n+1} \right) = A_n.$$

Donc (A_n) est une suite constante, égale à $A_0 = \lambda a_0 - \lambda a_0 = 0$.

Donc pour tout $n \in \mathbb{N}$, $\sum_{i=1}^n \lambda a_i = \lambda \sum_{i=1}^n a_i$.

De même :

D'après la commutativité de la multiplication :

$$\prod_{i=1}^n a_i b_i = (a_1 b_1) \times (a_2 b_2) \cdots (a_n b_n) = (a_1 a_2 \cdots a_n) \times (b_1 b_2 \cdots b_n) = \prod_{i=1}^n a_i \times \prod_{i=1}^n b_i$$

En conséquence du cas précédent ($b_i = \lambda$, pour tout $i \in \mathbb{N}_n$) $\prod_{i=1}^n \lambda a_i = (\lambda a_1 \times \lambda a_2 \cdots \lambda a_n) =$

$$\lambda^n (a_1 a_2 \cdots a_n) = \lambda^n \prod_{i=1}^n a_i$$

□

Remarque - le $n+1$ de λ^{n+1} dans le dernier produit

... est donc en fait le cardinal de I , ensemble sur lequel on fait le produit.

Sommation par paquets

Exercice

Si A et B sont deux ensembles disjoints de E , montrer que pour tout $i \in E$, $\mathbb{1}_{A \cup B}(i) - \mathbb{1}_A(i) - \mathbb{1}_B(i) = 0$.

En déduire que $\sum_{i \in A \cup B} a_i = \sum_{i \in A} a_i + \sum_{i \in B} a_i$.

Correction

Comme A et B sont disjoints, ou bien $i \in A$ et $i \notin B$, ou bien $i \notin A$ et $i \in B$ ou bien $i \notin A$ et $i \notin B$. Pour chacun de ces trois cas, on a respectivement :

$$\mathbb{1}_{A \cup B} - \mathbb{1}_A - \mathbb{1}_B = \begin{cases} 1 - 1 - 0 = 0 \\ 1 - 0 - 1 = 0 \\ 0 - 0 - 0 = 0 \end{cases}$$

Dans tous les cas : $\mathbb{1}_{A \cup B} = \mathbb{1}_A + \mathbb{1}_B$.

Puis, on multiplie par a_i et on additionne :

$$\sum_{i \in A \cup B} a_i = \sum_i a_i \mathbb{1}_{A \cup B}(i) = \sum_i a_i \mathbb{1}_A(i) + \sum_i a_i \mathbb{1}_B(i) = \sum_{i \in A} a_i + \sum_{i \in B} a_i$$

Généralisons ce résultat. Il faut commencer par définir une notation :

Définition - Réunion disjointe

On note $C = A \uplus B$, par signifier la double information :

- $C = A \cup B$
- $A \cap B = \emptyset$

Autrement écrit : $x \in C$ si et seulement si $x \in A$ ou (exclusif) $x \in B$.

On peut généraliser cette notation à plusieurs ensembles :

$C = \biguplus_{i=1}^n A_i$ signifie : $x \in C$ si et seulement si $\exists ! i \in \mathbb{N}_n$ tel que $x \in A_i$.

On a alors la relation de Chasles pour les sommes :

 Pour aller plus loin - Autre notation

On trouve parfois également la notation : $C = A \sqcup B$ ou encore $C = A \dot{\cup} B$.

Ce $+$ est là pour pouvoir signifier un résultat que l'on verra plus loin, si $C = \biguplus_{i=1}^n A_i$, alors

$$\text{card}(C) = \sum_{i=1}^n \text{card}(A_i).$$

Proposition - Sommation par paquets

Soit une famille $(E_r)_{r \in S}$ une famille d'ensembles indexés par S .

On suppose qu'il s'agit d'une famille d'ensembles disjoints 2 à 2 :

$$\forall r \neq r' \in S, E_r \cap E_{r'} = \emptyset.$$

Alors

$$\sum_{r \in S} \left(\sum_{k \in E_r} a_k \right) = \sum_{k \in \biguplus_{r \in S} E_r} a_k$$

On voit ici apparaître une double somme. On en reparlera plus loin. 

Exemple - $\mathbb{N}$

On peut vouloir couper la somme en deux parties : les indices pairs et les indices impairs.

Dans ce cas $S = \{1, 2\}$, $E_1 = \mathscr{P} \cap \mathbb{N}_r$ et $E_2 = \mathscr{I} \cap \mathbb{N}_r$, par exemple.

Démonstration

On a là encore : $E = \biguplus_{r \in S} E_r$ et donc

$$\begin{aligned} k \in E &\iff \exists ! r \in S \text{ tel que } k \in E_r \\ \mathbb{1}_E(k) = 1 &\iff \exists r \in S \text{ tel que } \mathbb{1}_{E_r}(k) = 1 \text{ et } \forall s \in S \setminus \{r\}, \mathbb{1}_{E_s}(k) = 0 \\ &\iff \sum_{r \in S} \mathbb{1}_{E_r}(k) = 1 \end{aligned}$$

Donc, ceci étant vrai pour tout k , on a l'égalité de fonctions

$$\mathbb{1}_E = \sum_{r \in S} \mathbb{1}_{E_r}$$

Alors, comme précédemment :

$$\begin{aligned} \sum_{k \in E} a_k &= \sum_k a_k \mathbb{1}_E(k) = \sum_k a_k \left(\sum_{r \in S} \mathbb{1}_{E_r}(k) \right) \\ &= \sum_k \sum_{r \in S} a_k \mathbb{1}_{E_r}(k) = \sum_{r \in S} \sum_k a_k \mathbb{1}_{E_r}(k) \\ &= \sum_{r \in S} \sum_{k \in E_r} a_k \end{aligned}$$

□

 Remarque - Intversion des symboles Σ

Dans la démonstration, on a inversé deux symboles Σ . Cela sera justifié par la suite, car il s'agit d'une **somme finie**.

C'est comme si on sommait les termes dans un tableau : d'abord en ligne, puis en colonne; ou d'abord en colonne, puis en ligne. Dans tous les cas, on obtient le même résultat car il s'agit d'additionner une et une seule fois tous les termes du tableau.

 Savoir faire - Exploiter une sommation par paquets

On a parfois intérêt à découper l'ensemble E en (réunion de m) sous-ensembles disjoints $E = E_1 \uplus E_2 \cdots \uplus E_m$.

On calcule alors la somme par paquets :

$$\sum_{r=1}^m \left(\sum_{k \in E_r} a_k \right) = \sum_{k \in E} a_k$$

Télescopage

C'est la seule méthode qui donne une formule explicite.

Savoir faire - Méthode du télescopage (ou dominos)

Soit (u_n) une suite. Soient $p, n \in \mathbb{N}$ tels que $p \leq n$

Alors $\sum_{k=p}^n (u_{k+1} - u_k) = u_{n+1} - u_p$

$$\left(= (u_{p+1} - u_p) + (u_{p+2} - u_{p+1}) + (u_{p+3} - u_{p+2}) + \cdots + (u_{n+1} - u_n) \right)$$

Remarque - « Voir » le télescopage

Deux remarques :

- Dans la plupart des situations, la somme ne se présente pas directement sous la forme $\sum_{k=p}^n (u_{k+1} - u_k)$, il faut commencer par faire “apparaître” cette forme.
- On peut aussi avoir intérêt à écrire la somme avec des points de suspension pour confirmer le télescopage aperçu

Exercice

Calculer $\sum_{k=1}^n \ln \frac{k+1}{k}$.

Correction

$$\sum_{k=1}^n \ln \frac{k+1}{k} = \sum_{k=1}^n [\ln(k+1) - \ln(k)] = \ln(n+1) - \ln(1) = \ln(n+1)$$

2.3. Avec Python

Il arrive souvent que l'on rencontre des calculs de sommes à effectuer sous Python. La méthode est simple, on emploie des boucles :

- `for`, si l'on connaît bien l'ensemble sur lequel est définie i
- `while`, si i est définie par une propriété

 **Informatique** - $\sum_{k=n}^m a(k)$

```
1 def Somme1(n,m):
2     S=0
3     for k in range(n,m+1):
4         S=S+a(k)
5     return (S)
```

 **Informatique** - $\sum_{i \mid f(i) \leq n} a(i)$

```
1 def Somme2(n):
2     S, i=0,0
3     while f(i)<=n:
4         S=S+a(i)
5         i=i+1
6     return (S)
```

Remarque - L'ordinateur (calculatrice) comme un obstacle?

L'une des principales raisons de la faiblesse des élèves pour le calcul est l'usage trop tôt de la calculatrice.

Il faut laisser le temps pour comprendre, maîtriser, puis ne pas oublier le sens du

Pour aller plus loin - Théorème fondamentale de l'analyse entière?

Intégrer $\leftrightarrow$ Dériver sont les deux problèmes inverses l'un de l'autre. Ils sont définis pour des fonctions de la variable réelle.

Pour la variable entière, les fonctions sont des suites. Et intégrer consiste simplement à faire le calcul $\sum_{k=0}^n a_k$.

Alors à quoi correspond la dérivation de la variable entière? Au calcul $a_{n+1} - a_n$! (c'est pas exemple comme cela qu'on voit si une suite est croissante...).

La formule du télescopage présente ce lien : $\sum \leftrightarrow \delta$

calcul avant de passer à la calculatrice.

Néanmoins, il ne faut pas systématiquement tout jeter !

💡 **Truc & Astuce pour le calcul - Écrire un programme pour mieux comprendre**

Écrire un programme permet souvent de mieux comprendre la nature du calcul.

C'est le cas en particulier :

- pour le calcul de somme.
- pour le calcul de probabilités.

Dans ce cas, ce n'est pas le calcul mais la modélisation elle-même du problème qui est mieux comprise.

Exercice

Écrire une boucle (double ?) pour faire le calcul :

$$\sum_{i=1}^{100} \sum_{j=i}^{200-i} i \times j$$

Correction

```
S=0
for i in range (101):
    for j in range(i, 200-i+1):
        S=S+i*j
return(S)
```

🛑 **Remarque - Varier les paramètres et informatique**

L'informatique permet aussi de facilement faire varier les paramètres. On a vu la force de l'usage des paramètres dans le calcul. Mais c'est aussi, de manière générale, la force de l'excellent mathématicien. Python nous aidera largement : ce n'est que légèrement une boîte noire pour nous, nous aurons donc pour ambition de bien maîtriser tous nos faits et gestes informatiques (pas de clicothérapie!).

2.4. Des sommes connues

Proposition - Sommes de puissances d'entiers consécutifs

Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Alors :

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}; \quad \sum_{k=1}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}; \quad \sum_{k=1}^n k^3 = \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2$$

On peut faire une récurrence, ou bien chercher à démontrer le résultat directement. Une méthode classique : user le télescopage.

Démonstration

Nous démontrons le second résultat en admettant le premier.

Notons d'abord que pour tout entier k : $(k+1)^3 - k^3 = 3k^2 + 3k + 1$.

Donc, en voyant un télescopage :

$$(n+1)^3 - 1 = \sum_{k=1}^n [(k+1)^3 - k^3] = \sum_{k=1}^n [3k^2 + 3k + 1] = 3 \sum_{k=1}^n k^2 + 3 \sum_{k=1}^n k + \sum_{k=1}^n 1$$

Ainsi (toujours d'abord factoriser!) :

$$3 \sum_{k=1}^n k^2 = (n+1)^3 - 1 - \frac{3n(n+1)}{2} - n = \frac{(n+1)}{2} [2(n+1)^2 - 2 - 3n] = \frac{(n+1)(2n^2 + n)}{2} = \frac{n(n+1)(2n+1)}{2}$$

□

Exercice

Démontrer par récurrence les résultats précédents

Correction

Posons pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, $\mathcal{P}_n$: « $\sum_{k=1}^n k^3 = \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2$ ».

- $\sum_{k=1}^1 k^3 = 1$ et $\left(\frac{1(1+1)}{2}\right)^2 = 1$
- Soit $n \in \mathbb{N}$ et supposons $\mathcal{P}_n$ vérifiée.

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^{n+1} k^3 &= \sum_{k=1}^n k^3 + (n+1)^3 = \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2 + (n+1)^3 \\ &= (n+1)^2 \left[\frac{1}{4}(n^2 + 4n + 4) \right] = \frac{(n+1)^2(n+2)^2}{4} \end{aligned}$$

Donc $\mathcal{P}_{n+1}$ est vraie.

Savoir faire - Se passer du formalisme d'une récurrence ou invariant de boucle

On peut souvent se passer de la formalisation de la récurrence (mais avec les mêmes calculs).

Ici on considère la suite $u_n = \sum_{k=1}^n k^3 - \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2$.

On note que $u_{n+1} = u_n$ (même calcul que $\mathcal{P}_n \Rightarrow \mathcal{P}_{n+1}$) et que $u_1 = 0$.

Donc pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, $u_n = 0$. CQFD.

Proposition - Calcul d'une somme arithmétique

Pour une suite arithmétique :

$$\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = u_n + r$$

on a :

$$\sum_{k=n}^m u_k = (m - n + 1) \times \frac{u_m + u_n}{2}$$

C'est-à-dire :

somme de termes succ. = (nb de termes) $\times$ (moyenne des termes extrêmes)

Démonstration

Pour tout k , $u_k = u_n + (k - n)r$.

$$\begin{aligned} \sum_{k=n}^m u_k &= \sum_{k=n}^m u_n + r \sum_{k=n}^m (k - n) = (m - n + 1)u_n + r \sum_{i=0}^{m-n} i \\ &= (m - n + 1)u_n + r \frac{1}{2}(m - n)(m - n + 1) = \frac{m - n + 1}{2}(u_n + r(m - n) + u_n) = (m - n + 1) \times \frac{u_m + u_n}{2} \end{aligned}$$

□

Exercice

Démontrer le résultat en suivant la « méthode de Gauss » (double somme inversée...)

Correction

On note S , la somme en question : $2S = S + S = \sum_{k=n}^m u_k + \sum_{k=n}^m u_k$. Dans la première somme on note $h = k$ et dans la seconde on fait le changement d'indice $h = m - k + n$:

$$\begin{aligned} 2S &= \sum_{h=n}^m u_h + \sum_{h=n}^m u_{m+n-h} = \sum_{h=n}^m (u_n + (h - n)r + u_n + (m + n - h - n)r) \\ &= \sum_{h=n}^m (u_n + u_n + (m - n)r) = \sum_{h=n}^m (u_n + u_m) = (m - n + 1)(u_n + u_m) \end{aligned}$$

Proposition - Calcul d'une somme géométrique

Soit $x \in \mathbb{R}$ (ou $x \in \mathbb{C}$) et $n \in \mathbb{N}$. On a alors :

$$\sum_{k=0}^n x^k = \begin{cases} n+1 & \text{si } x = 1 \\ \frac{1 - x^{n+1}}{1 - x} & \text{si } x \neq 1 \end{cases}$$

Plus généralement pour une suite géométrique de raison $q \neq 1$, on a :

$$\text{somme de termes successifs} = 1^{\text{er terme}} \times \frac{1 - q^{\text{nb de termes}}}{1 - q}$$

Démonstration

$$\text{Si } x = 1, \sum_{k=0}^n x^k = \sum_{k=0}^n 1 = n + 1$$

$$\text{Si } x \neq 1, (1 - x) \sum_{k=0}^n x^k = \sum_{k=0}^n (x^k - x^{k+1}) = x^0 - x^{n+1}, \text{ télescopage. } \square$$

Exercice

Calculer $1 + 2 + 4 + 8 + 16 + 32 + 64 + 128$

Correction

C'est la somme de 8 termes consécutifs d'une suite géométrique de raison 2.

$$\text{Donc } 1 + 2 + 4 + 8 + 16 + 32 + 64 + 128 = 1 \times \frac{1 - 2^8}{1 - 2} = 2^8 - 1 = 255.$$

Quel lien avec l'écriture en binaire des nombres entiers sur 8 octets ?

On se rappelle, avec les petits Bernoulli :

Proposition - Une factorisation à connaître

Soient a et b deux réels (ou deux complexes), alors :

$$a^n - b^n = (a - b) \sum_{k=0}^{n-1} a^{n-1-k} b^k$$

Application - $3^n - 2^n$, sous forme d'une addition de n termes

$$3^n - 2^n = (3 - 2)(3^{n-1} + 2 \dots 3^{n-2} + 4 \dots 3^{n-3} + \dots + 2^{n-2} \dots 3 + 2^{n-1}).$$

Application - Factoriser $a^5 - b^5$

Vu au chapitre précédent.

$$a^5 - b^5 = (a - b)(a^4 + a^3b + a^2b^2 + ab^3 + b^4)$$

Démonstration

On développe et utilisons la méthode du télescopage :

$$(a - b) \sum_{k=0}^{n-1} a^{n-1-k} b^k = \sum_{k=0}^{n-1} a^{n-k} b^k - \sum_{k=0}^{n-1} a^{n-(k+1)} b^{k+1} = a^n b^0 + \sum_{i=1}^{n-1} a^{n-i} b^i - \sum_{j=1}^{n-1} a^{n-j} b^j - a^0 b^n = a^n - b^n$$

$$\text{Puis en prenant } a = 1, 1 - x^{n+1} = (1 - x) \sum_{k=0}^n x^k \dots \square$$

Exercice

Peut-on factoriser $a^n + b^n$? Si oui, factoriser le.

Correction

Si $b = -a$, $a^n + b^n = a^n(1 + (-1)^n) = 0$ si n est impair.

On peut factoriser par $a + b$ dans ce cas :

$$a^n + b^n = (a + b)(a^{n-1} - a^{n-2}b + a^{n-3}b^2 + \dots + (-1)^k a^{n-1-k} b^k + \dots + b^{n-1})$$

car $n - 1$ est alors pair

2.5. Sommes doubles (multiples...)

Heuristique - Somme à multiples indices

On peut faire une somme d'éléments pris dans un ensemble fini. Mais la description de ces éléments n'est pas toujours naturellement donnée sous la forme $x_i, i \in \llbracket 0, n \rrbracket$.

Parfois les éléments apparaissent comme les éléments d'un tableau (*matrice*) et sont donc doublement (ou plus) indexés : $x_{i,j}, i \in \mathbb{N}_n, j \in \mathbb{N}_m$.

Les choses se présentent différemment selon que i et j sont « indépendants » entre eux ou non.

Cas i et j indépendants. Produit cartésien d'ensembles **Analyse - Du sens des formules**

Comment décrire avec des symboles Σ la somme suivante :

$$S = a_{1,1} + a_{1,2} + \cdots + a_{1,m} + a_{2,1} + \cdots + a_{2,m} + \cdots + a_{n,1} + \cdots + a_{n,m}$$

On peut voir cette somme de la façon suivante :

$$S = (a_{1,1} + a_{1,2} + \cdots + a_{1,m}) + (a_{2,1} + \cdots + a_{2,m}) + \cdots + (a_{n,1} + \cdots + a_{n,m})$$

On y voit n sommes, chacune composée d'une somme de m termes :

$$S = \sum_{i=1}^n \left(\sum_{j=1}^m a_{i,j} \right)$$

Evidemment, la somme étant finie, l'addition commutative, on a également :

$$S = a_{1,1} + a_{2,1} + \cdots + a_{n,1} + a_{1,2} + \cdots + a_{n,2} + \cdots + a_{1,m} + \cdots + a_{n,m} = \sum_{j=1}^m \left(\sum_{i=1}^n a_{i,j} \right)$$

Et finalement on peut écrire :

$$S = \sum_{i=1}^n \left(\sum_{j=1}^m a_{i,j} \right) = \sum_{j=1}^m \left(\sum_{i=1}^n a_{i,j} \right) = \sum_{(i,j) \in \mathbb{N}_n \times \mathbb{N}_m} a_{i,j}$$

Définition - Somme double

On considère une famille de nombres réels ou complexes $(a_{i,j})$ indexée par deux indices i et j , i compris entre 1 et n , j compris entre 1 et m où n et m sont deux entiers non nuls donnés. On peut représenter ces nombres par un tableau où l'indice i désigne la ligne et l'indice j la colonne :

$$\begin{array}{cccccc} a_{1,1} & \cdots & a_{1,j} & \cdots & \cdots & a_{1,m} \\ \vdots & & \vdots & & & \vdots \\ a_{i,1} & \cdots & a_{i,j} & \cdots & \cdots & a_{i,m} \\ \vdots & & \vdots & & & \vdots \\ a_{n,1} & \cdots & a_{n,j} & \cdots & \cdots & a_{n,m} \end{array}$$

La somme de tous les éléments de ce tableau est notée

$$\sum_{1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq m} a_{i,j} = \sum_{(i,j) \in [1,n] \times [1,m]} a_{i,j}.$$

 Savoir faire - Somme multiple (indépendance)

Pour la calculer on peut procéder d'au moins deux façons, la première consiste à faire d'abord la somme des termes ligne par ligne, puis d'additionner les résultats :

$$\sum_{1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq m} a_{i,j} = \sum_{i=1}^n \underbrace{\left(\sum_{j=1}^m a_{i,j} \right)}_{\text{somme de la ligne } i} = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m a_{i,j},$$

une seconde étant de sommer d'abord les termes colonne par colonne puis d'additionner les résultats :

$$\sum_{1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq m} a_{i,j} = \sum_{j=1}^m \underbrace{\left(\sum_{i=1}^n a_{i,j} \right)}_{\text{somme de la colonne } j} = \sum_{j=1}^m \sum_{i=1}^n a_{i,j}.$$

**Remarque - Diagonale**

Il y a d'autres possibilités, par exemple en sommant suivant des lignes diagonales lorsque $n = m$.

On reverra cela plus loin.

Exercice

Calculer $\sum_{1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq p} ij$

Correction

$$S = \sum_{i=1}^n \left(\sum_{j=1}^p ij \right) = \sum_{i=1}^n i \left(\sum_{j=1}^p j \right) = \sum_{i=1}^n i \frac{p(p+1)}{2} = \frac{n(n+1)p(p+1)}{4}$$

Comme le montre l'exercice précédent :

Proposition - Produit de deux sommes (développement ou factorisation)

Soient des réels (ou des complexes) a_i et b_j , $1 \leq i \leq n$, $1 \leq j \leq p$. Alors :

$$\left(\sum_{i=1}^n a_i \right) \left(\sum_{j=1}^p b_j \right) = \sum_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket \times \llbracket 1, p \rrbracket} a_i b_j$$

Démonstration

C'est assez simple, par développement :

$$\left(\sum_{i=1}^n a_i \right) \left(\sum_{j=1}^p b_j \right) = \left(\sum_{i=1}^n a_i \left(\sum_{j=1}^p b_j \right) \right) = \sum_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket \times \llbracket 1, p \rrbracket} a_i b_j$$

□

Cas i et j dépendants**Heuristique - Cas : i et j dépendants**

Ici on somme seulement certains termes du tableau rectangulaire $a_{i,j}$.

Et donc les indices sont dépendants l'un de l'autre !

Par exemple, dans cette situation, les valeurs prises par j (à l'intérieur de la somme) dépendent de celles prises par i (à l'extérieur de la somme). Il y a, en revanche, souvent liberté dans le choix de l'ordre de sommation (d'abord i ou d'abord j).

**Analyse - $G = \{a_{i,j}, i \in \mathbb{N}_n, j \in A_i\}$**

On suppose que G est décrit parfaitement ainsi : $\{a_{i,j}, i \in A, j \in A_i\}$.

Donc

$$\sum_{a \in G} a = \sum_{i,j} a_{i,j} \mathbb{1}_G(a_{i,j}) = \sum_{i \in A} \left(\sum_{j \in A_i} a_{i,j} \right)$$

Evidemment, la somme $\sum_{j \in A_i} \left(\sum_{i \in A} a_{i,j} \right)$ ne signifie rien (A_i ne peut exister car i n'existe pas) et donc les choses ne commutent pas facilement ici.

Proposition - Somme double classique

$$\sum_{1 \leq j \leq i \leq n} a_{i,j}$$

Soit $(a_{i,j})_{(i,j) \in \mathbb{N}^2}$ une famille de nombres réels ou complexes :

$$\sum_{1 \leq j \leq i \leq n} a_{i,j} = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i a_{i,j} = \sum_{j=1}^n \sum_{i=j}^n a_{i,j}.$$

Démonstration

On a les calculs suivants :

$$\begin{aligned}\sum_{1 \leq j \leq i \leq n} a_{i,j} &= \sum_{i,j} a_{i,j} [1 \leq j \leq i \leq n] = \sum_i \left(\sum_j a_{i,j} [1 \leq j \leq i] [1 \leq i \leq n] \right) \\ &= \sum_i \left(\sum_j a_{i,j} [1 \leq j \leq i] \right) [1 \leq i \leq n] = \sum_{i=1}^n \left(\sum_{j=1}^i a_{i,j} \right) \\ &= \sum_j \left(\sum_i a_{i,j} [j \leq i \leq n] [1 \leq j \leq n] \right) = \sum_{j=1}^n \left(\sum_{i=j}^n a_{i,j} \right)\end{aligned}$$

□

Exercice

Calculer $\sum_{1 \leq i \leq j \leq n} i j$

Correction

$$\begin{aligned}S &= \sum_{j=1}^n j \left(\sum_{i=1}^j i \right) = \sum_{j=1}^n \frac{j^2(j+1)}{2} = \frac{1}{2} \left(\frac{n^2(n+1)^2}{4} + \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} \right) \\ &= \frac{n(n+1)(3n^2+7n+2)}{24} = \frac{n(n+1)(3n+1)(n+2)}{24}\end{aligned}$$

**Pour aller plus loin - Formalisme/sens**

On notera ici (mais c'est souvent le cas en mathématiques) que le formalisme est plus **efficace** que la recherche de sens : il permet une sorte d'automat(h)isation.

Néanmoins, il est bon de toujours accompagner l'un par l'autre.

Savoir faire - Somme multiple (dépendance)

Pour la calculer on ordonne les indices de sommation :

1. on choisit celle qui sera le plus à l'extérieur (donc à gauche) des symboles $\sum$. Elle ne dépend que de paramètres fixés et d'aucun indice.
2. on choisit ensuite la suivante, la seconde dans l'ordre des sommes. Elle dépend des paramètres fixés et de l'indice précédent

...

Exemple : $\sum_{1 \leq i < j \leq n} a_{i,j} = \sum_{i=1}^{n-1} \left(\sum_{j=i+1}^n a_{i,j} \right) = \sum_{j=2}^n \left(\sum_{i=1}^{j-1} a_{i,j} \right)$

Analyse - Sens de ces modes de sommations

On somme seulement certains termes du tableau (et pas tous).

Si E désigne l'ensemble des indices (i, j) des nombres que l'on désire sommer, on notera $\sum_{(i,j) \in E} a_{i,j}$ cette somme.

Pour le cas présent $E = \{(i, j) \in \mathbb{N}^2 | 1 \leq j \leq i \leq n\}$ (termes sous ou sur la diagonale principale du tableau carré à n lignes et n colonnes), on a alors

$$\sum_{1 \leq j \leq i \leq n} a_{i,j} = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i a_{i,j} = \sum_{j=1}^n \sum_{i=j}^n a_{i,j}.$$

Il est recommandé de comprendre les tableau suivants :

Première sommation :

$$\begin{array}{ccccc} & & a_{1,1} & & \\ & & \downarrow 2 & \ddots & \\ \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^i a_{i,j} : & a_{h,1} & \rightarrow 1 & a_{h,h} & \\ & \downarrow 2 & & \downarrow 2 & \ddots \\ & a_{n,1} & \rightarrow 1 & a_{n,h} & \rightarrow 1 & a_{n,n} \end{array}$$

Deuxième sommation :

$$\begin{array}{ccccc} & & a_{1,1} & & \\ & & \downarrow 1 & \ddots & \\ \sum_{j=1}^n \sum_{i=j}^n a_{i,j} : & a_{h,1} & \rightarrow 2 & a_{h,h} & \\ & \downarrow 1 & & \downarrow 1 & \ddots \\ & a_{n,1} & \rightarrow 2 & a_{n,h} & \rightarrow 2 & a_{n,n} \end{array}$$

2.6. Exercice d'applications

Exercice

Retrouver la valeur de $S = \sum_{k=1}^n k$, en notant que $S = \sum_{k=1}^n \sum_{i=1}^k 1$

Correction

$$S = \sum_{k=1}^n k = \sum_{k=1}^n \sum_{i=1}^k 1 = \sum_{i=1}^n \sum_{k=i}^n 1 = \sum_{i=1}^n (n - i + 1) = \sum_{i=1}^n (n + 1) - \sum_{i=1}^n i.$$

Donc $2S = n(n + 1)$ et donc $S = \frac{n(n+1)}{2}$.

Exercice

Montrer que $\left(\sum_{k=1}^n d_k\right)^2 = \sum_{k=1}^n d_k^2 + 2 \sum_{1 \leq i < j \leq n} d_i d_j$.

Correction

$$\left(\sum_{k=1}^n d_k\right)^2 = \left(\sum_{k=1}^n d_k\right) \times \left(\sum_{k=1}^n d_k\right) = \sum_{(k,h) \in \mathbb{N}_n^2} d_k d_h.$$

Or $\mathbb{N}_n^2 = \{(k, k), k \in \mathbb{N}_n\} \cup \{(k, h), k < h \in \mathbb{N}_n\} \cup \{(k, h), k > h \in \mathbb{N}_n\}$.

On peut aussi exploiter la notation d'Iverson $\mathbb{N}^2 = \{(k, h) \mid [k = h]\} \cup \{(k, h) \mid [k < h]\} \cup \{(k, h) \mid [k > h]\}$.

Par sommation par paquets :

$$\left(\sum_{k=1}^n d_k\right)^2 = \sum_{k=1}^n d_k^2 + \sum_{1 \leq k < h \leq n} d_k d_h + \sum_{1 \leq k > h \leq n} d_k d_h = \sum_{k=1}^n d_k^2 + 2 \sum_{1 \leq k < h \leq n} d_k d_h,$$

en faisant $k \leftrightarrow h$ dans la dernière somme.

On peut aussi démontrer l'inégalité célèbre de Cauchy-Schwarz :

Exercice

1. En développant $\sum_{1 \leq i < j \leq 3} (a_i b_j - a_j b_i)^2$, montrer que $\left(\sum_{k=1}^3 a_k b_k\right)^2 \leq \left(\sum_{k=1}^3 a_k^2\right) \left(\sum_{k=1}^3 b_k^2\right)$.

2. De même, montrer l'inégalité de Cauchy-Schwarz :

$$\left(\sum_{k=1}^n a_k b_k\right)^2 \leq \left(\sum_{k=1}^n a_k^2\right) \left(\sum_{k=1}^n b_k^2\right)$$

3. A quelle condition a-t-on : $\sum_{k=1}^n (a_i b_i)^2 = \left(\sum_{k=1}^n a_k^2\right) \left(\sum_{k=1}^n b_k^2\right)$

Correction

1. On a

$$\begin{aligned} 0 &\leq \sum_{1 \leq i < j \leq 3} (a_i b_j - a_j b_i)^2 = (a_1 b_2 - a_2 b_1)^2 + (a_1 b_3 - a_3 b_1)^2 + (a_2 b_3 - a_3 b_2)^2 \\ 0 &\leq (a_1 b_2)^2 + (a_1 b_3)^2 + (a_2 b_1)^2 + (a_2 b_3)^2 + (a_3 b_1)^2 + (a_3 b_2)^2 \\ &\quad - 2(a_1 a_2 b_1 b_2) - 2(a_1 a_3 b_1 b_3) - 2(a_2 a_3 b_2 b_3) \\ 0 &\leq \sum_{i \neq j} (a_i b_j)^2 + \sum_i (a_i b_i)^2 - \sum_i (a_i b_i)^2 - 2 \sum_{i < j} (a_i a_j b_i b_j) \\ 0 &\leq \sum_{i,j} a_i^2 b_j^2 - \sum_{i,j} (a_i b_i a_j b_j) = \sum_{\mathbb{K}} a_k^2 \sum_{\mathbb{K}} b_k^2 - \left(\sum_{\mathbb{K}} (a_k b_k)\right)^2 \end{aligned}$$

$$\text{Donc } \left(\sum_{k=1}^3 a_k b_k\right)^2 \leq \left(\sum_{k=1}^3 a_k^2\right) \left(\sum_{k=1}^3 b_k^2\right).$$

2. De même en remplaçant 3 par n :

$$\begin{aligned} 0 &\leq \sum_{1 \leq i < j \leq n} (a_i b_j - a_j b_i)^2 \\ 0 &\leq \sum_{i=1}^n \sum_{j \neq i} a_i^2 b_j^2 + \sum_{i=1}^n (a_i b_i)^2 - \sum_{i=1}^n (a_i b_i)^2 - \sum_{i < j} (a_i a_j b_i b_j) - \sum_{i < j} (a_j a_i b_j b_i) \\ 0 &\leq \sum_{k=1}^n a_k^2 \sum_{k=1}^n b_k^2 - \left(\sum_{k=1}^n (a_k b_k)\right)^2 \end{aligned}$$

$$\text{Donc } \left(\sum_{k=1}^n a_k b_k\right)^2 \leq \left(\sum_{k=1}^n a_k^2\right) \left(\sum_{k=1}^n b_k^2\right)$$

3. Il y a égalité, si et seulement si (il faut bien être attentif à chaque signe !) (si $b_n \neq 0$) :

$$\forall i < j, \quad a_i b_j - a_j b_i = 0 \iff \forall i \leq n, a_i = \frac{a_n}{b_n} b_i$$

Exercice

Ecrire le développement polynôme de

$$\prod_{i=1}^n (x - a_i)$$

Correction

Il s'agit d'une fonction polynomiale. Plus largement (en notant $|I|$, le cardinal de I) :

$$\begin{aligned} \prod_{i=1}^n (x_i - a_i) &= \sum_{I \subset \mathbb{N}_n} \left(\prod_{i \in I} x_i \times \prod_{j \in \mathbb{N}_n \setminus I} (-a_j) \right) \\ \prod_{i=1}^n (x - a_i) &= \sum_{I \subset \mathbb{N}_n} \left(\prod_{i \in I} x \times \prod_{j \in \mathbb{N}_n \setminus I} (-a_j) \right) = \sum_{I \subset \mathbb{N}_n} \left(x^{|I|} \times (-1)^{n-|I|} \prod_{j \in \mathbb{N}_n \setminus I} a_j \right) \end{aligned}$$

On range alors en fonction des valeurs du cardinal de I , afin de trouver des monômes de même degré.

Il s'agit d'une sommation par paquets $\{I \subset \mathbb{N}_n\} = \bigcup_{k=0}^n \{I \subset \mathbb{N}_n, |I| = k\}$:

$$\prod_{i=1}^n (x - a_i) = \sum_{k=0}^n \left[\sum_{\substack{I \subset \mathbb{N}_n \\ |I|=k}} \left(x^{|I|} \times (-1)^{n-|I|} \prod_{j \in \mathbb{N}_n \setminus I} a_j \right) \right] = \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} x^k \left(\sum_{\substack{I \subset \mathbb{N}_n \\ |I|=n-k}} \prod_{j \in I} a_j \right)$$

Cela peut s'écrire aussi :

$$\prod_{i=1}^n (x - a_i) = \sum_{k=0}^n (-1)^{n-k} x^k \left(\sum_{\substack{J \subset \mathbb{N}_n \\ |J|=n-k}} \prod_{j \in J} a_j \right)$$

3. Coefficients binomiaux et formule du binôme

3.1. Factorielles et coefficients binomiaux

Définitions

Les remarques en marge permettent de s'intéresser aux nombres :

Définition - Factorielle et coefficient binomial

Pour n et p éléments de $\mathbb{N}$, $p \leq n$, on pose :

$0! = 1$ et pour $n \geq 1$, $n! = n \times (n-1) \times \dots \times 1$ qui se lit "factorielle n "

$$\binom{n}{p} = \frac{n(n-1)\dots(n-p+1)}{p!} = \frac{n!}{p!(n-p)!} \text{ qui se lit « } p \text{ parmi } n \text{ »}$$

On généralise la notation à tout $p \in \mathbb{Z}$: si $p < 0$ ou $p > n$ (si on n'a pas $0 \leq p \leq n$), alors $\binom{n}{p} = 0$.

✦ Pour aller plus loin - Coefficients binomiaux réels

On sent qu'on pourrait s'intéresser plutôt aux nombres

$$\binom{x}{p} = \frac{x(x-1)\dots(x-p+1)}{p!}$$

avec $x \in \mathbb{C}$ et $p \in \mathbb{N}$.

Dans ce cas, la méthode du triangle de Pascal doit s'adapter, alors que la formule du binôme de Newton reste vraie!



Remarque - Plus tard...

- Il n'est pas évident que pour $p \leq n$, $\binom{n}{p}$ est un nombre entier. Si tel est le cas (on le verra plus loin) cela signifie que $p!$ divise tout nombre de la forme $n(n-1)\dots(n-p+1)\dots$
- Nos reprendrons la notion de coefficient binomial lorsque nous ferons du dénombrement. Cela expliquera véritablement l'origine de ce calcul.

📁 Informatique - Calcul de la factorielle avec une boucle

```
1 def factorielle(n):
2     f=1
3     for k in range(1,n):
4         f=f*(k+1)
5     return (f)
```

Propriétés immédiates

Proposition - Propriétés

Pour tout nombres entiers $n \in \mathbb{N}$ (naturels) et $p \in \mathbb{Z}$ (relatifs) :

$$\binom{n}{0} = \binom{n}{n} = 1; \quad \binom{n}{1} = n; \quad \binom{n}{2} = \frac{n(n-1)}{2};$$

$$\binom{n}{p} = \binom{n}{n-p}$$

$$\binom{n}{p} = \frac{n}{p} \binom{n-1}{p-1} \text{ (fausse pour } p=0\text{!)}$$

$$\binom{n}{p} = \binom{n-1}{p-1} + \binom{n-1}{p} \text{ (Relation de Pascal)}$$

Histoire - Blaise Pascal



Blaise PASCAL (1623-1662) est un français, génie des mathématiques (mais pas uniquement). Il redémontre tout Euclide, seul à 12 ans. Il fonde la géométrie projective (avec Desargues) et la « géométrie du hasard » avec Fermat.

Mais c'est aussi l'inventeur de la brouette, de la première machine à calculer ou du premier transport en commun parisien...

Il présente le triangle de Pascal dans le traité du triangle arithmétique (mais ce n'est pas lui le premier à le découvrir).

Démonstration

Les premiers résultats sont immédiats (simple jeu d'écriture).

Le second est assez simple, mais il faut différencier : $p \in \llbracket 0, n \rrbracket$ ou $p < 0 \iff n-p > n$ ou $p > n \iff n-p > 0$.

Démontrons les deux derniers. Si $1 \leq p \leq n$,

$$\binom{n}{p} = \frac{n!}{p!(n-p)!} = \frac{n(n-1)!}{p(p-1)!((n-1)-(p-1))!} = \frac{n}{p} \binom{n-1}{p-1}$$

$$\text{si } p < 0, \text{ alors } \binom{n}{p} = 0 \text{ et } \binom{n-1}{p-1} = 0; \text{ si } p > n, \text{ alors } \binom{n}{p} = 0 \text{ et } \binom{n-1}{p-1} = 0.$$

Plus intéressant, si $1 \leq p \leq n-1$,

$$\binom{n-1}{p-1} + \binom{n-1}{p} = \frac{(n-1)!}{(p-1)!(n-p)!} + \frac{(n-1)!}{p!(n-1-p)!} = \frac{(n-1)! [p + (n-p)]}{p!(n-p)!} = \binom{n}{p}$$

$$\text{Si } p = n : \binom{n-1}{p-1} + \binom{n-1}{p} = 1 + 0 = 1 = \binom{n}{n}.$$

$$\text{Si } p > n : \binom{n-1}{p-1} + \binom{n-1}{p} = 0 + 0 = 0 = \binom{n}{p}.$$

De même si $p < 0$. $\square$

Exercice

Pour n, p , simplifier $\sum_{k=p}^n \binom{k}{p}$. On pourra y « voir » un télescope

Correction

$$\sum_{k=p}^n \binom{k}{p} = \binom{p}{p} + \sum_{k=p+1}^n \left(\binom{k+1}{p+1} - \binom{k}{p+1} \right) = 1 + \binom{n+1}{p+1} - \binom{p+1}{p+1} = \binom{n+1}{p+1}$$

3.2. Triangle de Pascal

De ces propriétés on déduit un moyen simple de calculer les coefficients binomiaux :

✂ Savoir faire - Triangle de Pascal

On peut alors construire le triangle de Pascal pour pouvoir calculer facilement (addition et non multiplication) les coefficients binomiaux. On écrit ainsi dans un tableau :

Avec $a = b = 1$:

Corollaire -

$$\sum_{p=0}^n \binom{n}{p} = 2^n$$

Démonstration

Démontrons ce résultat par récurrence.

Notons, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $\mathcal{P}_n$: « $(a+b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k}$ ».

— $(a+b)^0 = 1$ et $\sum_{k=0}^0 \binom{0}{k} a^k b^{0-k} = \binom{0}{0} a^0 b^0 = 1$.
donc $\mathcal{P}_0$ est vraie.

— Soit $n \in \mathbb{N}$, supposons que $\mathcal{P}_n$ est vraie.

On a alors

$$\begin{aligned} (a+b)^{n+1} &= (a+b) \times \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{k+1} b^{n-k} + \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k+1} + \binom{n}{0} b^{n+1} \\ &= a^{n+1} + \sum_{h=1}^n \left(\binom{n}{h-1} + \binom{n}{h} \right) a^h b^{n+1-h} + b^{n+1} = \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+1}{k} a^k b^{n+1-k} \end{aligned}$$

d'après la formule de Pascal et comme $\binom{n+1}{n+1} = 1 = \binom{n+1}{0}$.

Donc $\mathcal{P}_{n+1}$ est alors vérifiée.

On a ainsi démontré par récurrence le résultat attendu. $\square$

Exercice

Calculer $\sum_{0 \leq p \leq n; p \text{ pair}} \binom{n}{p}$ et $\sum_{0 \leq p \leq n; p \text{ impair}} \binom{n}{p}$.

Correction

Notons P_n et I_n ces deux sommes. On a vu que $P_n + I_n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$.

Puis, $I_n = \sum_{0 \leq p \leq n; p \text{ impair}} \binom{n}{p} = \sum_{0 \leq p \leq n; p \text{ impair}} \binom{n-1}{p} + \sum_{0 \leq p \leq n; p \text{ impair}} \binom{n-1}{p-1} = I_{n-1} + P_{n-1} = 2^{n-1}$.

Et ainsi $P_n = 2^n - I_n = 2^n - 2^{n-1} = 2^{n-1}(2-1) = 2^{n-1} = I_n$

4. Bilan

Synthèse

↪ En mathématique, la sélection (naturelle) opère également et un langage se crée. Des définitions et concepts sont sélectionnés, comme des mots de la langue; et le formalisme comme l'écriture de ce langage.

Le formalisme doit être compact (souvent), ressemblant à sa notion attachée (rarement) et efficace calculatoirement (absolument). C'est le cas de la notation $\sum$ (ou $\prod$) qu'on utilise comme un « auto-mathisme » avec un peu d'habitude : changement de variable, sommation par paquets, télescopage, somme multiple...

↪ Pour bien comprendre cette utilisation, on se rend compte que l'enjeu est de maîtriser la manipulation de l'ensemble des indices. Cette notion d'ensemble est au cœur des mathématiques, nous reviendrons dessus aux chapitres 9 et 10. (Il faut aussi que l'ensemble des nombres soit commutatif).

↪ Le nombre de sous-ensemble à k éléments à partir d'un ensemble à n élément est également un calcul qui se présente dans de très nombreuses branches des mathématiques. Il est formalisé par le coefficient binomial et une expression de langage : « k parmi n ».

↪ De nombreuses propriétés (issues de domaines variés) peuvent lui être attachés : triangle de Pascal, binôme de Newton, nombre de chemins dans des arbres binaires fusionnés, inversion de Pascal...

Pour aller plus loin - De qui parle-t-on ?

« Il est de bonne famille et il a reçu une excellente éducation. Prodigieusement doué pour les mathématiques, à vingt et un ans il publiait une étude sur le binôme de Newton, qui fit sensation dans toute l'Europe et lui valut de devenir titulaire de la chaire de mathématiques dans une de nos petites universités. Tout donnait à penser qu'il allait faire une carrière extrêmement brillante. Mais l'homme avait une hérédité chargée, qui faisait de lui une sorte de monstre, avec des instincts criminels d'autant plus redoutables qu'ils étaient servis par une intelligence exceptionnelle. Des bruits fâcheux coururent bientôt sur lui dans l'Université, qui l'obligèrent à se démettre. Il vint à Londres où il se mit à donner des cours destinés aux officiers de l'armée. »

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Changement d'indice
- Savoir-faire - Sommation par paquets
- Savoir-faire - Méthode de télescopage
- Truc & Astuce pour le calcul - Ecrire un programme pour mieux comprendre
- Truc & Astuce pour le calcul - Invariant de boucle
- Savoir-faire - Somme multiple (indépendance)
- Savoir-faire - Somme multiple (dépendance)
- Savoir-faire - Triangle de Pascal

Notations

	Propriétés	Remarques
Inversion pour la propriété $\mathcal{P}$	$\forall i, [\mathcal{P}(i)] \in \{0, 1\}$ avec $[\mathcal{P}(i)] = 1$ ssi $\mathcal{P}(i)$ vraie	
de n (lire dans ce sens!)	$n! = \prod_{k=1}^n k$	$0! = 1$ et par récurrence $n! = n \times (n-1)!$
binomial de k parmi n	$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} = \frac{(n-k+1)_k}{k!}$ (si n n'est pas entier)	C'est le nombre de sous-ensemble à k éléments pris dans un ensemble E à n éléments.
	$(1+x)^r = \sum_{k=0}^{+\infty} \binom{r}{k} x^k$ (même si $r \notin \mathbb{N} \dots$)	

Retour sur les problèmes

7. Nombres triangulaires. $T_n = \frac{n(n+1)}{2} = \binom{n+1}{2}$. Si on note T_n^k , telle que $T_n^k = \sum_{h=1}^n T_h^{k-1}$ et $T_n^0 = n$.
On trouve alors par récurrence : $T_n^k = \binom{n+k}{k+1}$.
8. A calculer... Il n'y a pas de résultats intéressants, sauf en petite taille ou en expression formelle.
9. Suite de nombres. Et le suivant?
Une stratégie : apprendre des évolutions sur les premiers nombres, donc calculer la suite $\delta(u)_n = u_{n+1} - u_n$. Pour en déduire $u_m = u_{m-1} + \delta(u)_{m-1}$.
Si ce n'est pas suffisant, évaluer (par récurrence) : $\delta^k(u)_n = \delta^{k-1}(u)_{n+1} - \delta^{k-1}(u)_n \dots$
10. Interpolation à pas constant. Voir activités
11. Développement de puissance.
C'est le coefficient multinomial de Newton : $(a_1 + a_2 + \dots + a_k)^n = \sum_{m_1+m_2+\dots+m_k=n} \frac{n!}{m_1!m_2!\dots m_k!} \prod_{i=1}^k a_i^{m_i}$.
Vous comprenez?

Résolution de systèmes linéaires.

Résumé -

Il n'est pas rare également d'avoir à résoudre des équations algébriques sous forme de systèmes d'équations linéaires.

Le but de ce (tout petit) chapitre est de mettre en place les définitions efficaces, les méthodes (algorithmes) de résolution adéquates (ce que n'est pas la substitution...) et de voir apparaître par le calcul bien mené, la structure sous-jacente. On voit ici l'exemple typique du calcul linéaire, ou matriciel et la structure clé d'espaces vectoriels.

Enfin, voici une liste de petites vidéo ou conférence visionnable sur internet et en lien avec le sujet. A visionner à loisir :

- *Exo7Math* - Systèmes linéaires - partie 1 : introduction. <https://www.youtube.com/watch?v=0uYJ3RNL5SU>
- *Mathéma-TIC* - Règle de Cramer. <https://www.youtube.com/watch?v=CNzVk1evqac>

Sommaire

1.	Quelques problèmes	44
2.	Systèmes linéaires. Equivalence	44
2.1.	Vocabulaire	45
2.2.	Systèmes équivalents	45
3.	Résolution explicite. cas des petits systèmes $n = p = 2$ ou $n = p = 3$	46
3.1.	Vers la formule de Cramer	46
4.	Algorithme su pivot de GAUSS	48
4.1.	Systèmes équivalents : opérations élémentaires	48
4.2.	Algorithme du pivot de GAUSS	48
4.3.	Applications. Différents formes de l'ensemble des solutions	49
5.	Bilan	50

1. Quelques problèmes

? Problème 12 - Résolution d'un système linéaire

Il n'est pas rare que l'on rencontre en SI ou en physique (ou en mathématiques) un système d'équation de la forme suivante à résoudre :

$$\begin{cases} 2x + 3y - 4z = 1 \\ x - 3y + z = -1 \\ x + y - z = 1 \end{cases}$$

Est-il possible de trouver la/les solution(s) en (x,y,z) de ce système directement?

On peut croire et anticiper que ces solutions s'expriment sous la forme d'un calcul différent (mais équivalent, d'une certaine façon) pour x , y et z , à partir des nombres 2;3;-4;1...

Comment expliciter ce calcul?

? Problème 13 - Résolution « au petit bonheur »

Lorsque le système est gros (plus de quatre équations), les méthodes aléatoires de résolution ne fonctionnent pas bien.

Il faut s'organiser. Qu'avons-nous le droit de faire? Existe-t-il une méthode, un algorithme (programmable informatiquement, par exemple) qui donne à coup sûr l'ensemble des solutions d'un système d'équations linéaires?

? Problème 14 - Forme de l'ensemble des solutions

Dans la pratique, lorsqu'on rencontre un système de 3 équations à 3 inconnues, on trouve une unique solution.

Est-ce toujours vrai? Sinon, qu'est-ce qui fait que cela peut être faux?

Et, plus généralement, s'il y a n équations et p inconnues, combien y a-t-il de solutions?

? Problème 15 - Impact des paramètres

Il arrive aussi en science appliquée (et en mathématiques (en interne) également) que l'on trouve un système à paramètre. Par exemple :

$$\begin{cases} ax + 3y - 4z = 1 \\ (a-1)x - 3y + z = -1 \\ x + y - z = 1 \end{cases}$$

Dans ce cas là, à quoi ressemble l'ensemble des solutions?

2. Systèmes linéaires. Equivalence

Dans cette partie, même si nous énonçons des résultats (sous forme de définitions et propositions à apprendre), nous ne faisons pas (encore) de démonstration comme annoncé au cours inaugural.

2.1. Vocabulaire

Remarque - Le formalisme de LEIBNIZ

On commence par **paramétrer notre problème** : on l'élargit en donnant une écriture symbolique (paramètre lettré) aux nombres. Puis on élargit la problème : pourquoi seulement trois équations et trois inconnues ?

Pour permettre l'étude systématique des systèmes linéaires, on a besoin d'une suite de nombre doublement indexé les $(a_{i,j})$. C'est Leibniz qui en a eu l'idée (1678). Et comme souvent, à partir du moment où le formalisme et les définitions associées sont bons, les théorèmes tombent comme des fruits mûrs...

Définition - Système linéaire de n équations à p inconnues

Un **système linéaire** à n équations et p inconnues à coefficient dans $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$ est un système S d'équations de la forme :

$$\begin{cases} a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \cdots + a_{1,p}x_p = b_1 \\ a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \cdots + a_{2,p}x_p = b_2 \\ \vdots \\ a_{n,1}x_1 + a_{n,2}x_2 + \cdots + a_{n,p}x_p = b_n \end{cases}$$

où

- les $a_{i,j} \in \mathbb{K}$;
- $(b_1, b_2, \dots, b_n) \in \mathbb{K}^n$ est appelé le second membre de l'équation ;
- $(x_1, x_2, \dots, x_p) \in \mathbb{K}^p$ est appelé l'inconnue du système.

On appelle **système homogène** le système obtenu en remplaçant chaque b_i par 0 (second membre nul).

On appelle **solution** du système S , l'ensemble $\mathcal{S} \subset \mathbb{R}^p$ des p -uplets $(\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_p)$ qui vérifient les n équations :

$$\forall i \in \mathbb{N}_n, a_{i,1}\bar{x}_1 + a_{i,2}\bar{x}_2 + \cdots + a_{i,p}\bar{x}_p = b_i$$

Histoire - Mathématiques des neuf livres

Le plus vieux traité mathématique proposant l'étude de système d'équations linéaires est le Chiu chang suan shu, que l'on appelle les mathématiques des neufs livres, écrit en 160 av. JC. Bien que de nature différentes (moins géométrique et plus algorithmique), ce livre est au mathématiques chinoise, ce que les éléments d'Euclide sont aux mathématiques européennes.

Remarque - Notations

On a pour habitude de noter S les systèmes et de manière plus stylisé l'ensemble des solutions $\mathcal{S}$.

On associe parfois des indices.

Remarque - Solution(s) du système homogène

Un système linéaire homogène admet toujours au moins la solution nulle : $\mathcal{S}_0 = (x_1, x_2, \dots, x_p) = (0, 0, \dots, 0) = O_p$

Heuristique - Résolution

Il y a en gros deux méthodes pour résoudre un tel système.

La méthode de Leibniz (fin du XVII) fonctionne très bien pour les petites dimensions $n, p \leq 3$ et la formule de Cramer que l'on donnera ensuite. Elle marche bien également en théorie pour les grandes dimensions.

La méthode (dite) de Gauss est algorithmique, nous la privilégierons pour les plus grandes dimensions.

2.2. Systèmes équivalents

Analyse - Sens des flèches $\Rightarrow, \Leftarrow$

« Naturellement », lorsqu'on écrit $S_1 \Rightarrow S_2$, cela signifie qu'on peut passer du système S_1 au système S_2 .

Ainsi, tous les éléments qui vérifient les équations de S_1 vérifient aussi celles de S_2 .

En terme d'ensemble solution : toutes les solutions de S_1 sont solutions de S_2 .

Donc $\mathcal{S}_1 \subset \mathcal{S}_2$.

On peut donc résumer : $S_1 \Rightarrow S_2$ si et seulement si $\mathcal{S}_1 \subset \mathcal{S}_2$.

Définition - Systèmes équivalents

Deux systèmes S_1 et S_2 sont dits équivalents, relation notée

$$S_1 \Longleftrightarrow S_2$$

si et seulement si les ensembles de solutions sont les mêmes : $\mathcal{S}_1 = \mathcal{S}_2$.

Exercice

Les systèmes $S_1 : \begin{cases} 2x + y = 1 \\ -x - y = 0 \end{cases}$ et $S_2 : \begin{cases} 2x + y = 1 \end{cases}$ sont-ils équivalents ?

Correction

Non.

Le couple $(0, 1) \in \mathcal{S}_2$, c'est une solution du second système d'équations mais pas du premier car $0 - 1 \neq 0$

 Attention - Pas d'abus

Typiquement ici, il ne faut pas abuser du symbole d'équivalence !
Dans l'exercice, on écrit donc jamais :

$$S_1 : \begin{cases} 2x + y = 1 \\ -x - y = 0 \end{cases} \Longleftrightarrow 2x + y = 1$$

Il n'y a ici qu'une implication.

3. Résolution explicite. cas des petits systèmes $n = p = 2$ ou $n = p = 3$

3.1. Vers la formule de CramerEtude formelle du système simple $n = p = 2$

Comme Leibniz, commençons par étudier le système

$$S : \begin{cases} ax + by = \alpha \\ cx + dy = \beta \end{cases}$$

où a, b, c, d et α, β sont des paramètres, alors que x, y sont les inconnues.

 Analyse - Etude « à la lycéenne »

On substitue (évidemment : si $a \neq 0$) :

$$S \Rightarrow x = \frac{\alpha - by}{a}$$

Donc (on a définitivement perdu l'équivalence) (si $ad - bc \neq 0$) :

$$S \Rightarrow \frac{c\alpha - cby}{a} + dy = \beta \Rightarrow \frac{ad - bc}{a} y = \frac{a\beta - c\alpha}{a} \Rightarrow y = \frac{a\beta - c\alpha}{ad - bc}$$

On trouve alors en réinjectant : $S \Rightarrow x = \frac{\alpha(ad - bc) - b(a\beta - c\alpha)}{a(ad - bc)} = \frac{\alpha d - \beta b}{ad - bc}$.

**Remarque - Avons-nous trouver les solutions ?**

Non!!

Ici, on a $\mathcal{S} \subset \left\{ \left(\frac{\alpha d - \beta b}{ad - bc}, \frac{-\alpha c + \beta a}{ad - bc} \right) \right\}$.

Mais peut-être que $\mathcal{S}$ est l'ensemble vide!

Il faut donc faire une réciproque. Sinon, il y a une faute (courante) de logique.

 Analyse - Réciproque

Toujours dans le cas $ad - bc$, on vérifie que

$$\begin{aligned} a \frac{\alpha d - \beta b}{ad - bc} + b \frac{-\alpha c + \beta a}{ad - bc} &= \alpha \frac{ad - bc}{ad - bc} = \alpha \\ c \frac{\alpha d - \beta b}{ad - bc} + d \frac{-\alpha c + \beta a}{ad - bc} &= \beta \frac{ad - bc}{ad - bc} = \beta \end{aligned}$$

Donc la réciproque est vérifiée. On a bien l'égalité : $\mathcal{S} = \left\{ \left(\frac{\alpha d - \beta b}{ad - bc}, \frac{-\alpha c + \beta a}{ad - bc} \right) \right\}$.

Remarque - $a \neq 0$?

Dans l'analyse, il a fallu faire séparer le cas $a \neq 0$.

Mais le résultat obtenu ne dépend pas de $a = 0$ ou $a \neq 0$. Donc on aurait sûrement pu s'en passer.

D'ailleurs, la réciproque montre que ce n'est pas un cas important.

Seule la situation $ad - bc \neq 0$ ou $ad - bc = 0$ est importante!

Définition - Déterminant d'un système 2×2

On appelle **déterminant du système 2×2** (i.e. $n = 2$ et $p = 2$)

$$S \quad \begin{cases} a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 = b_1 \\ a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 = b_2 \end{cases}$$

le nombre $\delta_S = a_{1,1}a_{2,2} - a_{1,2}a_{2,1}$ souvent noté $\begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} \\ a_{2,1} & a_{2,2} \end{vmatrix}$.

Cas d'un système 3×3

Leibniz propose d'étendre sa méthode pour $n > 2$.

Définition - Déterminant d'un système 3×3

On appelle **déterminant du système 3×3** (i.e. $n = 3$ et $p = 3$)

$$S \quad \begin{cases} a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + a_{1,3}x_3 = b_1 \\ a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + a_{2,3}x_3 = b_2 \\ a_{3,1}x_1 + a_{3,2}x_2 + a_{3,3}x_3 = b_3 \end{cases}$$

le nombre $\delta_S = a_{1,1}a_{2,2}a_{3,3} + a_{1,2}a_{2,3}a_{3,1} + a_{1,3}a_{2,1}a_{3,2} - a_{1,2}a_{2,1}a_{3,3} - a_{3,1}a_{2,2}a_{1,3} - a_{1,1}a_{3,2}a_{2,3}$ souvent noté $\begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & a_{2,3} \\ a_{3,1} & a_{3,2} & a_{3,3} \end{vmatrix}$.

Pour aller plus loin - Extension de taille n

Lorsque l'on souhaite généraliser la notion de déterminant, on comprend qu'il faut prendre une combinaison linéaire des termes constitués exactement de nombre tous pris dans des lignes et des colonnes différentes.

Mais il y a une règle de signe à respecter. Il n'est pas clair que Leibniz ait bien compris cette règle.

Cramer, 50 ans plus tard l'a retrouvé (sans avoir connaissance des travaux de Leibniz).

Un mathématicien japonais SEKI KOWA (1642-1708) a effleuré toute cette découverte.

Formule de Cramer

Nous verrons dans le cours sur les déterminants, au second semestre, une petite notice sur Gabriel Cramer (1704-1752)

Savoir faire - Formule de CRAMER

Si le déterminant du système S ($n=p=2$) est non nul, la solution de $\mathcal{S}$ de

$$(S) \quad \begin{cases} a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 = b_1 \\ a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 = b_2 \end{cases}$$

$$\text{est } \mathcal{S} = \{(\bar{x}_1, \bar{x}_2)\} = \left\{ \left(\frac{\begin{vmatrix} b_1 & a_{1,2} \\ b_2 & a_{2,2} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} \\ a_{2,1} & a_{2,2} \end{vmatrix}}, \frac{\begin{vmatrix} a_{1,1} & b_1 \\ a_{2,1} & b_2 \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} \\ a_{2,1} & a_{2,2} \end{vmatrix}} \right) \right\}.$$

Si le déterminant du système S ($n=p=3$) est non nul, la solution de $\mathcal{S}$ de

$$(S) \quad \begin{cases} a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + a_{1,3}x_3 = b_1 \\ a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + a_{2,3}x_3 = b_2 \\ a_{3,1}x_1 + a_{3,2}x_2 + a_{3,3}x_3 = b_3 \end{cases}$$

Pour aller plus loin - Système de taille $n \times n$

Dans le calcul du déterminant qui donne x_i , on remplace la i -ème colonne par la colonne du second membre.

La formule de Cramer se généralise à tout système carré, avec une bonne définition du déterminant généralisée.

$$\text{est } \mathcal{S} = \{(\bar{x}_1, \bar{x}_2, \bar{x}_3)\} = \left\{ \left(\begin{array}{ccc|ccc|ccc} b_1 & a_{1,2} & a_{1,3} & a_{1,1} & b_1 & a_{1,3} & a_{1,1} & a_{1,2} & b_1 \\ b_2 & a_{2,2} & a_{2,3} & a_{2,1} & b_2 & a_{2,3} & a_{2,1} & a_{2,2} & b_2 \\ b_3 & a_{3,2} & a_{3,3} & a_{3,1} & b_3 & a_{3,3} & a_{3,1} & a_{3,2} & b_3 \end{array} \right), \left(\begin{array}{ccc|ccc} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} & a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & a_{2,3} & a_{2,1} & a_{2,2} & a_{2,3} \\ a_{3,1} & a_{3,2} & a_{3,3} & a_{3,1} & a_{3,2} & a_{3,3} \end{array} \right), \left(\begin{array}{ccc} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & a_{2,3} \\ a_{3,1} & a_{3,2} & a_{3,3} \end{array} \right) \right\}$$

4. Algorithme su pivot de GAUSS

↗ **Heuristique - Il y a une bonne méthode et une mauvaise méthode...**

- La **mauvaise méthode** est la SUBSTITUTION.
On perd des équations et cela est **plus long**.
- La **bonne méthode** consiste à faire des OPERATIONS ELEMENTAIRES.
Il faut les connaître, mais ce n'est pas suffisant.
Il faut aussi savoir **bien** les mener. C'est la partie difficile de l'algorithme.

4.1. Systèmes équivalents : opérations élémentaires

On commence par trouver des invariants de l'ensemble des solutions. Cela permet de raisonner avec des systèmes équivalents

Définition - Opérations élémentaires

On appelle **opérations élémentaires** sur le système dont la ligne i est noté L_i , les opérations suivantes :

- pour tout $i, j \leq n$, échange des lignes L_i et L_j codé : $L_i \leftrightarrow L_j$
- pour tout $i \leq n, \lambda \neq 0$, la multiplication de la ligne L_i par λ codé : $L_i \leftarrow \lambda L_i$
- pour tout $i, j \leq n, \alpha \in \mathbb{K}$, l'ajout à la ligne L_i de α fois la ligne L_j codé : $L_i \leftarrow L_i + \alpha L_j$

Proposition - Invariant des solutions

Les opérations élémentaires conservent exactement les solutions du système

Démonstration

Il est évident que chaque opération conduit à une implication $\Rightarrow$ sur les systèmes.
Et par ailleurs, pour chacune de ces opérations, il est possible de « revenir en arrière ».
Pour cela, il suffit de voir que

1. l'opération $L_i \leftrightarrow L_j$ répétée deux fois redonne le système initiale.
2. l'opération $L_i \leftarrow \frac{1}{\lambda} L_i$ ($\lambda \neq 0$), après l'opération $L_i \leftarrow \lambda L_i$, redonne le système initiale.
3. l'opération $L_i \leftarrow L_i - \alpha L_j$, après l'opération $L_i \leftarrow L_i + \alpha L_j$, redonne le système initiale.

On trouve donc $\mathcal{S} \Rightarrow \mathcal{S}' \Rightarrow \mathcal{S}$.
Cela signifie bien : $\mathcal{S} \iff \mathcal{S}'$. $\square$

4.2. Algorithme du pivot de GAUSS

Il reste à bien exploiter ces opérations élémentaires afin de **toujours** trouver la solution d'un système linéaire.

 Histoire - Algorithme de Fang-Cheng

On ne prête qu'au riche : en occident, nous associons l'algorithme ici étudié (central en mathématiques de l'algèbre linéaire) au grand Carl-Freidrich Gauss, mais il semble qu'il soit bien connu et expliqué dans les mathématiques des neuf livres (première impression en 1084, 5 siècle avant Gutemberg...).

L'auteur de cet ouvrage est un certain CHANG TS'ANG, et sa méthode s'appelle le modèle rectangulaire écrit Fang-Cheng.

↗ **Savoir faire - Algorithme du pivot de GAUSS**

- Pour résoudre un système linéaire, on applique des opérations élémentaires pour le rendre triangulaire.
1. On cherche un coefficient non nul dans la première colonne (devant la première inconnue) le plus simple possible (on va devoir

diviser par ce nombre).

Si tous les coefficients sont nuls, on passe à l'inconnue suivante.

2. On échange la ligne où l'on a trouvé ce coefficient avec la ligne 1.
3. Pour $j \in \llbracket 2, n \rrbracket$, on effectue l'opération $L_j \leftrightarrow L_j - \frac{a_{1,j}}{a_{1,1}} L_1$ (ce qui permet d'annuler le coefficient devant x_1 pour la ligne j puis pour toute la colonne).
4. On recommence la première étape, en oubliant la première équation et en s'intéressant à l'inconnue suivante, tant qu'il reste des inconnues.

Après avoir appliqué cet algorithme, le système obtenu est triangulaire, et l'on peut déterminer ses solutions en partant de la dernière équation et en remontant à la première (sans substitution : cela demande un « mouvement » supplémentaire...).

Il peut arriver que l'on retrouve en dernière équation plus d'une inconnue. Dans ce cas, on garde une seule inconnue, les autres deviennent des variables libres que l'on considère alors en second membre.

4.3. Applications. Différents formes de l'ensemble des solutions

 **Application - Trois systèmes à résoudre :** $S_1 : \begin{cases} x & -y & +z & = 1 \\ -x & -y & +z & = 3 \\ 2x & +y & +z & = 0 \end{cases}$,

$$S_2 : \begin{cases} x & +y & +2z & = 1 \\ 2x & -y & +z & = -1 \\ x & -2y & -z & = -2 \end{cases} \text{ et } S_3 : \begin{cases} x & +y & +2z & = 1 \\ 2x & -y & +z & = -1 \\ x & -2y & -z & = 2 \end{cases}$$

On applique la méthode du pivot de Gauss, on trouve :

$$S_1 \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{ccc|c} x & -y & +z & = 1 \\ & -2y & +2z & = 4 \\ & 3y & -z & = -2 \end{array} \right. \begin{array}{l} L_2 \leftarrow L_2 + L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - 2L_1 \end{array}$$

$$\Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{ccc|c} x & -y & +z & = 1 \\ & -2y & +2z & = 4 \\ & 2z & = 4 \end{array} \right. \begin{array}{l} L_3 \leftarrow L_3 + \frac{3}{2}L_2 \end{array} \Leftrightarrow \begin{cases} x & = -1 \\ y & = 0 \\ z & = 2 \end{cases}$$

Donc $\mathcal{S}_1 = \{(-1, 0, 2)\}$

Pour le second système

$$S_2 \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{ccc|c} x & +y & +2z & = 1 \\ & -3y & -3z & = -3 \\ & -3y & -3z & = -3 \end{array} \right. \begin{array}{l} L_2 \leftarrow L_2 - 2L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{array}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x & +y & = 1 - 2z \\ & y & = 3 - z \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x & = -2 - z \\ & y & = 3 - z \end{cases}$$

Donc $\mathcal{S}_2 = \{(-2 - z, 3 - z, z), z \in \mathbb{R}\}$ que l'on prend l'habitude de noter : $\{(-2, 3, 0) + z(-1, -1, 1), z \in \mathbb{R}\}$.

Pour le troisième système

$$S_3 \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{ccc|c} x & +y & +2z & = 1 \\ & -3y & -3z & = -3 \\ & -3y & -3z & = 1 \end{array} \right. \begin{array}{l} L_2 \leftarrow L_2 - 2L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{array}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x & +y & 2z & = 1 \\ & y & z & = 3 \\ & & 0 & = 4 \end{cases}$$

Donc $\mathcal{S}_3 = \emptyset$.



Remarque - Nombre de solution

Notons de cette application qu'un système carré (ici 3×3) peut avoir :



Pour aller plus loin - Début du second se-

- aucune solution
- une unique solution
- une infinité de solution

 **Attention - Lorsqu'il y a infinité de solution...**
↗ il n'y a pas unicité d'écriture de cet ensemble

5. Bilan

Synthèse

- ↔ Pour la résolution d'un système linéaire il existe une méthode infaillible : l'algorithme du pivot de Gauss.
Plus la taille du système est grande, plus il est nécessaire d'exploiter cette méthode.
- ↔ Pour des systèmes plus petits, on peut exploiter directement la formule de Cramer
- ↔ L'ensemble des solutions est soit un ensemble vide, soit l'addition d'une solution particulière et de l'ensemble (*espace vectoriel*) des solutions de l'équation homogène. L'écriture de cet ensemble n'est pas unique.
- ↔ Il faut être très attentif au symbole $\iff$ parfois employé abusivement...

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Formule de CRAMER
- Savoir-faire - Algorithme du pivot de GAUSS

Notations

Notations	Définitions	Propriétés	Remarques
$S_1 \iff S_2$	Les systèmes S_1 et S_2 ont les mêmes solutions	$\mathcal{S}_1 = \mathcal{S}_2$	On passe de l'un à l'autre sans problème
$S_1 \implies S_2$	Les solutions de S_1 sont des solutions de S_2	$\mathcal{S}_1 \subset \mathcal{S}_2$	On passe de S_1 à S_2 sans problème « non linéaire »
$\delta_S = a_{1,1}a_{2,2} - a_{1,2}a_{2,1} = \begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} \\ a_{2,1} & a_{2,2} \end{vmatrix}$	Déterminant du système S (de taille 2) ou de la matrice associée		On utilise la formule de Cramer

Retour sur les problèmes

- 12. Résolution d'un système linéaire. $\mathcal{S} = \{(1, 1, 1)\}$.
- 13. Résolution « au petit bonheur ». Voir l'algorithme de Gauss.
- 14. Forme de l'ensemble des solutions.
Il peut y avoir :
 - aucune solution (dans ce cas le système n'est pas homogène)
 - une solution de la forme $\mathcal{S} = \{(\bar{x}_1, \dots, \bar{x}_p) + \sum_{k=1}^r \lambda_k \vec{u}_k\}$ où r est le rang du système, $(\bar{x}_1, \dots, \bar{x}_p)$ est une solution particulière et pour tout k , $\vec{u}_k$ est un vecteur de $\mathbb{K}^p$, solution non nulle de l'équation homogène.
(Ces vecteurs sont linéairement indépendants).
- 15. Impact des paramètres.
 - Si $a = 8$, alors $\mathcal{S} = \emptyset$,
 - Si $a \neq 8$, alors $\mathcal{S} = \{(\frac{2}{8-a}, \frac{a-16}{a-8}, \frac{10}{8-a})\}$

Calculs trigonométriques

Résumé -

Il s'agit, pour commencer, de revoir les propriétés des fonctions trigonométriques. Nous choisissons une présentation constructive, selon le sens de l'histoire et de la formation du lycéen. Nous nous appuyons sur les formules de base : $\cos(a + b) = \cos a \cos b - \sin a \sin b$ et $\sin(a + b) = \sin a \cos b + \cos a \sin b$ pour développer toute la trigonométrie.

Avec l'exponentielle complexe (chapitre 7), les formules seront revues plus efficacement.

Pour résoudre $f(x) = y$, il faut pouvoir écrire $x = f^{-1}(y)$, i.e. trouver la fonction f^{-1} réciproque de f . On s'intéresse donc à la trigonométrie réciproque (arcsin, arccos et arctan)

Vidéos :

- Kitoumath. Les mathématiques fantastiques - Les formules de trigo à apprendre sans peine. <https://www.youtube.com/watch?v=IKj1zQpToxA>
- Micmath - La conjugaison complexe est un automorphisme de corps. <https://www.youtube.com/watch?v=AVDMpnwsztg>
- Les maths en finesse - Racines nieme de l'unité. <https://www.youtube.com/watch?v=aZLGdnktO8k>

Sommaire

1. Problèmes	52
2. Fonctions trigonométriques	52
2.1. Construction historique	52
2.2. Fonctions sinus et cosinus	53
2.3. Fonction tangente	54
3. Formules trigonométriques	55
3.1. Formules de Regiomontanus	55
3.2. Produit en somme et réciproquement	57
3.3. Angle moitié	58
4. Trigonométrie réciproque	59
4.1. Arcsinus	59
4.2. Arccosinus	60
4.3. Arctangente	61
5. Bilan	62

1. Problèmes

**Pour aller plus loin - Triangles semblables**

On dit que deux triangles sont semblables si deux (et donc trois) angles sont de mêmes mesures

**Problème 16 - Fonctions définies sur des angles nuls et droits. Et plus loin ?**

Pour tout angle θ , les triangles rectangles dont l'un des angles vaut θ sont tous semblables.

Il y a donc un coefficient de proportionnel entre les mesures des côtés de ces triangles, qui dépend uniquement de θ . Prenons un triangle rectangle de référence d'hypothénuse égale à 1.

On note $\cos \theta$ la mesure du côté adjacent et $\sin \theta$ le côté opposé.

Que se passe-t-il si l'angle dépasse 90° ?

**Problème 17 - Unité de mesure d'angles**

Au début du lycée, on vous a fait changer l'unité de mesure des angles : des degrés à des radians ?

Pourquoi ? Qu'est-ce qu'on y gagne, pour chaque unité ?

**Problème 18 - Relation entre les formules de trigonométrie**

Quelles relations entre $\cos(a + b)$ et $\cos a, \cos b$. Et d'autres ?

De même peut-on linéariser $\cos(a) \sin(b)$ (c'est-à-dire, l'écrire sous forme d'une somme !).

Beaucoup de formules !

Une autre question, non négligeable : comment apprendre toutes ces formules ?

**Histoire - Claude Ptolémé**

Ptolémée (Ptolémaïs de Thébaïde (Haute-Égypte) vers 90 - Canope vers 168) est un astronome et astrologue grec qui vécut à Alexandrie (Égypte).



Il est connu pour ses apports en géographie et en mathématique (géométrie et trigonométrie).

Même s'il n'exploitait pas les fonctions $\cos$ et $\sin$ mais plutôt la fonction corde (cord), il donna le premier élan (après Hipparque ?) à la trigonométrie que nous connaissons. Ces travaux ont été repris par les mathématicques indiennes (III à VI siècle) puis les mathématiques arabes (VIII à XIII siècle)

**Problème 19 - Equation polynomiale et trigonométrie**

Montrer que pour tout entier n , et pour tout $\theta \in \mathbb{R}$, $\cos(n\theta)$ s'exprimer comme une fonction polynomiale en $\cos \theta$.

Ce polynôme s'appelle le polynôme de Tchebychev d'ordre n .

**Problème 20 - Fonction réciproque**

Si souvent, nous aurons besoin d'inverser les relations $\sin \theta = x$ en $\theta = \sin^{-1}(x)$.

Mais, $\sin$ ou $\cos$ ne sont pas des fonctions bijectives. Comment faire ?

2. Fonctions trigonométriques

2.1. Construction historique

**Analyse - Triangles rectangles semblables**

D'après le théorème de Thalès, le rapport des longueurs de deux côtés similaires de deux triangles semblables est constant.

Dans l'ensemble des triangles rectangles, deux triangles sont semblables dès qu'ils ont chacun un angle de même mesure.

Ainsi les rapports de deux côtés consécutifs dans un triangle rectangle ne dépendent que de la mesure d'un angle (non droit).

Ce qui donne une première définition, *non encore totalement satisfaisante* :

Soit θ un angle compris entre 0 et 90 degrés.

Soit ABC un triangle rectangle en A et tel que $\widehat{ABC} = \theta$.

Alors le rapport $\frac{AB}{BC}$ est indépendant du triangle considéré, noté $\cos^\circ \theta$.

De même $\frac{AC}{BC}$ est indépendant du triangle considéré, noté $\sin^\circ \theta$.

Et $\frac{AC}{AB}$ est indépendant du triangle considéré, noté $\tan^\circ \theta$.

La notation choisie ici n'est pas standardisée, et est sûrement contradictoire avec celle vue en fin de collège. Elle permet de différencier de la vraie fonction cosinus (définie avec des angles en radians).

🔍 Analyse - Simplification : hypoténuse égale à 1

Pour éviter tout problème de division, on peut se concentrer sur les triangles rectangles dont l'hypoténuse a une longueur unité ($BC = 1$).

Ainsi, pour chaque angle θ compris entre 0 et 90 degrés, il existe un « unique » triangle rectangle en A , tel que $\widehat{BAC} = \theta$ et $BC = 1$. Dans ce cas $\cos^\circ \theta = AB$ et $\sin^\circ \theta = AC$.

🔍 Analyse - Mesure naturelle d'angle

Les cultures (babyloniennes...) choisirent des mesures d'angles différentes. Toutes étaient proportionnelles les unes aux autres, une est-elle plus naturelle que les autres? Oui!

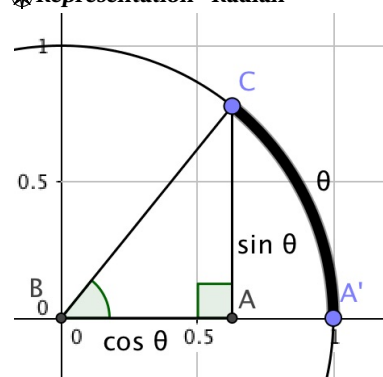
Après l'étape précédente, nous considérons des triangles rectangles d'hypoténuse de longueur 1. D'une certaine façon, tous ces triangles se trouvent dans le cercle de rayon 1 et centrée en B . L'angle en B est proportionnel à la longueur de la corde CA' (voir dessin).

Ainsi l'angle habituellement (jusqu'en seconde) noté 90° a une longueur : quart de périmètre de cercle de rayon 1 i.e. $\frac{1}{4}(2\pi \times 1) = \frac{\pi}{2}$. On a la correspondance :

$$\theta^\circ = \frac{180}{\pi} \theta^r \iff \theta^r = \frac{\pi}{180} \theta^\circ$$

Le calcul devient simple : il suffit de mesurer une longueur (avec une corde qu'on superpose, puis qu'on détend).

✳ Représentation - Radian



2.2. Fonctions sinus et cosinus

Représentation

D'après ce que l'on a vu, par construction, on retrouve $\cos \theta$ et $\sin \theta$ sur la figure comme indiqué en marge.

Par définition : $\tan \theta = \frac{\sin \theta}{\cos \theta} = \frac{\tan \theta}{1}$.

Donc, par théorème de Thalès, en plaçant la parallèle au sinus dans le triangle prolongé tel que $BA' = 1$, on retrouve le sinus en $A'C'$.

Reste une dernière étape : franchir les angles frontières de 0 et $\frac{\pi}{2}$ radians (ou 0° et 90°). Avec la dernière représentation, ce n'est pas compliqué : on continue la projection sur l'axe BA' et sur l'axe orthogonal.

Périodicité et symétrie

On a alors les résultats suivants, qu'il faut surtout savoir retrouver :

Exercice

Compléter les résultats suivants :

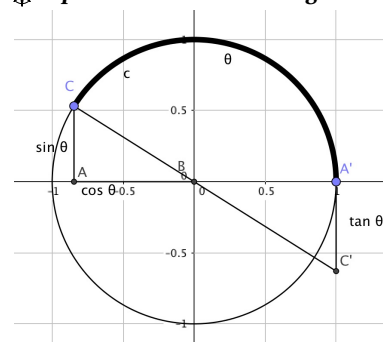
$$\begin{array}{llll} \sin(-\theta) = & \cos(-\theta) = & \sin(\theta + \pi) = & \cos(\theta + \pi) = \\ \sin(\pi - \theta) = & \cos(\pi - \theta) = & \sin(\frac{\pi}{2} - \theta) = & \cos(\frac{\pi}{2} - \theta) = \end{array}$$

Correction

$$\begin{array}{llll} \sin(-\theta) = -\sin(\theta) & \cos(-\theta) = \cos(\theta) & \sin(\theta + \pi) = -\sin(\theta) & \cos(\theta + \pi) = -\cos \theta \\ \sin(\pi - \theta) = \sin \theta & \cos(\pi - \theta) = -\cos \theta & \sin(\frac{\pi}{2} - \theta) = \cos \theta & \cos(\frac{\pi}{2} - \theta) = \sin \theta \end{array}$$

Avec la définition suivante :

✳ Représentation - Cercle trigonométrique



Définition - Congruence modulo α

Soient θ, θ' et α trois réels.

On dit que θ est congru à θ' modulo α

s'il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que $\theta = \theta' + k\alpha$:

$$\theta \equiv \theta'[\alpha] \iff \exists k \in \mathbb{Z} \mid \theta = \theta' + k\alpha$$

on a la proposition :

Proposition - Propriétés des congruences

Soit $\alpha \in \mathbb{R}$. On a pour tout $(\theta, \theta', \theta'') \in \mathbb{R}^3$:

- $\theta \equiv \theta[\alpha]$ (reflexivité)
- $\theta \equiv \theta'[\alpha] \Rightarrow \theta' \equiv \theta[\alpha]$ (symétrie)
- $(\theta \equiv \theta'[\alpha] \text{ et } \theta' \equiv \theta''[\alpha]) \Rightarrow \theta \equiv \theta''[\alpha]$ (transitivité)

On dit que la relation de congruence modulo α est une relation d'équivalence.

Démonstration

Reflexivité : $\theta \equiv \theta[\alpha]$, il suffit de prendre $k = 0$.

Symétrie : Si $\theta \equiv \theta'[\alpha]$, alors il existe k tel que $\theta = \theta' + k\alpha$, donc $\theta' = \theta + (-k)\alpha$ et donc $\theta' \equiv \theta[\alpha]$.

Transitivité : Si $(\theta \equiv \theta'[\alpha] \text{ et } \theta' \equiv \theta''[\alpha])$

alors il existe k et k' tel que $\theta = \theta' + k\alpha$, $\theta' = \theta'' + k'\alpha$.

donc $\theta = \theta'' + k'\alpha + k\alpha = \theta'' + (k + k')\alpha$, donc $\theta \equiv \theta''[\alpha]$ $\square$

A savoir parfaitement retrouver :

 Savoir faire - Cas d'égalité de sinus ou de cosinus

Pour tout $(\theta, \theta') \in \mathbb{R}^2$ on a :

$$\sin \theta = \sin \theta' \iff$$

$$\cos \theta = \cos \theta' \iff$$

Démonstration

En exploitant les représentations graphiques, on se place par 2π -périodicité sur un intervalle simple.

Puis, on trouve : $\sin \theta = \sin \theta' \iff \begin{cases} \theta \equiv \theta' & [2\pi] \\ \theta \equiv \pi - \theta' & [2\pi] \end{cases}$

De même : $\cos \theta = \cos \theta' \iff \begin{cases} \theta \equiv \theta' & [2\pi] \\ \theta \equiv -\theta' & [2\pi] \end{cases} \square$

2.3. Fonction tangente**Définition - Tangente d'un angle**

Soit $\theta \in \mathbb{R}$, $\theta \neq \frac{\pi}{2}[\pi]$. On appelle *tangente* de θ le réel, noté $\tan \theta$, défini par :

$$\tan \theta = \frac{\sin \theta}{\cos \theta}$$

**Remarque - fonction cotangente**

On définit de même la fonction cotangente sur $\mathbb{R} \setminus \pi\mathbb{Z}$ par $\cotan \theta = \frac{\cos \theta}{\sin \theta}$.

Sur le cercle trigonométrique, on la trouve sur la tangente au cercle au point $(0, 1)$.

Si $\theta \neq 0 \left[\frac{\pi}{2} \right]$ on a $\cotan \theta = \frac{1}{\tan \theta}$.

Proposition - (Im)parité et périodicité

Soit $\theta \in \mathbb{R}$, $\theta \neq \frac{\pi}{2}[\pi]$. On a

$$\tan(-\theta) = -\tan \theta \quad \tan(\pi + \theta) = \tan \theta \quad \tan(\pi - \theta) = -\tan \theta$$

Démonstration

On applique, directement la définition, par exemple : $\tan(\theta + \pi) = \frac{\sin(\theta + \pi)}{\cos(\theta + \pi)} = \frac{-\sin \theta}{-\cos \theta} = \tan \theta$ □

Exercice

Etudier et représenter la fonction $\tan$

Correction

La fonction $\tan$ est définie sur $\mathcal{D} = \{x \in \mathbb{R} \mid \cos x \neq 0\} = \mathbb{R} \setminus \{\frac{\pi}{2} + k\pi; k \in \mathbb{Z}\}$.

La fonction $\tan$ est π -périodique d'après la formule trouvée plus haut.

On peut l'étudier sur $] -\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} [$, puis exploiter des translations de vecteurs $\pi \vec{i}$.
Par division de deux fonctions dérivables, $\tan$ est dérivable sur son ensemble de définition.

$$\forall x \in \mathcal{D}, \quad \tan'(x) = \frac{\cos^2(x) + \sin^2(x)}{\cos^2(x)} = 1 + \tan^2(x) = \frac{1}{\cos^2(x)}$$

La fonction $\tan$ est donc strictement croissante sur les intervalles de la forme $] -\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} [$ et à valeurs dans $] -\infty, \infty [$.

$\tan(0) = 0$ et la pente de la tangente au point 0a pour pente : $\tan'(k\pi) = \frac{1}{\cos^2(k\pi)} = 1$.

Enfin, comme $\frac{1}{\cos^2}$ est croissante sur $[0, \frac{\pi}{2} [$, $\tan$ est convexe sur $[0, \frac{\pi}{2} [$ et $\frac{1}{\cos^2}$ est décroissante sur $] -\frac{\pi}{2}, 0]$, $\tan$ est concave sur $] -\frac{\pi}{2}, 0]$.

On obtient la représentation graphique suivante :

Proposition - Cas d'égalité de tangentes

Pour tout $(\theta, \theta') \in \mathbb{R}^2$ on a :

$$\tan \theta = \tan \theta' \Leftrightarrow \theta \equiv \theta' [\pi]$$

3. Formules trigonométriques

Nous démontrons la plupart des relations avec des angles inférieurs à $\frac{\pi}{2}$, puis nous étendons les résultats par périodicité/symétrie.

3.1. Formules de Regiomontanus

Très important! A connaître par coeur, absolument! Il peut être bon d'avoir un moyen mnémotechnique auprès de soi...

Proposition - Formules fondamentales

$$\cos^2 \theta + \sin^2 \theta = 1 \quad 1 + \tan^2 \theta = \frac{1}{\cos^2 \theta} \text{ où } \cos^2 \theta = (\cos \theta)^2$$

$$\cos(a+b) = \cos a \cos b - \sin a \sin b \quad \cos(a-b) = \cos a \cos b + \sin a \sin b$$

$$\sin(a+b) = \sin a \cos b + \sin b \cos a \quad \sin(a-b) = \sin a \cos b - \sin b \cos a$$

Histoire - Trigonométrie : une vieille discipline

Ces formules apparaissent pour la première fois chez Ptolémée, 150 après J-C. On les retrouve chez Regiomontanus en 1464

Truc & Astuce pour le calcul - Exploiter les symétries du calcul

Une piste pour retrouver la formule $\cos(a+b)$.

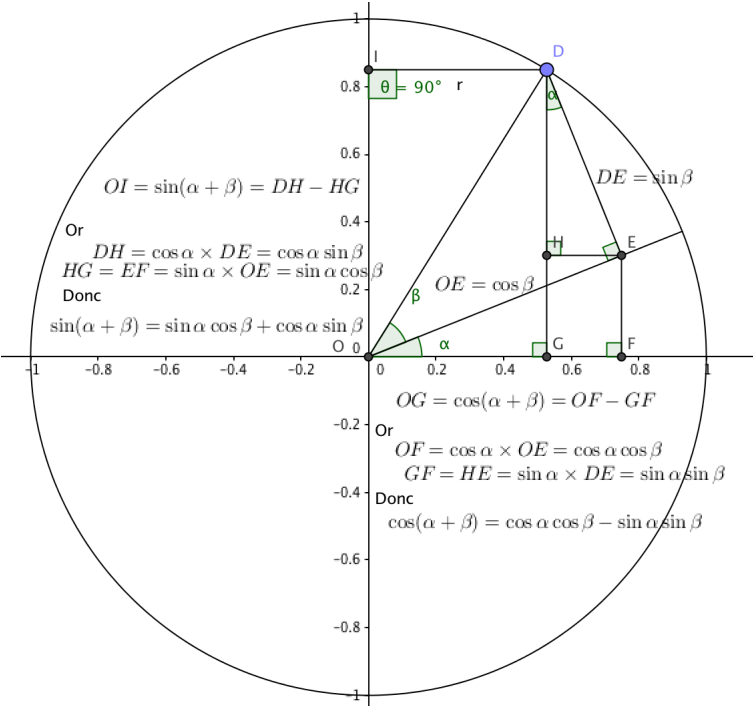
Nous savons qu'il existe une relation, mais laquelle. Notons $\varphi(a, b) = \cos(a+b)$.

La relation doit vérifier :

— $\varphi(b, a) = \varphi(a, b)$, cela ne peut donc pas être $\varphi(a, b) = \sin a \cos b - \sin b \cos a$.

- $\varphi(-a,-b) = \varphi(a,b)$, cela ne peut donc pas être $\varphi(a,b) = \sin a \cos b + \sin b \cos a$.
- $\varphi(a,-a) = \cos(0) = 1$, cela ne peut donc pas être $\varphi(a,b) = \cos a \cos b + \sin a \sin b$, dans ce cas $\varphi(a,-a) = \cos^2 a - \sin^2 a \neq 1$ (pour la plupart des a)

Démonstration



La première formule dérive directement de la relation de Pythagore.
Avec $A(\cos\theta, \sin\theta)$, $M(\cos\theta, 0)$ et $O(0,0)$, on a OMA est rectangle.
D'après le théorème de Pythagore : $OA^2 = OM^2 + MA^2$ ie $1 = \cos^2\theta + \sin^2\theta$.
Concernant les formules $\cos(a+b)$..., on pourra trouver une démonstration plus efficace avec les notations exponentielle...
Pour obtenir $\cos(a-b)$, on remplace β par $-b$ et donc $\cos\beta = \cos b$ alors que $\sin\beta = -\sin b$... $\square$

Exercice

On peut aussi exploiter les équations différentielles.
On note $f : x \mapsto \cos(a+x)$. Montrer que f est solution du problème de Cauchy :
$$\begin{cases} y'' + y &= 0 \\ y(0) &= \cos a \\ y'(0) &= -\sin(a) \end{cases}$$

En déduire une expression de f .

Correction

Il suffit de faire le calcul. La solution du problème de Cauchy est unique, c'est une combinaison linéaire de $\cos$ et $\sin$.
Donc il existe A et B tel que $\cos(a+x) = A\cos x + B\sin x$.
Puis avec les valeurs en $x=0$, de f et f' , on a $A = \cos a$ et $B = -\sin a$
De cet exercice, on déduit un nouveau moyen mnémotechnique pour retenir les formules de Regiomontanus.

Truc & Astuce pour le calcul - Combinaison linéaire en $\cos x$ et $\sin x$
 $x \mapsto \cos(a+x)$ est une fonction, combinaison linéaire de $\cos x$ et $\sin x$.
Il existe A, B **indépendant de x** tel que $\cos(a+x) = A\cos x + B\sin x$.
En particulier pour $x=0$ et $x=\frac{\pi}{2}$: $\cos a = A \times 1 + B \times 0$ et $\cos(a+\frac{\pi}{2}) = -\sin a = A \times 0 + B \times 1$.
Donc pour tout $a, x \in \mathbb{R}$: $\cos(a+x) = \cos a \cos x - \sin a \sin x$.
 $x \mapsto \sin(a+x)$ est une fonction, combinaison linéaire de $\cos x$ et $\sin x$.
Il existe C, D **indépendant de x** tel que $\sin(a+x) = C\cos x + D\sin x$.
En particulier pour $x=0$ et $x=\frac{\pi}{2}$: $\sin a = C \times 1 + D \times 0$ et $\sin(a+\frac{\pi}{2}) = \cos a = C \times 0 + D \times 1$.

$$+ \cos a = C \times 0 + D \times 1.$$

Donc pour tout $a, x \in \mathbb{R}$: $\sin(a+x) = \sin a \cos x + \cos a \sin x$.

Savoir les déduire ou les retrouver.

Proposition - Formules fondamentales (bis)

$$\begin{aligned} \tan(a+b) &= \frac{\tan a + \tan b}{1 - \tan a \tan b} & \tan(a-b) &= \frac{\tan a - \tan b}{1 + \tan a \tan b} \\ \sin 2a &= 2 \sin a \cos a & \cos 2a &= \cos^2 a - \sin^2 a = 2 \cos^2 a - 1 = 1 - 2 \sin^2 a \\ \tan 2a &= \frac{2 \tan a}{1 - \tan^2 a} \\ \cos^2 a &= \frac{1 + \cos 2a}{2} & \sin^2 a &= \frac{1 - \cos 2a}{2} \end{aligned}$$

Exercice

Démontrer ces formules

Correction

Quelques unes :

$$\begin{aligned} \tan(a-b) &= \frac{\sin(a-b)}{\cos(a-b)} = \frac{\sin a \cos b - \cos a \sin b}{\cos a \cos b + \sin a \sin b} = \frac{\frac{\sin a \cos b - \cos a \sin b}{\cos a \cos b}}{\frac{\cos a \cos b + \sin a \sin b}{\cos a \cos b}} = \frac{\tan a - \tan b}{1 + \tan a \tan b} \\ \cos(2a) &= \cos(a+a) = \cos^2 a - \sin^2 a = \cos^2 a - (1 - \cos^2 a) = 2 \cos^2 a - 1 = (1 - \sin^2 a) - \sin^2 a = 1 - 2 \sin^2 a \dots \end{aligned}$$

3.2. Produit en somme et réciproquement

Savoir les déduire ou les retrouver.

Proposition - Transformation de produit en somme

$$\begin{aligned} \cos a \cos b &= \frac{1}{2} (\cos(a+b) + \cos(a-b)) \\ \sin a \sin b &= \frac{1}{2} (\cos(a-b) - \cos(a+b)) \\ \sin a \cos b &= \frac{1}{2} (\sin(a+b) + \sin(a-b)) \end{aligned}$$

Exercice

Comment exploiter les symétries du calcul pour « deviner » les égalités

Correction

On note (par exemple) $\varphi(a, b) = \sin a \sin b$. Donc $\varphi(-a, -b) = \varphi(a, b)$, la formule contient des cos (fonctions paires).

$\varphi(a, 0) = 0$, donc il y a une soustraction de $\cos(a+b) = \cos a$ et $\cos(a-b) = \cos a$. $\varphi(a, a) = \sin^2 a = \frac{1}{2}(1 - \cos 2a)$ ce qui donne la première formule...

Exercice

Démontrer ces formules

Correction

La démonstration se fait à l'envers. Il faut donc bien intuitiver d'où partir...

Par exemple, pour obtenir $\sin a \sin b$, on se souvient que cela s'obtient avec $\cos(a+b)$.

Donc on note : $\cos(a+b) = \cos a \cos b - \sin a \sin b$ et $\cos(a-b) = \cos a \cos b + \sin a \sin b$.

Il faut supprimer les $\cos a \cos b$, on retranche donc :

$$\cos(a+b) - \cos(a-b) = -\sin a \sin b - \sin a \sin b \implies \sin a \sin b = \frac{1}{2} (\cos(a-b) - \cos(a+b))$$

Exercice

Comment exploiter les symétries du calcul pour « deviner » les égalités

Correction

Remarque - Notation exponentielle

Avec les notations exponentielles, le résultat sera plus immédiat (on pourra le trouver dans le sens direct).

Pour aller plus loin - Trisection de l'angle

Un problème antique consistait à trouver comment couper un angle en trois parts égales.

La réponse de Viète (1593 - incomplète car elle ne donne pas de construction), consiste à remarquer que $\sin(3\alpha) = 3 \sin \alpha - 4 \sin^3 \alpha$.

Si on connaît 3α et donc $\sin 3\alpha = S$. Il s'agit de résoudre : $4x^3 - 3x + S = 0$.

Or la formule d'Al-Khwarismi donne pour solution à cette équation :

$$x = \sqrt[3]{-\frac{S}{8} + \sqrt{-\frac{S^2}{64} - \frac{1}{4}}} + \sqrt[3]{-\frac{S}{8} - \sqrt{-\frac{S^2}{64} - \frac{1}{4}}}$$

Proposition - Transformation de somme en produit

$$\cos p + \cos q = 2 \cos \left(\frac{p+q}{2}\right) \cos \left(\frac{p-q}{2}\right)$$
$$\cos p - \cos q = -2 \sin \left(\frac{p+q}{2}\right) \sin \left(\frac{p-q}{2}\right)$$
$$\sin p + \sin q = 2 \sin \left(\frac{p+q}{2}\right) \cos \left(\frac{p-q}{2}\right)$$
$$\sin p - \sin q = 2 \cos \left(\frac{p+q}{2}\right) \sin \left(\frac{p-q}{2}\right)$$

Exercice

Démontrer ces formules

Correction

Par exemple :

$$\begin{aligned} \cos p - \cos q &= \cos \left(\frac{p+q}{2} + \frac{p-q}{2}\right) - \cos \left(\frac{p+q}{2} - \frac{p-q}{2}\right) \\ &= \cos \left(\frac{p+q}{2}\right) \cos \left(\frac{p-q}{2}\right) - \sin \left(\frac{p+q}{2}\right) \sin \left(\frac{p-q}{2}\right) - \left[\cos \left(\frac{p+q}{2}\right) \cos \left(\frac{p-q}{2}\right) - \sin \left(\frac{p+q}{2}\right) \sin \left(\frac{p-q}{2}\right)\right] \\ &= -2 \sin \left(\frac{p+q}{2}\right) \sin \left(\frac{p-q}{2}\right) \end{aligned}$$

⚠ Attention - Remarque

- ⚡ Il n'y a pas de formule générale pour transformer $\cos p \pm \sin q$.
- ⚡ Sauf à exploiter $\sin q = \cos(\frac{\pi}{2} - q) \dots$

🍃 Exemple - Calcul de $\sum_{k=0}^n \cos kt$

Soit $t \in]0, \pi]$. On pose $S_n = \sum_{k=0}^n \cos kt$.

Calculer $2(\sin \frac{t}{2}) S_n$ puis déduire S_n (que l'on exprimera comme produit ou quotient de trois termes sinus ou cosinus).

$$2(\sin \frac{t}{2}) S_n = 2 \sum_{k=0}^n \sin \frac{t}{2} \cos(kt) = \sum_{k=0}^n \left(\sin(\frac{2k+1}{2} t) + \sin(\frac{-2k+1}{2} t) \right) = \sum_{k=0}^n \left(\sin(\frac{2k+1}{2} t) - \sin(\frac{2k-1}{2} t) \right)$$

Puis par télescopage :

$$2(\sin \frac{t}{2}) S_n = \sin(\frac{2n+1}{2} t) - \sin(-\frac{1}{2} t) = \sin(\frac{2n+1}{2} t) + \sin(\frac{1}{2} t) = 2 \sin(\frac{2n+2}{4} t) \cos(\frac{2n}{4} t) = 2 \sin(\frac{n+1}{2} t) \cos(\frac{n}{2} t)$$

Ainsi

$$S_n = \frac{\cos \frac{n}{2} t \sin \frac{n+1}{2} t}{\sin \frac{1}{2} t}$$

3.3. Angle moitié

Proposition - Utilisation de la tangente de l'angle moitié

On note $t = \tan \frac{\theta}{2}$. Alors :

$$\sin \theta = \frac{2t}{1+t^2} \qquad \cos \theta = \frac{1-t^2}{1+t^2} \qquad \tan \theta = \frac{2t}{1-t^2}$$

🛑 Remarque - Calcul intégral

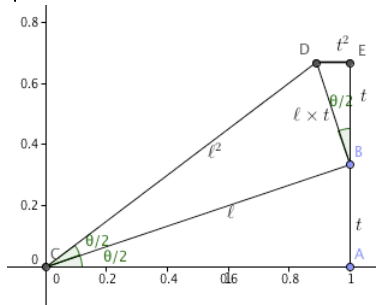
Ces résultats servent souvent dans le calcul d'intégrale avec des fonctions trigonométriques

Démonstration

Un graphique nous aide là aussi. Mais on peut directement, faire le calcul après avoir rappeler :

$$1+t^2 = 1 + \tan^2 \frac{\theta}{2} = \frac{1}{\cos^2 \frac{\theta}{2}} :$$
$$\sin \theta = \sin(2 \frac{\theta}{2}) = 2 \sin \frac{\theta}{2} \cos \frac{\theta}{2} = 2 \tan \frac{\theta}{2} \cos^2 \frac{\theta}{2} = \frac{2t}{1+t^2}$$

✳ Représentation - Formules d'addition



$$\cos \theta = \cos\left(2\frac{\theta}{2}\right) = 2\cos^2\frac{\theta}{2} - 1 = \frac{2}{1+t^2} - 1 = \frac{1-t^2}{1+t^2}$$

□

Remarque - Trucs pour ne pas écrire de bêtises...On peut vérifier que si $\theta = 0$: $t = 0$, $\sin \theta = 0$,mais aussi $\cos \theta = 1$ et $\sin^2 + \cos^2 = 1$,ou encore, si $\theta = \frac{\pi}{2}$, $t = 1$ et $\tan \theta = \infty \dots$, donc le dénominateur de $\tan$ s'annule en 1 et -1.ou toujours, $\tan = \frac{\sin}{\cos} \dots$ **Exercice**

Exemple d'emploi des notations exponentielles.

Notons α l'argument du complexe $z = 1 + it$.Calculer z^2 , quel est l'argument du complexe z^2 ? En déduire les relations recherchées?Sauriez-vous en déduire l'expression de $\cos \theta$ en fonction de $r = \tan \frac{\theta}{2}$?**Correction** $z^2 = (1 - t^2) + 2it$, c'est le complexe de module $\sqrt{(1-t^2)^2 + 4t^2} = \sqrt{1+2t^2+t^4} = (1+t^2)$ et d'argument 2α .

$$\text{Donc } \cos(2\alpha) = \frac{\operatorname{Re}(z^2)}{1+t^2} = \frac{1-t^2}{1+t^2} \text{ et } \sin(2\alpha) = \frac{\operatorname{Im}(z^2)}{1+t^2} = \frac{2t}{1+t^2}.$$

De même $z^3 = [1-3t^2] + i[3t-t^3]$, de module $\sqrt{(1-3t^2)^2 + (3t-t^3)^2} = \sqrt{1+3t^2+3t^4+t^6} = (1+t^2)^{3/2}$ et d'argument 3α .

$$\text{Donc } \cos(3\alpha) = \frac{1-3t^2}{(1+t^2)^{3/2}} \text{ et } \sin(3\alpha) = \frac{3t-t^3}{(1+t^2)^{3/2}} \dots$$

Savoir faire - Méthode pour transformer $a \cos t + b \sin t$ en $A \cos(t - \phi)$

On écrit

$$a \cos t + b \sin t = \sqrt{a^2 + b^2} \left(\frac{a}{\sqrt{a^2 + b^2}} \cos t + \frac{b}{\sqrt{a^2 + b^2}} \sin t \right)$$

Comme $\left(\frac{a}{\sqrt{a^2 + b^2}}\right)^2 + \left(\frac{b}{\sqrt{a^2 + b^2}}\right)^2 = 1$, il existe $\phi \in \mathbb{R}$ tel que

$$\cos \phi = \frac{a}{\sqrt{a^2 + b^2}} \text{ et } \sin \phi = \frac{b}{\sqrt{a^2 + b^2}}$$

d'où en posant $A = \sqrt{a^2 + b^2}$, on a

$$a \cos t + b \sin t = A(\cos \phi \cos t + \sin \phi \sin t) = A \cos(t - \phi).$$

La fonction $s : t \mapsto a \cos t + b \sin t$ représente donc un signal sinusoïdal d'amplitude A de phase initiale $-\phi$ (instant $t = 0$).**Exercice**Factoriser $\sin \theta + \cos \theta$, $\sqrt{3} \cos x - \sin x$.**Correction**

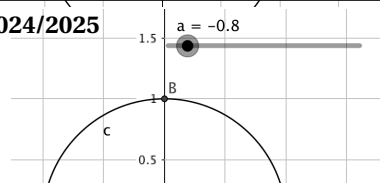
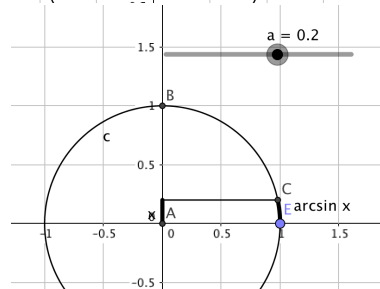
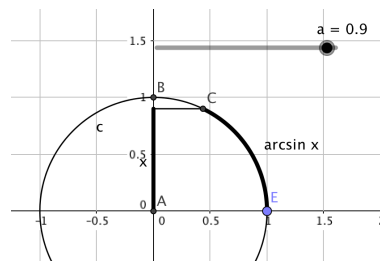
$$\sin \theta + \cos \theta = \sqrt{2} \left(\sin \theta \sin \frac{\pi}{4} + \sin \theta \cos \frac{\pi}{4} \right) = \sqrt{2} \cos\left(\theta - \frac{\pi}{4}\right).$$

Comme $\sqrt{3}^2 + 1 = 4 = 2^2$, on a,

$$\sqrt{3} \cos x - \sin x = 2 \left(\sqrt{3} \cos x - \frac{1}{2} \sin x \right) = 2 \left(\cos \frac{-\pi}{6} \cos x + \sin \frac{-\pi}{6} \sin x \right) = 2 \cos\left(x + \frac{\pi}{6}\right)$$

4. Trigonométrie réciproque**4.1. Arcsinus****Définition - Arcsinus**Pour tout $x \in [-1, 1]$ il existe un unique $\theta \in \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right]$ vérifiant $x = \sin \theta$. Ce réel θ est appelé arcsinus de x et noté $\arcsin x$. On a donc :

$$\theta = \arcsin x \Leftrightarrow \left(\sin \theta = x \text{ et } \theta \in \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right] \right)$$

***Représentation - Quelques valeurs de $\arcsin x$** 

⚠ Attention - Intervalle d'arrivée

De même qu'il a été choisi de prendre l'unique racine positive de a , lorsqu'on écrit $\sqrt{a}$ (et non $-\sqrt{a}$ qui vérifie également $(-\sqrt{a})^2 = a$) ; on choisit ici un résultat dans $[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]$, il faut donc penser à ajouter un angle...

$\sin \theta = x \iff \theta \equiv \arcsin(x)[2\pi]$ ou $\theta \equiv \pi - \arcsin(x)[2\pi]$

Il faut connaître les valeurs remarquables suivantes :

x	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{\sqrt{2}}$	$\frac{\sqrt{3}}{2}$	1
$\arcsin x$					

Exercice

Calculer $\arcsin(\sin \frac{2\pi}{3})$, $\arcsin(\sin \frac{23\pi}{6})$.

Correction

Où est le piège ? dans l'intervalle d'arrivée.
Comme $\frac{2\pi}{3} > \frac{\pi}{2}$, $\arcsin(\sin \frac{2\pi}{3}) = \pi - \frac{2\pi}{3} = \frac{\pi}{3}$. De même $\frac{23\pi}{6} = 4\pi - \frac{\pi}{6}$, $\arcsin(\sin \frac{23\pi}{6}) = -\frac{\pi}{6}$



Histoire - Série arcsin
On trouve chez WALLIS et les mathématiciens anglais pré-newtonien :

$\arcsin(x) = x + \frac{1}{2} \frac{x^3}{3} + \frac{1 \times 3}{2 \times 4} \frac{x^5}{5} + \frac{1 \times 3 \times 5}{2 \times 4 \times 6} \frac{x^7}{7} + \dots$

Proposition - Composition de fonctions trigonométriques et arcsin

On a :

$\forall \theta \in [-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}], \quad \arcsin(\sin \theta) = \theta$

$\forall x \in [-1, 1], \quad \sin(\arcsin x) = x$

$\forall x \in [-1, 1], \quad \cos(\arcsin x) = \sqrt{1 - x^2}$

Démonstration

Les deux premiers résultats s'obtiennent en appliquant tout simplement la définition.
Comme $\cos^2 = 1 - \sin^2$, on a donc pour $x \in [-1, 1]$,

$\cos^2(\arcsin(x)) = 1 - \sin^2(\arcsin(x)) = 1 - x^2$

donc $\cos(\arcsin(x)) = \pm \sqrt{1 - x^2}$.

Or $\arcsin(x) \in [-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]$, donc $\cos(\arcsin(x)) \geq 0$ et donc $\cos(\arcsin(x)) = +\sqrt{1 - x^2}$ □

4.2. Arccosinus

Définition - Arccosinus

Pour tout $x \in [-1, 1]$ il existe un unique $\theta \in [0, \pi]$ vérifiant $x = \cos \theta$. Ce réel θ est appelé arccosinus de x et noté $\arccos x$ On a donc :

$\theta = \arccos x \iff (\cos \theta = x \text{ et } \theta \in [0, \pi])$

⚠ Attention - Intervalle d'arrivée

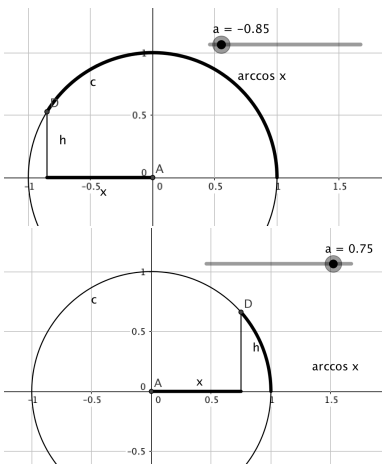
Comme précédemment :

$\cos \theta = x \iff \theta \equiv \arccos(x)[2\pi]$ ou $\theta \equiv -\arccos(x)[2\pi]$

Il faut connaître les valeurs remarquables suivantes :

x	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{\sqrt{2}}$	$\frac{\sqrt{3}}{2}$	1
$\arccos x$					

✳ Représentation - Quelques valeurs de arccos x



Exercice

Calculer $\arccos(\cos \frac{4\pi}{3})$, $\arccos(\cos \frac{25\pi}{6})$.

Correction

Comme $\frac{4\pi}{3} \in]\pi, 2\pi[$, $\arccos(\cos \frac{2\pi}{3}) = -\frac{4\pi}{3} + 2\pi = \frac{2\pi}{3}$. De même $\frac{25\pi}{6} = 4\pi + \frac{\pi}{6}$, $\arccos(\cos \frac{25\pi}{6}) = \frac{\pi}{6}$.

Proposition - Composition de fonctions trigonométriques et $\arccos$

On a :

$$\forall \theta \in [0, \pi], \quad \arccos(\cos \theta) = \theta$$

$$\forall x \in [-1, 1], \quad \cos(\arccos x) = x$$

$$\forall x \in [-1, 1], \quad \sin(\arccos x) = \sqrt{1 - x^2}$$

Exercice

Faire la démonstration

Correction

Comme $\sin^2 = 1 - \cos^2$, on a donc pour $x \in [-1, 1]$,

$$\sin^2(\arccos(x)) = 1 - \cos^2(\arccos(x)) = 1 - x^2$$

donc $\sin(\arccos(x)) = \pm \sqrt{1 - x^2}$.

Or $\arccos(x) \in [0, \pi]$, donc $\sin(\arccos(x)) \geq 0$ et donc $\sin(\arccos(x)) = +\sqrt{1 - x^2}$

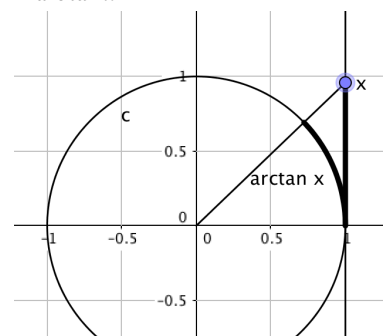
4.3. Arctangente**Définition - Arctangente**

Pour tout $x \in \mathbb{R}$ il existe un unique $\theta \in]-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$ vérifiant $x = \tan \theta$. Ce réel θ est appelé arctangente de x et noté $\arctan x$. On a donc :

$$\theta = \arctan x \Leftrightarrow \left(\tan \theta = x \text{ et } \theta \in]-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[\right)$$

Il faut connaître les valeurs remarquables suivantes :

x	0	$\frac{1}{\sqrt{3}}$	1	$\sqrt{3}$
$\arctan x$				

***Représentation - Quelques valeurs de $\arctan x$** **Proposition - Composition de fonctions trigonométriques et $\arctan$**

On a :

$$\forall \theta \in]-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[, \quad \arctan(\tan \theta) = \theta$$

$$\forall x \in \mathbb{R}, \quad \tan(\arctan x) = x$$

$$\forall x \in \mathbb{R}, \quad \cos(\arctan x) = \frac{1}{\sqrt{1+x^2}}$$

$$\forall x \in \mathbb{R}, \quad \sin(\arctan x) = \frac{x}{\sqrt{1+x^2}}$$

Histoire - Série $\arctan$

On trouve chez GREGORY et les mathématiciens anglais pré-newtonien :

$$\arcsin(x) = x - \frac{x^3}{3} + \frac{x^5}{5} - \frac{x^7}{7} + \dots$$

Puis, avec, une formule d'approximation de π :

$$\pi = 16 \arctan \frac{1}{5} - 4 \arctan \frac{1}{239}$$

Démonstration

On exploite $\cos^2 = \frac{1}{1+\tan^2}$, puis la positivité.

$$\text{Et } \sin^2 = 1 - \cos^2 = 1 - \frac{1}{1+\tan^2} = \frac{\tan^2}{1+\tan^2} \dots \square$$

Proposition - Relation complexe
Soit $x \in \mathbb{R}$, alors $\arg(1 + ix) = \arctan(x)$

 **Pour aller plus loin - Formule d'approximation de π : Formule de Machin (1706)**
$$4 \arctan \frac{1}{5} - \arctan \frac{1}{239} = \dots = \arg\left((1 + \frac{i}{5})^4 (1 - \frac{i}{239})\right) = \arg(\frac{114244}{149375} (1 + i)) = \frac{\pi}{4}.$$

Comme $\arctan(x) \approx x + \frac{1}{6}x^3 + \frac{3}{8}x^5 + \dots$, on trouve une excellente approximation de π . Cette formule donna la meilleure approximation de π connue durant tout le XVIII^{ème} siècle.

Démonstration
Soit $z = 1 + ix$, note $\rho = \sqrt{1 + x^2}$ son module et θ sont argument.
$$z = 1 + ix = \rho(\cos \theta + i \sin \theta)$$

Donc a donc $\tan \theta = \frac{\sin \theta}{\cos \theta} = \frac{\rho \sin \theta}{\rho \cos \theta} = \frac{x}{1} = x$.
Ainsi $\arctan x = \theta = \arg(1 + ix)$. $\square$

 **Remarque - Aspect analytique**
On étudiera dans un prochain chapitre les aspects analytiques de ces fonctions (dérivées, développement limités...)

5. Bilan

Synthèse

- ↪ En géométrie (et physique), nous pratiquons la projection orthogonale, cela consiste à multiplier par $\cos \theta$ (ou $\sin \theta$) la longueur de l'hypoténuse. Différents calculs se présentent à nous : $\cos(a + b)$, $\cos(a) \cos(b)$ ou $\cos a + \cos b$ (et tout ce que l'on peut imaginer de manière équivalente avec $\sin$ ou $\tan$). Il existe alors de nombreuses relations calculatoires **à apprendre!**
- ↪ Très souvent la question se pose de manière réciproque : étant donné une longueur de quel angle en est-elle le $\cos$? Le problème, la fonction n'est pas injective : on peut avoir $\theta \neq \theta'$ et $\cos \theta = \cos \theta'$. On restreint donc l'intervalle image. On crée ainsi une fonction réciproque $\arccos$ à la fonction $\cos_{|[0,\pi]} : [0, \pi] \rightarrow [-1, 1]$. De même pour les fonctions $\sin_{|[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]}$ et $\tan_{|[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]}$. Au passage, on trouve une méthode complémentaire (algébrique) dans le simple cas de la racine carrée d'un nombre complexe.

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Cas d'égalité de sinus ou de cosinus
- Truc & Astuce pour le calcul - Exploiter les symétries du calcul
- Truc & Astuce pour le calcul - Combinaison linéaire en $\cos x$ et $\sin x$
- Savoir-faire - Méthode pour transformer $a \cos t + b \sin t$ en $A \cos(t - \varphi)$

Notations

Notations	Définitions	Propriétés	Remarques
$\cos, \sin, \tan$	Fonctions cosinus, sinus et tangentes.	Dans un triangle ABC rectangle en A , $\cos B = \frac{AB}{BC}, \sin B = \frac{AC}{BC}$ et $\tan B = \frac{AC}{AB} = \frac{\cos B}{\sin B}$	Tout un chapitre à connaître!
$\arccos, \arcsin, \arctan$	Fonctions réciproques de $\cos_{ [0,\pi]}$, $\sin_{ [-\pi/2,\pi/2]}$, $\tan_{ [-\pi/2,\pi/2]}$ respectivement.	$\cos(\arccos(x)) = x$ pour tout $x \in [-1, 1]$	A savoir maîtriser

Retour sur les problèmes

- 16. Voir le cours
- 17. Les formules d'additions de $\cos$ et $\sin$ restent vraies si les angles sont en degré.
Pourquoi changer d'unité au lycée?

L'inégalité $\sin x \leq x \leq \tan x$ est vraie pour x en radian. Pour x en degré, on aurait plutôt : $\sin x \leq \frac{\pi}{180} x \leq \tan x$.

On trouve alors, en radian : $\cos x \leq \frac{\sin x}{x} \leq 1$ en faisant $x \rightarrow 0$: on trouve $\sin'(x) = 1$, puis avec les formules d'addition : $\sin' = -\cos$.

Si les angles sont en degré : il faut un coefficient multiplicatif. C'est donc une relation pénible.

Bilan : si on passe en radian, c'est parce qu'on s'intéresse à propriétés analytiques des fonctions trigonométriques...

18. A apprendre. Mais l'apprendre, c'est toujours plus compliqué.

$$19. \cos(n\theta) = \operatorname{Re}((e^{i\theta})^n) = \operatorname{Re}((\cos\theta + i\sin\theta)^n) = \sum_{0 \leq k \leq \frac{n}{2}} \binom{n}{2k} (-1)^k \cos^{n-2k} \theta (1 -$$

$$\cos^2 \theta)^k = T_n(\cos \theta)$$

20. arcsin et arccos...

Chapitre 5

Ensemble des nombres complexes

Résumé -

Dans ce chapitre, nous reprenons des résultats de lycée sur les nombres complexes et leur lien avec la géométrie du plan. Ce sont des bons outils pour reprendre les propriétés trigonométriques!

Comme, ces nombres ont été inventés/découverts pour résoudre tout type d'équation polynomiale, il est normal que ce chapitre soit associé à la recherche des solutions de $x^n = 1$, i.e. la recherche des racines de l'unité.

Puis nous nous intéressons aux transformations géométriques du plan. Lorsque l'espace géométrique étudié est de dimension 2 (plan $\mathbb{R}^2$), les nombres complexes sont de parfaits outils pour faire cette étude. En effet, ces nombres ont un lien fort avec la géométrie (revue au chapitre suivant) : addition de complexes = translation et multiplication de complexes = homothétie et rotation (similitude)...

- Micmath - La conjugaison complexe est un automorphisme de corps. <https://www.youtube.com/watch?v=AVDMpnwsztg>
- Les maths en finesse - Racines nième de l'unité. <https://www.youtube.com/watch?v=aZLGdnktO8k>
- Exo7Math - Nombres complexes part.4 : géométrie. <https://www.youtube.com/watch?v=ej9zpQYsQs8>
- AEV - Nombres complexes / Applications à la géométrie. <https://www.youtube.com/watch?v=HfxqAQ1SiGo>

Sommaire

1. Problèmes	66
2. EULER : manipulateur des nombres du diable	66
2.1. Racine de polynômes	66
2.2. Calcul algébrique	67
2.3. Représentation graphique (addition et longueur)	69
2.4. Inégalités	69
3. Le visionnaire : GAUSS et la multiplication complexe	70
3.1. Les complexes de module 1	70
3.2. Notation exponentielle	71
3.3. Formules d'Euler et de de Moivre	73
3.4. Argument, forme trigonométrique	75
4. Racines d'un nombre complexe	76
4.1. Recherche de racines carrées	76
4.2. Racines n -ièmes de l'unité	77
4.3. Racines n -ièmes d'un nombre complexe	78
5. $\mathbb{R}^2 = \mathbb{C} = \mathcal{P}$	79
5.1. Regard géométrique sur le plan complexe	79
5.2. Lignes de niveau	80
5.3. Transformations du plan (point de vue complexe)	81

1. Problèmes

? Problème 21 - Multiplication de nombres

Que représente la multiplication complexe $Z = z \times z'$ pour des points $M(z)$ et $M'(z')$.
En particulier, existe-t-il un algorithme géométrique pour tracer cette multiplication?
On pourra dans un premier temps, considérer que $z \in \mathbb{R}$, $z \in \mathbb{U}$

? Problème 22 - Théorème de Napoléon

En exploitant les nombres complexes, démontrer le théorème de Napoléon :
Si nous construisons trois triangles équilatéraux à partir des côtés d'un triangle quelconque, tous à l'extérieur ou tous à l'intérieur, les centres de ces triangles équilatéraux forment eux-mêmes un triangle équilatéral.
Beaucoup de problèmes (théorème de Ptolémée, théorème de Cotes...), du plan se démontre par *calculs* avec des nombres complexes.

? Problème 23 - Transformation du plan

A l'aide des nombres complexes, comment trouver toutes les transformations du plan qui conserve les longueurs et/ou les angles?

? Problème 24 - Application en physique

On connaît beaucoup d'applications en physique des nombres complexes (notés j), en particulier en électricité ou pour l'étude de Fourier.
La loi de Snell-Descartes donne pour la réfraction entre deux milieux d'indices n_1 et n_2 : $n_1 \sin \theta_1 = n_2 \sin \theta_2$.
Lorsque $n_1 > n_2$ et θ_1 proche de 0 (donc $\sin \theta_1$ proche de 1), on trouve $\sin \theta_2 = \frac{n_1}{n_2} \sin \theta_1 > 1$, et donc $\cos \theta_2 \in \mathbb{C}$.
Avec ce nombre complexe, Augustin FRESNEL unifiait en une seule formule ce qui se présentait jusqu'alors sous deux formes. Quelle est cette formule?

2. EULER : manipulateur des nombres du diable

2.1. Racine de polynômes

🔍 Analyse - Problème de Cardan (1545)

Un segment de longueur 10 est coupé en deux parties de longueur a et b . De quelle manière le faire, de sorte que l'aire du rectangle dont chaque côté vaut a et b puisse valoir 40?
On a les équations $a + b = 10$ et $a \times b = 40$, donc $a^2 - 10a = a(a - 10) = a \times b = 40$.
Les racines de cette équation $x^2 - 10x - 40 = 0$ est $5 + \sqrt{-15}$ et $5 - \sqrt{-15}$.
Evidemment cela est problématique (racine d'un nombre négatif) sauf que
— $(5 + \sqrt{-15}) + (5 - \sqrt{-15}) = 10$

 Histoire - Citation

« Au reste tant les vraies racines que les fausses ne sont pas toujours réelles; mais quelques seulement imaginaires; c'est à dire qu'on peut bien toujours en imaginer autant que iay dit en chasque Equation; mais qu'il n'y a quelquefois aucune quantité, qui corresponde a celles qu'on imagine. » DESCARTES (1637)

$$- (5 + \sqrt{-15}) \times (5 - \sqrt{-15}) = 5^2 - (-15) = 25 + 15 = 40$$

La solution fonctionne avec ces nouveaux nombres, à condition de garder les mêmes règles de calcul qu'avec les nombres classiques...

Les règles de calcul sont données par Raphaël Bombelli (1572), dans son algebra. Pendant deux siècles les mathématiciens se querellent quant à leur existence et à leurs emplois.

Exercice

On reprend un exercice historique de Bombelli.

En reprenant les règles classiques de calcul, évaluer $(2 + \sqrt{-1})^3$.

En employant les formules de Cardan, trouver les racines de $x^3 = 15x + 4$.

Correction

Binôme de Newton : $(2 + \sqrt{-1})^3 = 2^3 + 3\sqrt{-1} \times 2^2 + 3(\sqrt{-1})^2 \times 2 + (\sqrt{-1})^3 = 8 + 12\sqrt{-1} - 6 - \sqrt{-1} = 2 + 11\sqrt{-1}$.

2.2. Calcul algébrique

Euler invente la notation i bien pratique et les manipule avec précision. Il écrit à Diderot : « $e^{i\pi} = -1$ donc Dieu existe ».

Remarque - Unicité

Un complexe est un « nombre » z qui s'écrit $z = a + ib$ où a et b sont des réels et i vérifie $i^2 = -1$. Cette écriture est unique et s'appelle la forme algébrique de z .

Comme la construction de $\mathbb{C}$ n'est pas donnée, il n'est pas possible de démontrer l'unicité de l'écriture de z , ni la justification des règles de calcul. Nous les admettons alors. Ce n'est pas rien...

 **Pour aller plus loin - Construction de $\mathbb{C}$**
Rassurons nous : nous construirons bien $\mathbb{C}$ par la suite, selon la méthode proposée par Cauchy (avec des classes d'équivalence).

Définition - Notation de nombre complexe (1748)

Soit $z = a + ib$ un complexe (a et b sont des réels).

$a = \operatorname{Re} z$ s'appelle la **partie réelle** de z .

$b = \operatorname{Im} z$ s'appelle la **partie imaginaire** de z ;

z est dit **imaginaire pur** ($z \in i\mathbb{R}$) si sa partie réelle est nulle.

$\bar{z} = a - ib$ s'appelle le **conjugué** de $z = a + ib$.

$|z| = \sqrt{a^2 + b^2}$ s'appelle le **module** de z .

Notons tout de suite comment se comportent les calculs habituelles addition et multiplication sur $\mathbb{C}$ (il s'agit presque de définition ici...)

Définition - (et proposition ?) $\mathbb{C}$ est un corps

Pour tout $(z, z') \in \mathbb{C}^2$, $\lambda, \lambda' \in \mathbb{R}$,

— $\operatorname{Re}(\lambda z + \lambda' z') = \lambda \operatorname{Re}(z) + \lambda' \operatorname{Re}(z')$ (la partie réelle est $\mathbb{R}$ -linéaire sur $\mathbb{C}$)

— $\operatorname{Im}(\lambda z + \lambda' z') = \lambda \operatorname{Im}(z) + \lambda' \operatorname{Im}(z')$ (la partie imaginaire est $\mathbb{R}$ -linéaire sur $\mathbb{C}$)

— si $z = a + ib$ et $z' = a' + ib'$, alors $z \times z' = (aa' - bb') + i(ab' + a'b)$

En particulier $z \times \bar{z} = a^2 + b^2 = |z|^2 = |\bar{z}|^2$, donc $\frac{1}{z} = \frac{\bar{z}}{|z|^2}$.

Remarque - Importance du conjugué

Le fait que $z\bar{z}$ est un nombre réel (pur) explique l'importance de la notion de conjugué.

Démonstration

Comme

$$\lambda z + \lambda' z' = (\lambda a + i\lambda b) + (\lambda' a' + i\lambda' b') = (\lambda a + \lambda' a') + i(\lambda b + \lambda' b')$$

Donc

$$\operatorname{Re}(\lambda z + \lambda' z') = \lambda \operatorname{Re}(z) + \lambda' \operatorname{Re}(z') \quad \text{et} \quad \operatorname{Im}(\lambda z + \lambda' z') = \lambda \operatorname{Im}(z) + \lambda' \operatorname{Im}(z')$$

Puis :

$$z \times z' = (a + ib) \times (a' + ib') = (aa' + iab' + iba' + i^2 bb') = (aa' - bb') + i(ab' + a'b)$$

□

On a alors

Proposition - Conjugaison

On a les propriétés du conjugué :

$$\begin{aligned} \forall (z, z') \in \mathbb{C}^2, \forall a \in \mathbb{R}, \quad \overline{\overline{z}} &= z & \overline{z + z'} &= \overline{z} + \overline{z'} \\ \overline{zz'} &= \overline{z} \overline{z'} & \overline{\left(\frac{1}{z}\right)} &= \frac{1}{\overline{z}} \\ \operatorname{Re} z &= \frac{z + \overline{z}}{2} & \operatorname{Im} z &= \frac{z - \overline{z}}{2i} \end{aligned}$$

Démonstration

Supposons que $z = a + ib$ et $z' = a' + ib'$. Alors

$$\begin{aligned} \overline{\overline{z}} &= \overline{a - ib} = a + ib = z \\ \overline{z + z'} &= \overline{(a + ib) + (a' + ib')} = \overline{(a + a') + i(b + b')} = (a + a') - i(b + b') = (a - ib) + (a' - ib') = \overline{z} + \overline{z'} \\ \overline{z \times z'} &= \overline{(a + ib) \times (a' + ib')} = \overline{(aa' - bb') + i(ab' + a'b)} = (aa' - bb') - i(ab' + a'b) = (a - ib) \times (a' - ib') = \overline{z} \times \overline{z'} \\ \frac{1}{\overline{z}} &= \frac{1}{\overline{a + ib}} = \frac{1}{\overline{a} - i\overline{b}} = \frac{1}{\overline{z}} \left(= \frac{z}{|z|^2} \right) \\ \frac{z + \overline{z}}{2} &= \frac{2a + i0}{2} = a = \operatorname{Re}(z) & \frac{z - \overline{z}}{2i} &= \frac{0 + 2ib}{2i} = b = \operatorname{Im}(z) \end{aligned}$$

□

Proposition - Puissance et conjugaison

On définit les puissances d'un nombre complexe par

$$\begin{cases} z^0 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, z^{n+1} = z^n z \end{cases}$$

On a alors $\forall n \in \mathbb{N}, \overline{z^n} = \overline{z}^n$.

Pour $z \neq 0$ et $n \in \mathbb{N}$, on pose $z^{-n} = \frac{1}{z^n} = (z^n)^{-1}$, on a alors $\forall n \in \mathbb{Z}, \overline{z^n} = \overline{z}^n$.

Exercice

Faire la démonstration

Correction

Il faut faire une récurrence

Exercice

Démontrer la formule de Moivre (1707) : $(\cos a + i \sin a)^n = \cos(na) + i \sin(na)$.
(Il est compliqué de comprendre comment il a cette idée, au. hasard ?)

Correction

On le fait par récurrence.

Pour $n = 0$, on a bien $(\cos a + i \sin a)^0 = 1 = \cos 0 + i \sin 0$.

Supposons que le résultat est vrai au rang n quelconque.

$$\begin{aligned} (\cos a + i \sin a)^{n+1} &= (\cos(na) + i \sin(na))(\cos a + i \sin a) = (\cos(na) \cos a - \sin(na) \sin a) + \\ &+ i(\cos(na) \sin a + \sin(na) \cos a) = \cos((n+1)a) + i \sin((n+1)a) \end{aligned}$$

Proposition - Propriétés du module

On a les propriétés du module :

$$\begin{aligned} \forall (z, z') \in \mathbb{C}^2, a \in \mathbb{R}_+, \quad |z| &= \sqrt{z\overline{z}} & |az| &= a|z| & |zz'| &= |z||z'| \\ |z| &= |\overline{z}| = |-z| & \left| \frac{z}{z'} \right| &= \frac{|z|}{|z'|} \text{ (si } z' \neq 0) \end{aligned}$$

Démonstration

Les deux premiers résultats ont été démontrés. Puis

$$\begin{aligned} |zz'| &= \sqrt{(zz')(\overline{zz'})} = \sqrt{zz'\overline{z}\overline{z'}} = \sqrt{z\overline{z}}\sqrt{z'\overline{z'}} = |z||z'| \\ |z| &= \left| z' \times \frac{z}{z'} \right| = |z'| \times \left| \frac{z}{z'} \right| \end{aligned}$$

Il ne reste plus qu'à diviser par $|z'|$. □



Remarque - Valeur absolue et module

Pour un réel, valeur absolue et module coïncident!

2.3. Représentation graphique (addition et longueur)

On munit le plan d'un repère orthonormé direct $(0, \vec{u}, \vec{v})$. Le point M de coordonnées (a, b) , caractérisé par $\overrightarrow{OM} = a\vec{u} + b\vec{v}$, peut alors être représenté par le complexe $z = a + ib$.

Définition - Affixe d'un point. Affixe d'un vecteur

$z = a + ib$ est alors appelé **affixe** du point $M(a, b)$, on peut noter $z = \text{Aff}(M)$.

Réciproquement, le point M est appelé (point) image de z .

De même, si $\vec{w}$ est un vecteur de coordonnées (a, b) , $a + ib$ est appelé affixe de $\vec{w}$ (noté $\text{Aff}(\vec{w})$), lui-même appelé (vecteur) image du complexe $a + ib$.

Remarque - Axes

Les points de l'axe des abscisses correspondent aux points d'affixe réelle.

Les points de l'axe des ordonnées correspondent aux points d'affixe imaginaire pure.

Proposition - Opération complexe et correspondance sur le plan géométrique

Si z est l'affixe de M alors $\bar{z}$ est l'affixe du symétrique de M par rapport à l'axe des abscisses.

Si $z = \text{Aff}(M)$ alors $|z|$ est égal à la distance OM .

Si $z = \text{Aff}(M)$ et $z_0 = \text{Aff}(M_0)$, alors $\text{Aff}(\overrightarrow{M_0M}) = z - z_0$ et $|z - z_0| = M_0M$

Histoire - John WALLIS (1616-1703)



Il semble que John Wallis ait imaginé représenter les nombres complexes dans un plan.

Certainement, avait-il compris comment additionner les nombres complexes; mais l'essentiel : il n'avait pas compris le rôle géométrique de la multiplication.

Wallis est par ailleurs un grand manipulateur de l'infini.

2.4. Inégalités

Théorème - Inégalités

Pour $(z, z') \in \mathbb{C}^2$, on a les inégalités suivantes :

$$\text{Re } z \leq |z| \text{ avec égalité si et seulement si } z \in \mathbb{R}^+$$

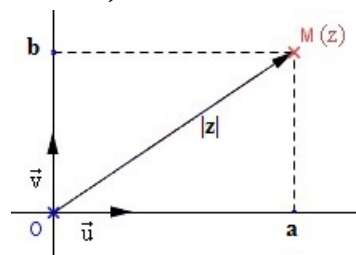
$$\text{Im } z \leq |z| \text{ avec égalité si et seulement si } z \in i\mathbb{R}^+$$

$$||z| - |z'|| \leq |z + z'| \leq |z| + |z'| \text{ (Inégalité triangulaire)}$$

avec égalité dans l'inégalité de droite

si et seulement si $z' = 0$ ou il existe $\lambda \in \mathbb{R}^+$ tel que $z = \lambda z'$ (z, z' positivement liés).

Représentation - Affixe d'un point (ou d'un vecteur)



Attention - Module ou valeur absolue?

Il y a des modules et des valeurs absolues partout ici

Analyse - Interprétation de l'inégalité triangulaire

Si A, B, C sont trois points tels que $z = \text{Aff}(\overrightarrow{AB})$ et $z' = \text{Aff}(\overrightarrow{BC})$, alors

$$|z + z'| \leq |z| + |z'| \text{ avec égalité si et seulement si } z, z' \text{ positivement liés}$$

signifie que $AC \leq AB + BC$ avec égalité si et seulement si A, B, C sont alignés et B entre A et C .

Démonstration

Avec les notations habituelles,

$$|z|^2 = a^2 + b^2 \geq a^2 \implies |z| \geq |a| = |\text{Re}(z)|$$

Il y a égalité si et seulement si $b = 0$, i.e. $\text{Im}(z) = 0$.

Pour l'inégalité triangulaire, réécrivons les calculs (au carrés) pour mieux voir comment comparer :

$$|z + z'|^2 = (a + a')^2 + (b + b')^2 = a^2 + b^2 + a'^2 + b'^2 + 2aa' + 2bb' = |z|^2 + |z'|^2 + 2\text{Re}(z\bar{z}')$$

$$(|z| + |z'|)^2 = |z|^2 + |z'|^2 + 2|zz'| = |z|^2 + |z'|^2 + 2|z\bar{z}'|$$

Or comme on a vu que $|z\bar{z}'| \geq \operatorname{Re}(z\bar{z}')$, on a l'égalité attendue;

la condition équivalente à l'égalité est $\operatorname{Im}(z\bar{z}') = 0$ et $\operatorname{Re}(z\bar{z}') > 0$

i.e. $ab' - a'b = 0$ et $aa' + bb' > 0$ i.e. $z' = \lambda z$ avec $\lambda = \frac{a'}{a} = \frac{b'}{b} > 0$

Enfin, en supposant $|z| \geq |z'|$, en considérant $Z = z + z'$ et $Z' = -z'$, on a

$$|z| = |Z + Z'| \leq |Z| + |Z'| = |z + z'| + |z'| \implies \left| |z| - |z'| \right| = |z| - |z'| \leq |z + z'|$$

□

Par récurrence :

Proposition - Inégalités

Pour n complexes $z_1, \dots, z_n$ on a

$$|z_1 + \dots + z_n| \leq |z_1| + \dots + |z_n|.$$

Proposition - Caractérisation des complexes remarquables

$$z = 0 \Leftrightarrow |z| = 0 \Leftrightarrow \operatorname{Re} z = \operatorname{Im} z = 0$$

$$z \in \mathbb{R} \Leftrightarrow \operatorname{Im} z = 0 \Leftrightarrow \bar{z} = z \Leftrightarrow |z|^2 = (\operatorname{Re} z)^2$$

$$z \in i\mathbb{R} \Leftrightarrow \operatorname{Re} z = 0 \Leftrightarrow \bar{z} = -z \Leftrightarrow |z|^2 = (\operatorname{Im} z)^2$$

3. Le visionnaire : GAUSS et la multiplication complexe

3.1. Les complexes de module 1

En 1800, les mathématiciens manipulent les nombres complexes, mais ces nombres manquent de légitimité.

C'est Gauss qui les justifie géométriquement sur $\mathbb{R}^2$ (Argand et Wessel semblent, chacun de leur côté, avoir eu la même idée).

Le groupe unitaire $\mathbb{U}$

Définition - Groupe unitaire

On note $\mathbb{U}$ l'ensemble des complexes de module 1, c'est aussi le cercle unité de $\mathbb{C}$, ensemble des affixes des points du cercle trigonométrique

$$\mathbb{U} = \{z \in \mathbb{C} \mid |z| = 1\}.$$

Proposition - Conjugaison sur $\mathbb{U}$

$$\forall (z, z') \in \mathbb{U}^2, zz' \in \mathbb{U}, \quad \forall z \in \mathbb{U}, \bar{z} = \frac{1}{z} \in \mathbb{U}.$$

On dit que l'ensemble $\mathbb{U}$ muni de l'opération multiplication est un groupe commutatif.

Démonstration

$$|zz'| = |z| \times |z'| = 1 \times 1 = 1, \text{ donc } zz' \in \mathbb{U}.$$

$$\text{On a vu } \frac{1}{z} = \frac{\bar{z}}{|z|^2} = \bar{z} \text{ car } |z| = 1. \quad \square$$

Interprétation géométrique du calcul $u \times z$ pour $u \in \mathbb{U}$ et $z \in \mathbb{C}$ **🔍 Analyse - Géométrie**

Soit $u \in \mathbb{U} \setminus \{1\}$ et $z \in \mathbb{C}$. Considérons les 4 points du plan $A(1)$, $B(u) \neq A$, $C(z)$ et $D(u \times z)$.

Alors $AC = |z - 1|$ et $BD = |uz - u| = |u| \times |z - 1| = AC$.

On a vu (raisonnement analyse-synthèse) alors que :

si (AB) et (CD) ne sont pas parallèles, il existe une unique rotation r du plan tel que $r(A) = B$ et $r(C) = D$.

C' est la rotation dont le centre Ω est à l'intersection des médiatrices de $[AB]$ et $[CD]$ et d'angle $\widehat{\Omega A, \Omega B}$. Or $OA = OB = 1$ et $OC = |z| = |u||z| = |uz| = OD$. Donc O est à l'intersection des médiatrices, par unicité de ce point : $O = \Omega$.

Ainsi, $r(C) = D$, où r est la rotation de centre $O(0)$ et d'angle $\widehat{OA, OB}$.

On montrera plus loin que $(AB) \parallel (CD) \iff \frac{z_D - z_C}{z_B - z_A} \in \mathbb{R} \iff z \in \mathbb{R}$.

Or dans ce cas, on peut appliquer directement le théorème de Thalès : pour les triangles OAB et OCD semblables.

On retrouve donc le résultat précédent.

Définition - Argument de $u \in \mathbb{U}$, de $z \in \mathbb{C}$

Soit $u \in \mathbb{U}$. On note I , le point du plan d'affixe 1 et M celui d'affixe u .

On appelle argument de $u \in \mathbb{U}$ noté $\text{Arg}(u)$, l'angle (principal) $(\overrightarrow{OI}, \overrightarrow{OM}) \in]-\pi, \pi]$.

Dans un premier temps, on note $\angle \theta$ ce nombre complexe de module 1 et d'argument θ .

On a alors $u = \cos \theta + i \sin \theta$, pour $\theta = \text{Arg}(u)$.

🔴 Remarque - Angle aigu

Le résultat se conçoit bien pour $\theta \in [0, \frac{\pi}{2}]$, mais il reste vrai pour toute mesure d'angle (dans $\mathbb{R}$), par propriété de parité (cos), imparité (sin) et 2π -périodicité.

Démonstration

Si on note X , le point d'affixe $\text{Re}(u)$, alors le triangle OXM est rectangle en X .

Son hypoténuse a une longueur égale à $OM = |u| = 1$, donc comme $\theta \equiv (\overrightarrow{OI}, \overrightarrow{OM})[2\pi]$,

on a $OX = \cos \theta = \text{Re}(u)$ et $XM = \sin \theta = \text{Im}(u)$.

Ainsi $u = \cos \theta + i \sin \theta$. $\square$

🔍 **Pour aller plus loin - Le problème est en fait lié à la relation d'égalité...**

Nous allons essayer de faire avec, au mieux. Mais lorsqu'on aura proprement défini ce que sont des relations d'équivalence, cela sera plus simple...

Proposition - Multiplication par $u \in \mathbb{U}$

Soit $z \in \mathbb{C}$ et $u \in \mathbb{U} \setminus \{1\}$.

Notons $\theta = \arg(u)$.

Alors $u \times z$ est l'affixe du point obtenu par rotation de centre 0 et d'angle θ , à partir du point d'affixe z

La démonstration a été faite plus haut (dans l'analyse).

⚠ Attention - Mauvaise définition de l'argument...

🔗 La définition donnée ici est peu satisfaisante ; avec un argument principal, on n'a pas nécessairement $\text{Arg}zz' = \text{Arg}z + \text{Arg}z'$, mais seulement des congruences.

3.2. Notation exponentielle**Argument ou argument (classe d'équivalence)**

Corollaire - Propriété de $\angle$.

Pour tout $\theta, \theta' \in \mathbb{R}$, $\angle \theta \times \angle \theta' = \angle(\theta + \theta')$

Démonstration

$\angle \theta \times \angle \theta'$ est l'affixe du point M' obtenu à partir de M d'affixe $\angle \theta'$ par rotation d'angle θ .
Il s'agit donc du point de $\mathbb{U}$ d'argument $\theta + \theta'$.

A noter qu'on peut « dépasser » $\pi \dots \square$

○ Analyse - Non injectivité

Mais pour revenir à la question de l'argument, i.e. de $z = \angle \theta$ à $\theta = \text{Arg} z$, on a un soucis de non bijectivité (en fait de non injectivité) de $\angle : \angle \theta = \angle \theta' \not\Rightarrow \theta = \theta'$.

On doit considérer la classe d'équivalences de θ :

$$\bar{\theta} = \{\alpha \mid \exists k \in \mathbb{Z}, \alpha = \theta + 2k\pi\}$$

Notons donc $\theta \equiv \theta' [2\pi]$ pour exprimer : $\exists k \in \mathbb{Z}$ tel que $\theta' - \theta = 2k\pi$.

Définition - et Propriété. Argument de z

Pour tout $z \in \mathbb{U}$, on note $\arg z = \{\text{Arg} z + 2k\pi, k \in \mathbb{Z}\}$, on le considère comme un nombre.

Pour $z, z' \in \mathbb{U}$: $\arg(z \times z') = \arg z + \arg z'$ ou (de manière équivalente) : $\text{Arg}(z \times z') \equiv \text{Arg} z + \text{Arg} z' [2\pi]$.

Démonstration

Notons $\theta = \text{Arg} z$ et $\theta' = \text{Arg} z'$. On a $\theta, \theta' \in]-\pi, \pi]$, donc $\theta + \theta' \in]-2\pi, 2\pi]$

Alors $zz' = \angle \theta \times \angle \theta' = \angle(\theta + \theta')$.

- Si $\theta + \theta' \in]-\pi, \pi]$, alors $\text{Arg} zz' = \theta + \theta' = \arg z + \arg z'$.
- Si $\theta + \theta' \in]\pi, 2\pi]$, alors $\theta + \theta' - 2\pi \in]-\pi, 0] \subset]-\pi, \pi]$ et $\text{Arg} zz' = \theta + \theta' - 2\pi$.
- Si $\theta + \theta' \in]-2\pi, -\pi]$, alors $\theta + \theta' + 2\pi \in]0, \pi] \subset]-\pi, \pi]$ et $\text{Arg} zz' = \theta + \theta' + 2\pi$.

Par conséquent, dans tous les cas : $\text{Arg} zz' \equiv \text{Arg} z + \text{Arg} z' [2\pi]$. $\square$

Notation d'Euler

Définition - Notation d'Euler

Nous verrons que dans le cas réel, on appelle exponentielle les fonctions qui vérifient $f(a+b) = f(a) \times f(b)$.

Elles s'écrivent (dans le cas réel) sous la forme $x \mapsto A^x$ où $A = f(1)$.

Par uniformité de notation, suivant L. Euler, on notera maintenant $e^{i\theta} = \angle \theta = \cos \theta + i \sin \theta$

On a alors, plus globalement :

Théorème - Propriétés

Soient $(\theta, \theta') \in \mathbb{R}^2$. On a :

$$e^{i(\theta+\theta')} = e^{i\theta} e^{i\theta'}$$

$$\overline{e^{i\theta}} = e^{-i\theta} = \frac{1}{e^{i\theta}}$$

$$e^{i\frac{\pi}{2}} = i$$

$$e^{i\pi} = -1$$

$$e^{i\theta} = 1 \Leftrightarrow \theta \equiv 0[2\pi] \Leftrightarrow \theta \in 2\pi\mathbb{Z}$$

$$e^{i\theta} = e^{i\theta'} \Leftrightarrow \theta \equiv \theta' [2\pi]$$

⚠ Pour aller plus loin - Une vraie démonstration

Euler a bien démontré cette démonstration ; il ne s'agit pas d'une simple notation. Il faut donc voir qu'ici, :

- il s'agit bien du nombre $e = 2,718281 \dots$
- il s'agit bien d'une puissance complexe

📖 Histoire - D'où vient la notation e ?

Ce n'est pas le e d'exponentielle, mais bien le e du suisse Leonard Euler

La formule d'Euler $e^{i\theta} = \cos \theta + i \sin \theta$ a été obtenue à partir du développement sous forme infinie de $\exp$, $\cos$ et $\sin$ (chapitre précédent), mais Euler n'a pas compris les propriétés géométriques du produit de complexes. **AP - Cours de maths MPSI (Fermat - 2024/2025)**

Démonstration

On a alors $1 = e^{i0} = e^{i(\theta-\theta)} = e^{i\theta} e^{-i\theta}$, donc $e^{-i\theta} = \frac{1}{e^{i\theta}} = \overline{e^{i\theta}}$, car $e^{i\theta} \in \mathbb{U}$.

Le reste s'obtient facilement... $\square$

Corollaire - Formule d'additions trigonométriquesSoient $a, b \in \mathbb{R}$,

$$\cos(a+b) = \cos a \cos b - \sin a \sin b \text{ et } \sin(a+b) = \sin a \cos b + \cos a \sin b$$

Démonstration

$$\begin{aligned} \cos(a+b) + i \sin(a+b) &= e^{i(a+b)} = e^{ia} \times e^{ib} = (\cos a + i \sin a)(\cos b + i \sin b) \\ &= (\cos a \cos b - \sin a \sin b) + i(\sin a \cos b + \cos a \sin b) \end{aligned}$$

Reste à identifier les parties réelles et imaginaires. $\square$ **Exercice**En déduire les formules donnant $\cos(a-b)$ et $\sin(a-b)$.**Correction**Par parité de $\cos$ et imparité de $\sin$, en faisant $b \mapsto -b$:

$$\cos(a-b) = \cos a \cos b + \sin a \sin b \text{ et } \sin(a-b) = \sin a \cos b - \cos a \sin b$$

3.3. Formules d'Euler et de de Moivre**Formules****Proposition - Formules d'Euler**

$$\cos \theta = \operatorname{Re}(e^{i\theta}) = \frac{e^{i\theta} + e^{-i\theta}}{2}, \quad \sin \theta = \operatorname{Im}(e^{i\theta}) = \frac{e^{i\theta} - e^{-i\theta}}{2i}.$$

ExerciceCalculer $\frac{1}{3} + \frac{1}{4}$, en déduire une expression de $\cos \frac{7\pi}{12}$ et $\sin \frac{7\pi}{12}$.
On exploitera ces résultats plus tard.**Correction**

$$\frac{1}{3} + \frac{1}{4} = \frac{7}{12}, \text{ donc}$$

$$\begin{aligned} e^{i \frac{7\pi}{12}} &= e^{i \frac{1}{3}\pi + i \frac{1}{4}\pi} = \left(\cos \frac{\pi}{3} + i \sin \frac{\pi}{3}\right) \times \left(\cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4}\right) \\ &= \left(\frac{1}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2}\right) \times \left(\frac{\sqrt{2}}{2} + i \frac{\sqrt{2}}{2}\right) = \frac{\sqrt{2}-\sqrt{6}}{4} + i \frac{\sqrt{2}+\sqrt{6}}{4} \end{aligned}$$

$$\text{Donc : } \cos \frac{7\pi}{12} = \frac{\sqrt{2}-\sqrt{6}}{4} \text{ et } \sin \frac{7\pi}{12} = \frac{\sqrt{2}+\sqrt{6}}{4}$$

Proposition - Formule de Moivre

$$\forall n \in \mathbb{Z}, (e^{i\theta})^n = e^{in\theta}$$

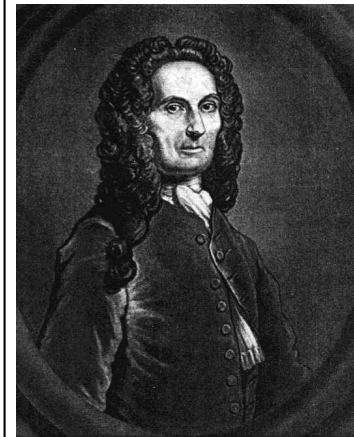
$$\forall n \in \mathbb{Z}, (\cos \theta + i \sin \theta)^n = \cos n\theta + i \sin n\theta$$

DémonstrationPar récurrence. On note pour tout $n \in \mathbb{N}$, $\mathcal{P}_n$: « $(e^{i\theta})^n = e^{in\theta}$ ».— $(e^{i\theta})^0 = 1 = e^{i0\theta}$, donc $\mathcal{P}_0$ est vraie.— Soit $n \in \mathbb{N}$, supposons que $\mathcal{P}_n$ est vraie.On a donc $(e^{i\theta})^{n+1} = (e^{i\theta})^n \times e^{i\theta} = e^{in\theta} e^{i\theta}$ d'après $\mathcal{P}_n$.puis $e^{i\theta})^{n+1} = e^{i(n+1)\theta}$, donc $\mathcal{P}_{n+1}$ est alors vérifiée.La récurrence fonctionne bien et le résultat est démontré pour tout n entier naturel.Puis si $m \in \mathbb{Z}$ avec $m < 0$, alors en notant $n = -m$

$$(e^{i\theta})^m = (e^{i\theta})^{-n} = \frac{1}{(e^{i\theta})^n} = \frac{1}{e^{in\theta}} = e^{-in\theta} = e^{im\theta}$$

La seconde formule de Moivre est la notation algébrique de la précédente. $\square$ **Angle moitié (pour factoriser)****Truc & Astuce pour le calcul - Factorisation de l'angle moitié**Lorsqu'on rencontre une expression de la forme $e^{ia} \pm e^{ib}$ (a, b réels), il faut toujours penser à factoriser par la moitié :

$$a = \frac{a+b}{2} + \frac{a-b}{2}, \quad b = \frac{a+b}{2} - \frac{a-b}{2}$$

Histoire - De Moivre

Abraham De MOIVRE (1667, 1754), mathématicien d'origine française, mais qui du vivre en Angleterre. Hormis la formule de de Moivre (1707), il est connu pour son ouvrage sur les probabilités : *the Doctrine of chances*

Cela donne :

$$e^{ia} \pm e^{ib} = e^{i\frac{a+b}{2}} \left(e^{i\frac{a-b}{2}} \pm e^{-i\frac{a-b}{2}} \right)$$

Et on applique les formules d'Euler

Exercice

Factoriser $1 + e^{i\theta}$ et $1 - e^{i\theta}$. (Re)trouver les formules donnant $1 \pm \cos \theta$

Correction

$$1 + e^{i\theta} = e^{i\theta/2} (e^{-i\theta/2} + e^{i\theta/2}) = 2 \cos \frac{\theta}{2} e^{i\theta/2}, \quad 1 - e^{i\theta} = e^{i\theta/2} (e^{-i\theta/2} - e^{i\theta/2}) = -2i \sin \frac{\theta}{2} e^{i\theta/2}$$

En prenant les parties réelles :

$$1 + \cos \theta = 2 \cos^2 \frac{\theta}{2} \quad 1 - \cos \theta = 2 \sin^2 \frac{\theta}{2}$$

Exercice

Nouveau calcul de $\sum_{k=0}^n \cos kt$ et $\sum_{k=0}^n \sin kt$

Correction

On fait un seul calcul, la partie réelle donnera le premier résultat, la partie imaginaire le second.

$$S_n = \sum_{k=0}^n e^{ikt} = \sum_{k=0}^n (e^{it})^k = 1 \frac{1 - (e^{it})^{n+1}}{1 - e^{it}} = \frac{1 - e^{i(n+1)t}}{1 - e^{it}} = \frac{e^{i(n+1)t/2} (-2i \sin \frac{(n+1)t}{2})}{e^{it/2} (-2i \sin \frac{t}{2})} = e^{int/2} \frac{\sin(n+1)t/2}{\sin t/2}$$

Formule d'Euler+ de Moivre + série géométrique + angle moitié +...

Donc

$$\sum_{k=0}^n \cos kt = \operatorname{Re}(S_n) = \frac{\cos(nt/2) \sin(n+1)t/2}{\sin t/2}, \quad \sum_{k=0}^n \sin kt = \operatorname{Im}(S_n) = \frac{\sin(nt/2) \sin(n+1)t/2}{\sin t/2}$$

Linéarisation

✂ Savoir faire - Linéarisation

Il s'agit d'exprimer $\cos^n \theta$ ou $\sin^n \theta$ sous forme d'une somme de $\cos k\theta$ ou $\sin k\theta$

(il ne doit plus y avoir de puissances ni de produits de cosinus ou sinus).

- Ecrire $\cos^n \theta = \left(\frac{e^{i\theta} + e^{-i\theta}}{2} \right)^n$.
- Développer avec la formule du binôme.
- Regrouper les termes conjugués pour faire apparaître des cosinus ou des sinus.

Si il n'y a pas de faute de calculs, vous devez obtenir un nombre réel :
donc simplification des $i \dots$

Exercice

Linéariser $\cos^3 \theta$, $\sin^4 \theta$.

Correction

$$\cos^3 \theta = \left(\frac{e^{i\theta} + e^{-i\theta}}{2} \right)^3 = \frac{e^{3i\theta} + 3e^{i\theta} + 3e^{-i\theta} + e^{-3i\theta}}{8} = \frac{1}{4} \cos(3\theta) + \frac{3}{4} \cos(\theta)$$

$$\sin^4 \theta = \left(\frac{e^{i\theta} - e^{-i\theta}}{2i} \right)^4 = \frac{e^{4i\theta} - 4e^{2i\theta} + 6 - 4e^{-2i\theta} + e^{-4i\theta}}{16} = \frac{1}{8} \cos(4\theta) - \frac{1}{2} \cos(2\theta) + \frac{3}{8}$$

✂ Pour aller plus loin - Polynôme de Tchebychev

Les polynômes de Tchebychev (env. 1860) sont définis par récurrence par :

$$T_0(x) = 1, T_1(x) = x$$

$$T_{n+2}(x) = 2xT_{n+1}(x) - T_n(x)$$

Ils vérifient alors $\forall n \in \mathbb{N}, \forall \theta \in \mathbb{R},$

$$T_n(\cos \theta) = \cos(n\theta)$$

✂ Savoir faire - Expressions de $\cos(nt)$ et $\sin(nt)$ en fonction de $\cos t$ et $\sin t$

- Ecrire $\cos(nt) = \operatorname{Re}(e^{int}) = \operatorname{Re}[(e^{it})^n]$ ou $\sin(nt) = \operatorname{Im}[(e^{it})^n]$.
- Utiliser la formule du binôme pour calculer $(e^{it})^n = (\cos t + i \sin t)^n$.
- Récupérer la partie réelle (ou imaginaire) en séparant les indices pairs des indices impairs.

Exercice

Écrire $\cos 3t$ en fonction des puissances de $\cos t$, $\sin 3t$ comme le produit de $\sin t$ et d'une expression contenant des puissances de $\cos t$. Faire de même avec $\cos 5t$ et $\sin 5t$.

Correction

Là encore, on fait les deux questions en même temps, puis on prend la partie réelle et imaginaire.

$$\cos(3t) + i \sin(3t) = (e^{it})^3 = (\cos t + i \sin t)^3 = \cos^3 t + 3i \cos^2 t \sin t - 3 \cos t \sin^2 t - i \sin^3 t$$

$$\cos(3t) = \cos^3 t - 3 \cos t \sin^2 t = \cos^3 t - 3 \cos t (1 - \cos^2 t) = 4 \cos^3 t - 3 \cos t$$

$$\sin(3t) = 3 \cos^2 t \sin t - \sin^3 t = 3(1 - \sin^2 t) \sin t - \sin^3 t = 3 \sin t - 4 \sin^3 t$$

$$\cos(5t) + i \sin(5t) = (e^{it})^5 = (\cos t + i \sin t)^5 = \cos^5 t + 5i \cos^4 t \sin t - 10 \cos^3 t \sin^2 t - 10i \cos^2 t \sin^3 t + 5 \cos t \sin^4 t + i \sin^5 t$$

$$\cos(5t) = \cos^5 t - 10 \cos^3 t \sin^2 t + 5 \cos t \sin^4 t = 16 \cos^5 t - 20 \cos^3 t + 5 \cos t$$

$$\sin(5t) = 5 \cos^4 t \sin t - 10 \cos^2 t \sin^3 t + \sin^5 t = 16 \sin^5 t - 20 \sin^3 t + 5 \sin t$$

3.4. Argument, forme trigonométrique**Définition - Argument**

Soit $z \in \mathbb{C}$, $z \neq 0$, on a $\frac{z}{|z|} \in \mathbb{U}$ donc il existe $\theta \in \mathbb{R}$ tel que $\frac{z}{|z|} = e^{i\theta}$.

On dit que θ est un argument de z . On note $\theta = \arg z$.

L'écriture $z = r e^{i\theta}$ où $r = |z|$ est appelée forme trigonométrique de z .

Pour aller plus loin - Moins loin...

Rappelons qu'on a dit précédemment que l'argument était plutôt à considérer comme un ensemble de valeurs; une classe d'équivalence.

L'argument est une fonction logarithmique (qui vérifie $f(ab) = f(a) + f(b)$), mais multivariée (à plusieurs valeurs).

Proposition - Arithmétique de la congruence

Si $(z, z') \in (\mathbb{C}^*)^2$, on a

$$\arg \bar{z} \equiv -\arg z \quad [2\pi]$$

$$\arg \frac{1}{z} \equiv -\arg z \quad [2\pi]$$

$$\arg(z z') \equiv (\arg z + \arg z') \quad [2\pi]$$

$$\arg\left(\frac{z}{z'}\right) \equiv (\arg z - \arg z') \quad [2\pi]$$

Attention - Pas d'unicité

Il n'y a pas unicité de l'argument, il est défini à 2π près. On peut imposer l'unicité de l'argument en le choisissant dans un intervalle de longueur 2π (en général $]-\pi, \pi]$ ou $[0, 2\pi[$).

Remarque - Géométriquement

Soit z un complexe non nul et M le point d'affixe z . Toute mesure de l'angle orienté $(\vec{u}, \vec{OM})$ est un argument de z .

Il faut savoir caractériser les complexes non nuls réels (resp. réels positifs, resp. réels négatifs, resp. imaginaires purs) par leur argument.

Proposition - Relation $\arg$ et $\arctan$

Soit $x \in \mathbb{R}$, alors $\arg(1 + ix) \equiv \arctan x \quad [2\pi]$.

Soit $z \in \mathbb{C}$, alors $\arg z \equiv \arctan \frac{\operatorname{Im}(z)}{\operatorname{Re}(z)} \quad [\pi]$. Précisément :

$$\arg z \equiv \begin{cases} \arctan \frac{\operatorname{Im}(z)}{\operatorname{Re}(z)} \quad [2\pi] & \text{si } \operatorname{Re}(z) > 0 \\ \pi + \arctan \frac{\operatorname{Im}(z)}{\operatorname{Re}(z)} \quad [2\pi] & \text{si } \operatorname{Re}(z) < 0 \end{cases}$$

Démonstration

Soit $z = 1 + ix$, on note $\rho = \sqrt{1+x^2}$ son module et θ son argument principal.

$$z = 1 + ix = \rho \cos \theta + i \rho \sin \theta$$

On peut identifier :

$$x = \frac{x}{1} = \frac{\rho \sin \theta}{\rho \cos \theta} = \tan \theta \iff \theta = \arctan x$$

□

4. Racines d'un nombre complexe

4.1. Recherche de racines carrées

On dit que $Z \in \mathbb{C}$ est une racine carrée de $z \in \mathbb{C}$ si $Z^2 = z$. On dispose de deux méthodes pour chercher les racines carrées de z .

Résolution trigonométrique (la meilleure!)

💡 Truc & Astuce pour le calcul - Racine carrée. Exploitation de la forme trigonométrique

On considère un complexe non nul z écrit sous forme trigonométrique $z = |z|e^{i\alpha}$, et on cherche Z sous forme trigonométrique $Z = \rho e^{i\theta}$ où $\rho > 0$.

On a alors $Z^2 = \rho^2 e^{2i\theta}$, on fait ensuite une sorte d'identification entre les modules et les arguments (mais attention...).

Exercice

Trouver les racines carrées de $z = \frac{1-i}{\sqrt{3}-i}$.

On rappelle que $\cos \frac{7\pi}{12} = \frac{\sqrt{2}-\sqrt{6}}{4}$ et $\sin \frac{7\pi}{12} = \frac{\sqrt{2}+\sqrt{6}}{4}$

Correction

Il faut écrire z sous forme trigonométrique, on multiplie le dénominateur par la quantité conjuguée (non nécessaire) :

$$z = \frac{(1-i)(\sqrt{3}+i)}{3+1} = \frac{(1+\sqrt{3})+i(1-\sqrt{3})}{4}$$

$$|z|^2 = \frac{1}{16}((1+\sqrt{3})^2 + (1-\sqrt{3})^2) = \frac{1}{2} \implies |z| = \frac{1}{\sqrt{2}}$$

Si $\arg(z) = \theta$, alors $\cos \theta = \frac{\sqrt{2}}{4}(1+\sqrt{3}) = \sin \frac{7\pi}{12}$ et $\sin \theta = \frac{\sqrt{2}}{4}(1-\sqrt{3}) = \cos \frac{7\pi}{12}$.

Donc $\theta = \frac{\pi}{2} - \frac{7\pi}{12} = \frac{-\pi}{12}$ Les racines carrées de z sont alors : $Z_1 = \frac{1}{2^{1/4}} e^{-i\theta/24}$ et $Z_2 = -\frac{1}{2^{1/4}} e^{-i\theta/24}$.

La méthode-algorithmique précédente nous permet d'affirmer :

Proposition - Deux racines complexes

Tout complexe non nul possède exactement deux racines carrées complexes (opposées).

Résolution algébrique

💡 Truc & Astuce pour le calcul - Racine carrée. Exploitation de la forme algébrique

On considère donc un complexe non nul z écrit sous forme algébrique $z = x + iy$, et on cherche Z sous forme algébrique $Z = X + iY$.

Le principe est d'écrire l'égalité des modules, des parties réelles et imaginaires de z et Z^2 pour se ramener à une résolution simple de système

donnant X^2, Y^2 et le signe de XY .

$$Z^2 = z \Leftrightarrow \begin{cases} X^2 + Y^2 = \sqrt{x^2 + y^2} \\ X^2 - Y^2 = x \\ 2XY = y \end{cases}$$

On résout le système formée par les deux premières équations, la troisième donne le signe de XY .

Exercice

Déterminer les racines carrées de $2 - 3i$.

Correction

On considère $Z = X + iY$ avec $Z^2 = 2 - 3i$.

Donc $|Z|^2 = X^2 + Y^2 = |Z^2| = \sqrt{4 + 9} = \sqrt{13}$.

Puis $\operatorname{Re}(Z^2) = X^2 - Y^2 = 2$.

On a donc $X^2 = \frac{2 + \sqrt{13}}{2}$ et $Y^2 = -1 + \frac{\sqrt{13}}{2}$.

Et comme $\operatorname{Im}(Z^2) = 2XY = -3 < 0$, X et Y sont de signe opposé.

Ainsi $Z = \pm \left(\sqrt{1 + \frac{\sqrt{13}}{2}} - i \sqrt{-1 + \frac{\sqrt{13}}{2}} \right)$

Equation du second degré

Le théorème suivant a déjà été vu. Mais ici, on insiste sur le fait que les coefficients peuvent être des nombres complexes.

Proposition - Nombre de racines et degré

L'équation $az^2 + bz + c = 0$, avec $(a, b, c) \in \mathbb{C}^3$, $a \neq 0$, admet deux solutions complexes (éventuellement confondues) $z_1 = \frac{-b - \delta}{2a}$ et $z_2 = \frac{-b + \delta}{2a}$ où δ est une racine carrée complexe de $b^2 - 4ac$.



Remarque - Bien connu...

On retrouve la résolution déjà connue d'une équation du second degré à coefficients réels.

Proposition - Théorème de Viète

Soient $(S, P) \in \mathbb{C}^2$. Les solutions du système

$$\begin{cases} z_1 + z_2 = S \\ z_1 \times z_2 = P \end{cases}$$

sont exactement (à permutation près) les solutions de $z^2 - Sz + P = 0$

Exercice

Résoudre dans $\mathbb{C}$ le système d'équation $\begin{cases} z_1 + z_2 = 3 \\ z_1 \times z_2 = 1 - 3i \end{cases}$.

Correction

Il faut trouver les solutions de l'équation $z^2 - 3z + 1 - 3i = 0$.

Le discriminant est $\Delta = 9 - 4 + 12i = 5 + 12i$.

On cherche $\delta = a + ib$ tel que $\delta^2 = \Delta$, donc

$$|\delta|^2 = a^2 + b^2 = |\delta^2| = |\Delta| = \sqrt{25 + 144} = \sqrt{169} = 13.$$

$$\Re(\delta^2) = a^2 - b^2 = \Re(\Delta) = 5.$$

$$\text{Donc } a^2 = \frac{13+5}{2} = 9 \text{ et } b^2 = 4.$$

Enfin, comme $2ab = \Im(\delta^2) = \Im(\Delta) = 12 > 0$, on a donc $\delta = 3 + 2i$ ou $\delta = -3 - 2i$.

Et par conséquent, les racines de l'équation sont (à permutation près) :

$$z_1 = \frac{3 + 3 + 2i}{2} = 3 + i \text{ et } z_2 = \frac{3 - 3 - 2i}{2} = -i.$$

4.2. Racines n -ièmes de l'unité

Pour aller plus loin - Groupes $(\mathbb{U}_n, \times)$

L'ensemble $\mathbb{U}_n$ des racines n -ième de l'unité, avec la loi de multiplication $\times$ en fait un groupe.

Nous reprendrons son étude plus précisément, dans quelques semaines.

Théorème - Les n solutions de $z^n = 1$

Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Les n racines n -ièmes de l'unité, c'est à dire les solutions de l'équation $z^n = 1$, sont les n nombres $e^{\frac{2ik\pi}{n}}$ avec $k \in \{0, 1, \dots, n-1\}$.

On note $U_n = \left\{ e^{\frac{2ik\pi}{n}} ; k \in \{0, 1, \dots, n-1\} \right\}$

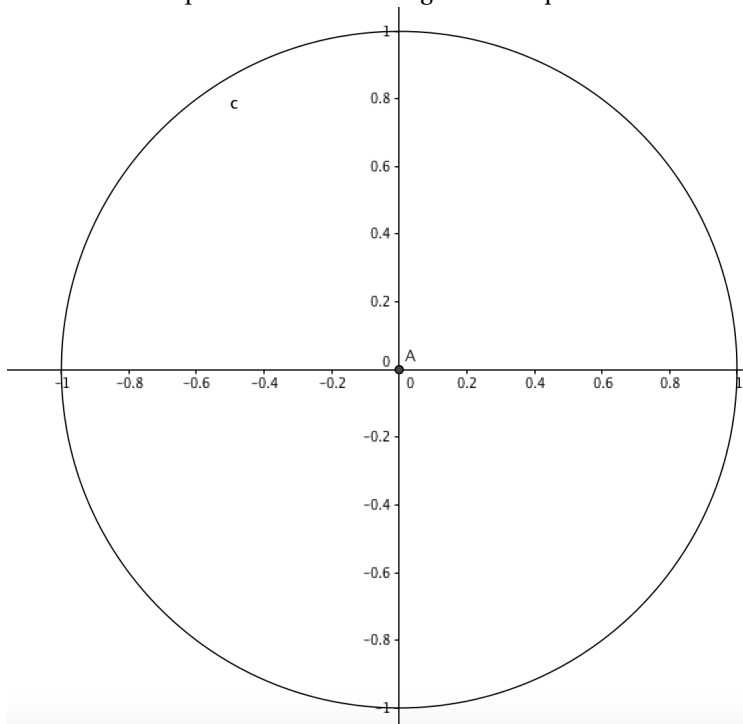
On obtient donc pour

$n = 2$: 1 et -1 ;

$n = 3$: 1, $j = e^{\frac{2i\pi}{3}} = \exp \frac{2i\pi}{3}$ et $j^2 = \bar{j} = e^{\frac{4i\pi}{3}} = \exp \frac{4i\pi}{3}$;

$n = 4$: 1, i , -1 et $-i$.

Il faut savoir les placer sur le cercle trigonométrique.

**Proposition - Somme des racines n -ième**

Soit $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 2$. La somme des racines n -ièmes de l'unité est nulle.

En particulier $1 + j + j^2 = 0$.

Démonstration

On peut identifier dans le développement polynomiale ou faire le calcul :

$$\sum_{k=0}^{n-1} e^{\frac{2ik\pi}{n}} = \sum_{k=0}^{n-1} \left(e^{\frac{2i\pi}{n}} \right)^k = 1 \frac{1 - e^{2in\pi/n}}{1 - e^{2i\pi/n}} = 0 \quad \square$$

4.3. Racines n -ièmes d'un nombre complexe**Théorème - Racines n -ièmes de z_0**

Soient $z_0 \in \mathbb{C}^*$ et $n \in \mathbb{N}^*$. Alors z_0 a exactement n racines n -ièmes (solutions de $z^n = z_0$).

Si $z_0 = |z_0|e^{i\alpha}$, alors ce sont les

$$z_k = |z_0|^{1/n} e^{i(\frac{\alpha}{n} + \frac{2k\pi}{n})} \text{ où } k \in \{0, 1, \dots, n-1\}.$$

Exercice

Déterminer les racines n -ièmes de $\frac{1+\sqrt{3}i}{1-i}$.

On rappelle que $\cos \frac{7\pi}{12} = \frac{\sqrt{2}-\sqrt{6}}{4}$ et $\sin \frac{7\pi}{12} = \frac{\sqrt{2}+\sqrt{6}}{4}$.

Correction

On note $z = \frac{1+\sqrt{3}i}{1-i} = \frac{(1+\sqrt{3}i)(1+i)}{(1-i)(1+i)} = \frac{(1-\sqrt{3})+i(1+\sqrt{3})}{2} = \sqrt{2} \times \left(\frac{\sqrt{2}-\sqrt{6}}{4} + i \frac{\sqrt{2}+\sqrt{6}}{4} \right) = \sqrt{2} e^{i \frac{7\pi}{12}}$.

Ainsi, les racines n -ièmes de z sont les nombres $\rho \epsilon_k$, pour $k \in \{0, 1, \dots, n-1\}$, avec $\rho = 2^{1/2n}$ et $\epsilon_k = e^{i \frac{7\pi}{12n} + \frac{2k\pi}{n}}$.

Exercice

Résoudre dans $\mathbb{C}$ l'équation $(z-1)^6 + (z+1)^6 = 0$.

Correction

On a donc $\left(\frac{z-1}{z+1} \right)^6 = -1$. Puis $\frac{z-1}{z+1}$, racine 6-ième de $-1 = e^{i\pi}$.

Donc $\frac{z-1}{z+1} = \epsilon_k$, avec $k \in \{0, 1, \dots, 5\}$ et $\epsilon_k = e^{i(2k+1)\pi/6}$.

Et ensuite $z-1 = \epsilon_k(z+1)$ donc $(1-\epsilon_k)z = 1+\epsilon_k$, donc $z_k = \frac{1+\epsilon_k}{1-\epsilon_k}$.

En factorisant par l'angle moitié : $z_k = \frac{\cos(\frac{2k+1}{12}\pi)}{-i \sin(\frac{2k+1}{12}\pi)} = \frac{i}{\tan(\frac{2k+1}{12}\pi)}$.

On voit bien sur ces exemples qu'il est préférable d'exploiter la forme géométrique lorsqu'on cherche des racines de nombres complexes...

5. $\mathbb{R}^2 = \mathbb{C} = \mathcal{P}$ **5.1. Regard géométrique sur le plan complexe****Proposition - Identification**

On munit le plan $\mathcal{P}$ d'un repère orthonormé $(O, \vec{i}, \vec{j})$.

Soient A, B, A', B' quatre points du plan. On a alors (*mesure des angles orientés de vecteurs*) :

$$|z_A| = OA$$

$$AB = |z_B - z_A|$$

$$\arg z_A \equiv (\vec{i}, \overrightarrow{OA})[2\pi] \quad \text{et plus généralement : } \arg(z_B - z_A) \equiv (\vec{i}, \overrightarrow{AB})[2\pi]$$

$$\arg\left(\frac{z_{B'} - z_{A'}}{z_B - z_A}\right) \equiv (\overrightarrow{AB}, \overrightarrow{A'B'})[2\pi]$$

Le dernier résultat, essentiel, mérite une démonstration

Démonstration

Il s'agit d'angle orienté :

$$(\overrightarrow{AB}, \overrightarrow{A'B'}) = (\vec{i}, \overrightarrow{A'B'}) - (\vec{i}, \overrightarrow{AB}) = \arg(z_{B'} - z_{A'}) - \arg(z_B - z_A) = \arg\left(\frac{z_{B'} - z_{A'}}{z_B - z_A}\right)$$

□

🔗 Analyse - Le nombre $Z = z' \times \bar{z}$

Etant donné deux vecteurs $\overrightarrow{AB}$ d'affixe $z (= z_B - z_A)$ et $\overrightarrow{A'B'}$ d'affixe $z' (= z_{B'} - z_{A'})$, alors le dernier calcul pour trouver l'angle entre les deux vecteurs conduit à nous intéresser au nombre complexe :

$$Z = z' \times \bar{z}$$

Son argument donne l'angle (orienté) entre ces deux vecteurs.

Définition - Le complexe Z

Soient A, B, A', B' quatre points du plan d'affixe $z_A, z_B, z_{A'}$ et $z_{B'}$ respectivement.

On note $Z = (z_{B'} - z_{A'}) \times \overline{(z_B - z_A)}$.

Alors

$$\arg Z \equiv (\overrightarrow{AB}, \overrightarrow{A'B'})[2\pi] \quad \text{et} \quad |Z| = \|\overrightarrow{AB}\| \times \|\overrightarrow{A'B'}\|$$

où $\|\overrightarrow{u}\| = \sqrt{x^2 + y^2}$ est par définition la norme (longueur) du vecteur $\overrightarrow{u}(x, y)$.

Et donc

$$Z = \|\overrightarrow{AB}\| \|\overrightarrow{A'B'}\| \left[\cos(\overrightarrow{AB}, \overrightarrow{A'B'}) + i \sin(\overrightarrow{AB}, \overrightarrow{A'B'}) \right]$$

Le calcul donne :

Proposition - Partie réelle et imaginaire de Z

Avec les mêmes notations et en notant $\overrightarrow{u} = \overrightarrow{AB}$ d'affixe $z = z_B - z_A = x + iy$ et $\overrightarrow{u'} = \overrightarrow{A'B'}$ d'affixe $z' = z_{B'} - z_{A'} = x' + iy'$.
On rappelle que $Z = z' \times \overline{z}$. On a alors :

$$\operatorname{Re}(Z) = \|\overrightarrow{AB}\| \|\overrightarrow{A'B'}\| \cos(\overrightarrow{AB}, \overrightarrow{A'B'}) = xx' + yy'$$
$$\operatorname{Im}(Z) = \|\overrightarrow{AB}\| \|\overrightarrow{A'B'}\| \sin(\overrightarrow{AB}, \overrightarrow{A'B'}) = xy' - x'y$$

Démonstration

Il s'agit juste de vérifier l'égalité avec les parties réelles et imaginaires de z et z' .

$$Z = z \times \overline{z'} = (x + iy) \times (x' - iy') = (xx' + yy') + i(xy' - x'y)$$

□

5.2. Lignes de niveau

Une droite est un ensemble de points alignés. Pour définir une (équation de) droite, on exploite donc les deux points de vue sur l'alignement.

Théorème - Utilisation des complexes - Droite

1. La droite (AB) privée des points A et B (d'affixes respectives a et b) est l'ensemble des points M d'affixe z vérifiant

$$\arg\left(\frac{z-b}{z-a}\right) \equiv 0[\pi].$$

2. La droite (AB) privée du point A est l'ensemble des points M d'affixe z vérifiant

$$\frac{z-b}{z-a} = \overline{\left(\frac{z-b}{z-a}\right)}$$

3. La droite (AB) est l'ensemble des points M d'affixe z vérifiant

$$(z-b)(\overline{z-a}) = \overline{(z-b)}(z-a).$$

 **Pour aller plus loin - Ligne de niveau circulaire**

En fait l'ensemble des points M d'affixe z vérifiant

$$\arg\left(\frac{z-b}{z-a}\right) \equiv \theta[\pi]$$

est toujours un cercle (de rayon infinie si $\theta \equiv 0[\pi]$) passant par A et B (mais privé de ces points).
Pour démontrer ce résultat, en suivant les mêmes idées que lors de la démonstration précédente, on peut utiliser une information supplémentaire : le centre I de ce cercle se trouve évidemment sur la médiatrice de $[AB]$ et l'angle $(\overrightarrow{IA}, \overrightarrow{IB}) \equiv 2\theta[\pi]$ (cf. angle au centre et angle au sommet dans un cercle...).

Démonstration

Notons $\mathcal{D}$, la droite (AB) privée des points A et B (pour avoir un dénominateur non nul dans le calcul).

$$M(z) \in \mathcal{D} \iff (\overrightarrow{AM}, \overrightarrow{BM}) \equiv 0[\pi] \iff \arg\left(\frac{z-b}{z-a}\right) \equiv 0[\pi]$$

Et

$$M(z) \in \mathcal{D} \iff \operatorname{Im}((b-z)\overline{(a-z)}) = 0 \iff (b-z)\overline{(a-z)} \in \mathbb{R} \iff (z-b)(\overline{z-a}) = \overline{(z-b)}(\overline{z-a})$$
$$\iff (z-b)(\overline{z-a}) = \overline{(z-b)}(z-a) \iff \frac{z-b}{z-a} = \overline{\left(\frac{z-b}{z-a}\right)}$$

□

Exercice

Donner l'équation de la droite (complexe) qui passe par les points $A(1+i)$ et $B(2-i)$.

Correction

$$\begin{aligned} M(z) \in (AB) &\iff (z - (1+i))\overline{(z - (2-i))} = \overline{(z - (1+i))}(z - (2-i)) \iff z\bar{z} - (2+i)z - (1+i)\bar{z} + (1+3i) = z\bar{z} - (1+i)z - (2-i)\bar{z} + 1-3i \\ &\iff (1+2i)z - (1-2i)\bar{z} - 6i = 0 \end{aligned}$$

On peut vérifier que A et B appartiennent bien à la droite :

$$(1+2i)(1+i) - (1-2i)(1-i) = 2i\operatorname{Im}((1+2i)(1+i)) = 6i \text{ et } 2i\operatorname{Im}((1+2i)(2-i)) = 6i.$$

Théorème - Ligne de niveau - Cercle

Soient A, B, C trois points distincts d'affixes respectives a, b et c .

1. $(AB) \perp (AC) \iff \arg\left(\frac{c-a}{b-a}\right) \equiv \frac{\pi}{2} [\pi]$
2. L'ensemble des points M d'affixe z vérifiant

$$\arg\left(\frac{z-b}{z-a}\right) \equiv \frac{\pi}{2} [\pi]$$

est le cercle de diamètre $[AB]$ privé des points A et B .

3. L'ensemble des points M d'affixe z vérifiant

$$\frac{z-b}{z-a} = -\overline{\left(\frac{z-b}{z-a}\right)}$$

est le cercle de diamètre $[AB]$ privé du point A .

4. L'ensemble des points M d'affixe z vérifiant $(z-b)\overline{(z-a)} = -\overline{(z-b)}(z-a)$ est le cercle de diamètre $[AB]$.

Démonstration

Le premier point découle d'une proposition précédente.

Nous allons procéder en deux temps (double inclusion d'ensemble).

On note $\mathcal{E} = \left\{ M(z) \in \mathbb{C} \mid \arg \frac{z-b}{z-a} \equiv \frac{\pi}{2} [\pi] \right\}$ et $\mathcal{C}$ le cercle de diamètre $[AB]$.

Il allons de montrer, par double inclusion, que $\mathcal{E} = \mathcal{C} \setminus \{A, B\}$.

- Le centre du cercle $\mathcal{C}$ est K d'affixe $k = \frac{a+b}{2}$ et de rayon $r = \frac{1}{2}|AB| = \frac{|b-a|}{2}$

$$z \in \mathcal{C} \setminus \{A, B\} \iff z = k + re^{i\theta} \text{ avec } \theta \neq \theta_0 [\pi]$$

où $\theta_0 = \arg(a-b) = (\vec{i}, \vec{BA})$, donc $a-b = 2re^{i\theta_0}$.

Or

$$\frac{z-b}{z-a} = \frac{k-b+re^{i\theta}}{k-a+re^{i\theta}} = \frac{(a-b)+2re^{i\theta}}{(b-a)+2re^{i\theta}} = \frac{e^{i\theta}+e^{i\theta_0}}{e^{i\theta}-e^{i\theta_0}} = \frac{2e^{i\frac{\theta+\theta_0}{2}} \cos \frac{\theta-\theta_0}{2}}{2e^{i\frac{\theta+\theta_0}{2}} i \sin \frac{\theta-\theta_0}{2}} = -\frac{\cos \frac{\theta-\theta_0}{2}}{\sin \frac{\theta-\theta_0}{2}} i$$

Donc $\arg\left(\frac{z-b}{z-a}\right) \equiv \arg(-i) \equiv \frac{\pi}{2} [\pi]$. Donc $\mathcal{C} \setminus \{A, B\} \subset \mathcal{E}$.

- Réciproquement, si $z \in \mathcal{E}$, il existe $R \in \mathbb{R}$ avec $z \neq a, b$

$$\frac{z-b}{z-a} = Ri \iff z-b = Ri(z-a) \iff (1-Ri)z = b-Ria \iff z = \frac{b-Ria}{1-Ri} = \frac{(b+R^2a) + Ri(b-a)}{1+R^2}$$

Donc, toujours avec $k = \frac{a+b}{2}$, affixe de K , milieu de $[AB]$,

$$z-k = z - \frac{a+b}{2} = \frac{(b-a)[1-R^2+2Ri]}{2(1+R^2)} \implies |z-k| = \frac{|b-a| \times |1-R^2+2Ri|}{2(1+R^2)} = \frac{|b-a|}{2}$$

Ce nombre est constant (indépendant de z), c'est le rayon du cercle représenté par $\mathcal{E}$.

Et on a donc $\mathcal{E} \subset \mathcal{C} \setminus \{A, B\}$

Pour finir, nous savons que si $Z \neq 0$,

$$\arg(Z) \equiv \frac{\pi}{2} [\pi] \iff Z \in i\mathbb{R} \iff Z = -\bar{Z}$$

□

5.3. Transformations du plan (point de vue complexe)**Transformations « élémentaires »**

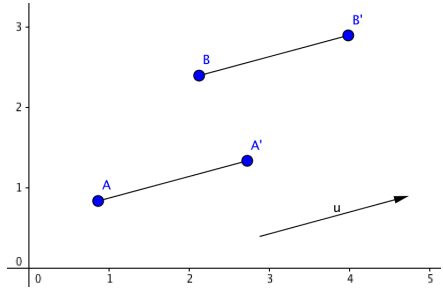
Définition - Transformation du plan

On appelle transformation du plan toute bijection du plan dans lui-même.

⚠ Attention - Projection

↗ Une projection sur une droite n'est pas une transformation du plan.

✳ Représentation - Translation de vecteur $\vec{u}$



Définition - Translation

On appelle translation de vecteur $\vec{u}$ l'application

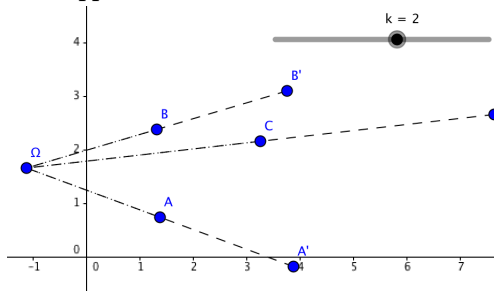
$$t_{\vec{u}} : \mathcal{P} \rightarrow \mathcal{P}$$
$$M \mapsto M' \text{ tel que } \overrightarrow{MM'} = \vec{u}$$

En complexes, $t_{\vec{u}}$ est représentée par l'application de $\mathbb{C}$ dans $\mathbb{C}$ définie par

$$z \mapsto z + z_0$$

où z_0 est l'affixe du vecteur $\vec{u}$.

✳ Représentation - Homothétie de centre Ω et de rapport $k = 2$



Définition - Homothétie

On appelle homothétie de centre Ω et de rapport le réel $k \neq 0$ l'application

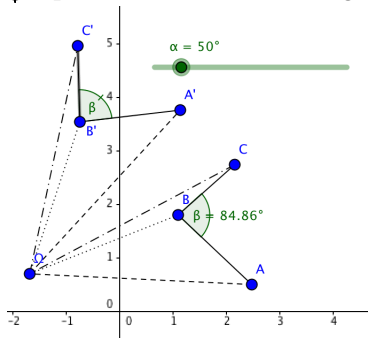
$$h_{\Omega, k} : \mathcal{P} \rightarrow \mathcal{P}$$
$$M \mapsto M' \text{ tel que } \overrightarrow{\Omega M'} = k \overrightarrow{\Omega M}$$

En complexes, $h_{\Omega, k}$ est représentée par l'application de $\mathbb{C}$ dans $\mathbb{C}$ définie par

$$z \mapsto z_0 + k(z - z_0)$$

où z_0 est l'affixe du point Ω .

✳ Représentation - Rotation d'angle α



Définition - Rotation

On appelle rotation de centre Ω et d'angle θ l'application

$$R_{\Omega, \theta} : \mathcal{P} \rightarrow \mathcal{P}$$
$$M \mapsto M' \text{ tel que } \begin{cases} \Omega M' = \Omega M \\ (\overrightarrow{\Omega M}, \overrightarrow{\Omega M'}) \equiv \theta [2\pi] \end{cases} \text{ si } M \neq \Omega$$
$$\Omega \mapsto \Omega$$

En complexes, $R_{\Omega, \theta}$ est représentée par l'application de $\mathbb{C}$ dans $\mathbb{C}$ définie par

$$z \mapsto z_0 + e^{i\theta}(z - z_0)$$

où z_0 est l'affixe du point Ω .

Similitudes (directes)

Il s'agit de composition de rotation et d'homothétie...

Définition - Similitude directe

On appelle similitude directe du plan toute transformation représentée dans le plan complexe par une application de la forme

$$z \mapsto az + b$$

avec $(a, b) \in \mathbb{C}^* \times \mathbb{C}$.

Remarque - Les transformations élémentaires

Translations, homothéties et rotations sont des similitudes directes, il suffit de regarder leur expression en complexe.

Analyse - Résultats caractéristiques

Si A, B sont deux points distincts d'images respectives A', B' par la transformation associée à $z \mapsto az + b$, alors

$$(\overrightarrow{AB}, \overrightarrow{A'B'}) \equiv \arg a [2\pi] \text{ et } \frac{A'B'}{AB} = |a|.$$

Proposition - Similitude directe

Une similitude directe conserve les angles et les rapports des distances.

Si A, B, C sont trois points distincts d'images respectives A', B', C' par Alors

$$(\overrightarrow{AB}, \overrightarrow{AC}) \equiv (\overrightarrow{A'B'}, \overrightarrow{A'C'}) [2\pi] \quad \text{et} \quad \frac{AB}{AC} = \frac{A'B'}{A'C'}$$

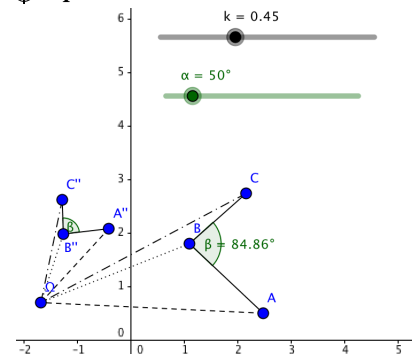
Démonstration

Supposons que la transformation est $z \mapsto az + b$. Et notons z_M , l'abbé du point M , générique.

$$\frac{z_{A'} - z_{B'}}{z_{A'} - z_{C'}} = \frac{az_A + b - az_B - b}{az_A + b - az_C - b} = \frac{z_A - z_B}{z_A - z_C}$$

En prenant l'argument et le module, on retrouve respectivement la conservation des angles et des longueurs. $\square$

*Représentation - Similitude (directe)



Théorème - Caractérisation

Soit f la transformation du plan représentée par $z \mapsto az + b$ avec $a \in \mathbb{C}^*, b \in \mathbb{C}$.

- Si $a = 1$, f est la translation de vecteur d'abbé b .
- Si $a \neq 1$, f admet un unique point fixe (point invariant) $\Omega(\frac{b}{1-a})$ appelé centre de la similitude.
 f s'écrit alors : $f = h \circ r = r \circ h$ avec
 - r rotation de centre Ω d'angle de mesure $\arg a$
 - h homothétie de centre Ω et de rapport $|a|$.

On dit que $|a|$ est le rapport de la similitude, et $\arg a$ est (la mesure de) l'angle de la similitude.

Démonstration

Soit $\Omega(z)$, un point fixe de f i.e. : $z = f(z)$ i.e. $z = az + b$, donc $z = \frac{b}{1-a}$ ($a \neq 1$).

On a donc un unique point fixe. Notons $z_0 = \frac{b}{1-a}$.

Ainsi, pour tout $z \in \mathbb{C}$,

$$f(z) - z_0 = f(z) - f(z_0) = (az + b) - (az_0 + b) = a(z - z_0) \quad \implies \quad f(z) = z_0 + a(z - z_0)$$

En notant $a = |a|e^{i\arg(a)}$, on retrouve le produit complexe ou la composition de transformation de la rotation ($\times e^{i\theta}$) et de l'homothétie ($\times |a|$). $\square$

Remarque - Cas particuliers avec $a \neq 1$:

- Si $a \in \mathbb{R}^*$, f est l'homothétie de centre Ω de rapport a .
- Si $|a| = 1$, f est la rotation de centre Ω , d'angle $\theta = \arg a$.

Corollaire - Caractérisation de la similitude

La similitude de centre d'abbé z_0 , de rapport k et d'angle θ est représentée par

$$z \mapsto z_0 + ke^{i\theta}(z - z_0).$$

✂ Savoir faire - Reconnaître une similitude

Etant donnée une transformation, pour reconnaître une similitude il faut :

1. chercher le point fixe : la solution de $f(z) = z$.
On le note z_0 , c'est le centre de la similitude.
2. chercher le complexe a tel que $f(z) - z_0 = a(z - z_0)$.
Ce complexe a donne le rapport et l'angle de la similitude

Proposition - Composée de similitudes

La composée de deux similitudes est une similitude dont le rapport est le produit des rapports et l'angle, la somme des angles.

On a les cas particuliers suivants :

- la composée de deux translations est une translation de vecteur la somme des deux vecteurs,
- la composée de deux homothéties est soit une homothétie soit une translation,
- la composée de deux rotations de même centre est une rotation de même centre et d'angle la somme des deux angles (éventuellement d'angle nul, i.e. l'identité du plan)
- la composée de deux rotations de centres distincts, d'angles respectifs θ et θ' est :
 - une rotation si $\theta + \theta' \not\equiv 0[2\pi]$
 - une translation (éventuellement de vecteur nul, i.e. l'identité) sinon.

Démonstration

Considérons les deux similitudes $z \mapsto az + b$ et $z \mapsto a'z + b'$.

La composée des deux similitudes est

$$z \mapsto a(a'z + b') + b = aa'z + (ab' + b)$$

On reconnaît, à cas particuliers près, une similitude. Pour les cas particuliers, on reprend chacun dans le même ordre :

- la composée de deux translations est une translation de vecteur la somme des deux vecteurs.
Dans ce cas $a = a' = 1$, on a bien une translation.
- la composée de deux homothéties est soit une homothétie soit une translation.
Dans ce cas $a, a' \in \mathbb{R}$, donc $aa' \in \mathbb{R}$; on a donc une homothétie ou une translation (si $aa' = 1$)
- la composée de deux rotations de même centre est une rotation de même centre et d'angle la somme des deux angles (éventuellement d'angle nul, i.e. l'identité du plan).
Dans ce cas, en notant Ω ce centre : $r \circ r'(\Omega) = r(\Omega) = \Omega$. Donc Ω est centre de la similitude.
Comme $a, a' \in \mathbb{U}$, alors $aa' \in \mathbb{U}$ et donc cette similitude est une rotation.
Son angle est $\arg(aa') = \arg(a) + \arg(a')$.
- la composée de deux rotations de centres distincts, d'angles respectifs θ et θ' .
On a $a = e^{i\theta}$ et $a' = e^{i\theta'}$, donc il s'agit de l'application $z \mapsto e^{i(\theta+\theta')}z + (ab' + b)$.
Et donc il s'agit d'une
 - rotation si $\theta + \theta' \not\equiv 0[2\pi]$
 - translation (éventuellement de vecteur nul, i.e. l'identité) sinon.

□

Corollaire - Transformation réciproque (ou inverse)

On a les transformations réciproques suivantes :

$$t_{\vec{u}}^{-1} = t_{-\vec{u}}; \quad h_{\Omega, k}^{-1} = h_{\Omega, \frac{1}{k}}; \quad R_{\Omega, \theta}^{-1} = R_{\Omega, -\theta}.$$

Proposition - Transformation du plan

Etant donné deux segments $[MN]$ et $[M'N']$ de longueurs non nulles, il existe une et une seule similitude directe transformant M en M' et N en N' .

Démonstration

On peut typiquement faire une démonstration en analyse-synthèse.

Supposons que cette transformation existe, notée $z \mapsto az + b$.

On a donc $z_{M'} = az_M + b$ et $z_{N'} = az_N + b$. Et donc $a = \frac{z_{M'} - z_{N'}}{z_M - z_N}$.

a est donc unique et de même $b = z_{M'} - \frac{z_{M'} - z_{N'}}{z_M - z_N} z_M$.

Mais pour s'assurer de l'existence, il faut qu'on retrouve bien $az_N + b = z_{N'}$:

$$az_N + b = \frac{z_{M'} - z_{N'}}{z_M - z_N} z_N + z_{M'} - \frac{z_{M'} - z_{N'}}{z_M - z_N} z_M = \frac{(z_{M'} - z_{N'})(z_N - z_M)}{z_M - z_N} + z_{M'} = -z_{M'} + z_{N'} + z_{M'} = z_{N'}$$

□

Symétries**Définition - Symétries**

On appelle :

- Symétrie centrale de centre Ω l'application

$$s_{\Omega} : \mathcal{P} \rightarrow \mathcal{P} \\ M \mapsto M' \text{ tel que } \overrightarrow{\Omega M'} = -\overrightarrow{\Omega M}$$

En complexes, s_{Ω} est représentée par l'application de $\mathbb{C}$ dans $\mathbb{C}$ définie par $z \mapsto 2z_0 - z$ où z_0 est l'abscisse du point Ω .

- Symétrie orthogonale d'axe la droite $\mathcal{D}$ (ou réflexion d'axe $\mathcal{D}$) l'application

$$s_{\mathcal{D}} : \mathcal{P} \rightarrow \mathcal{P} \\ M \mapsto M' \text{ tel que } \begin{cases} M' = M \text{ si } M \in \mathcal{D} \\ \mathcal{D} \text{ est la médiatrice de } [MM'] \text{ sinon} \end{cases}$$

La symétrie orthogonale par rapport à Ox est représentée par l'application de $\mathbb{C}$ dans $\mathbb{C}$ définie par $z \mapsto \bar{z}$.

Remarque - Symétrie centrale

Une symétrie centrale peut être considérée comme une homothétie de rapport -1 ou une rotation d'angle π , c'est une similitude directe.

Attention - Réflexion

↗ Une réflexion n'est pas une similitude directe

Proposition - Involution

Une symétrie est une transformation du plan : $s^{-1} = s$.

Démonstration

Toute involution : ($s^2 = \text{id}$) est nécessairement bijective car $\forall y, \exists x = s(y)$ tel que $y = s(x)$.

En effet $s(x) = s(s(y)) = s^2(y) = y$.

Toute symétrie est une involution :

- si $s_{\Omega}(M) = M'$ et $s_{\Omega}(M') = M''$, alors $\overrightarrow{\Omega M} = -\overrightarrow{\Omega M'} = \overrightarrow{\Omega M''}$, et donc $M = M'' = s_{\Omega}^2(M)$.
- si $s_{\mathcal{D}}(M) = M'$ et $s_{\mathcal{D}}(M') = M''$, alors $\mathcal{D}$ est la médiatrice de $[MM']$ et de $[M'M'']$, donc (MM') et $(M'M'')$ sont parallèles (perpendiculaire à une même troisième) et comme elles ont un point commun : M' , ces droites sont confondues, donc M, M', M'' sont alignés.
 $\mathcal{D}$ étant médiatrice de $[MM']$ et de $[M'M'']$, les milieux de $[MM']$ et de $[M'M'']$ sont confondus.
 Et finalement : $M = M'' = s_{\mathcal{D}}^2(M)$

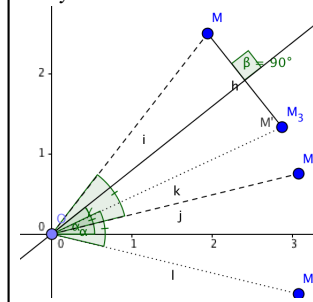
□

Pour aller plus loin - Symétrie axiale (orthogonale) et composition

Une réflexion peut s'écrire comme une composée de similitude directe et de $\text{conj} : z \mapsto \bar{z}$. La figure suivant donne une décomposition possible :

$$r(z) = \left[R_{0,\theta} \circ \text{conj} \circ R_{0,\theta}^{-1} \right](z)$$

où θ est l'angle entre l'axe de abscisse et l'axe de symétrie.

**Pour aller plus loin - Inversion**

L'inversion est une transformation essentielle en géométrie projective.

L'inversion par rapport au cercle $\mathcal{C}$ de centre $\Omega(\omega)$ et de rayon $r \in \mathbb{R}$ est l'application $M(z) \mapsto M'(z')$ tel que $(z - \omega) \times (z' - \omega) = r^2$.

Pour que Ω puisse avoir une image, on la défi-

6. Bilan

Synthèse

- ↪ Les relations trigonométriques permettent d'obtenir une relation algébrique simple lorsqu'on considère la fonction d'EULER à valeurs complexes $t \mapsto \cos t + i \sin t$, notée $e^{it} : e^{i(a+b)} = e^{ia} \times e^{ib}$. A partir de celle-ci, on retrouve toutes les formules (en exploitant la relation de DE MOIVRE, le binôme de NEWTON ou les fonctions linéaires Re ou Im). **A savoir-faire manipuler absolument!**
- ↪ Très souvent la question se pose de manière réciproque : étant donné une longueur de quel angle en est-elle le cos? Le problème, la fonction n'est pas injective : on peut avoir $\theta \neq \theta'$ et $\cos \theta = \cos \theta'$. On restreint donc l'intervalle image. On crée ainsi une fonction réciproque arc cos à la fonction $\cos_{|[0,\pi]} : [0,\pi] \rightarrow [-1,1]$. De même pour les fonctions $\sin_{|[-\frac{\pi}{2},\frac{\pi}{2}]}$ et $\tan_{|[-\frac{\pi}{2},\frac{\pi}{2}]}$.
- ↪ On se pose la même question pour $z \mapsto z^2$ et plus largement $z \mapsto z^n$. Etant donné un nombre complexe $Z = \rho e^{i\alpha}$, il y a exactement n nombres complexes différents $z_1, \dots, z_n$ tels que pour tout $k \in \mathbb{N}_n$, $(z_k)^n = Z$. Ce sont les racines n -ième de Z . Pour les obtenir, on se ramène **aux classiques racines n -ième de l'unité** $e^{2ik\pi/n}$ en divisant par $\sqrt[n]{\rho} e^{i\alpha/n}$.
Au passage, on trouve une méthode complémentaire (algébrique) dans le simple cas de la racine carrée d'un nombre complexe.
- ↪ La géométrie plane (de $\mathbb{R}^2$) se code parfaitement par du calcul, sur $\mathbb{C}$. Les concepts naturels de géométrie (longueur, orthogonalité, parallélisme) se réduisent exactement par du calcul, selon le rêve de Descartes ou de Leibniz.
- ↪ En retour, le calcul complexe simple : addition, multiplication, division devient une opération géométrique : translation, similitude sans ou avec conjugaison respectivement voire inversion...

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Truc & Astuce pour le calcul - Factorisation de l'angle moitié
- Savoir-faire - Linéarisation
- Savoir-faire - Expression de $\cos(nt)$ et $\sin(nt)$ en fonction de $\cos t$ et $\sin t$
- Truc & Astuce pour le calcul - Racine carrée. Exploitation de la forme trigonométrique
- Truc & Astuce pour le calcul - Racine carrée. Exploitation de la forme algébrique
- Savoir-faire - Obtenir l'équation d'une droite (avec un point et un vecteur directeur ou avec deux points)
- Savoir-faire - Interprétation en terme de projection
- Savoir-faire - Obtenir l'équation d'une droite (avec un point et un vecteur normal)
- Savoir-faire - Reconnaître une similitude

Notations

Notations	Définitions	Propriétés	Remarques
Re, Im	Fonctions partie réelles et parties imaginaires, appliquées à un nombre complexe	Elles sont $\mathbb{R}$ -linéaires ($\forall a_1, a_2 \in \mathbb{R}, z_1, z_2 \in \mathbb{C}, \operatorname{Re}(a_1 z_1 + a_2 z_2) = a_1 \operatorname{Re}(z_1) + a_2 \operatorname{Re}(z_2) \dots$)	
$e^{i\theta}$	$e^{i\theta} := \cos \theta + i \sin \theta$ (Euler)	$e^{i(\theta+\theta')} = e^{i\theta} \times e^{i\theta'}$	Relations de de Moivre : $\cos \theta = \operatorname{Re}(e^{i\theta}) = \frac{1}{2}(e^{i\theta} + e^{-i\theta})$, $\sin \theta = \operatorname{Im}(e^{i\theta}) = \frac{1}{2i}(e^{i\theta} - e^{-i\theta})$.
j	$j := e^{2i\pi/3} = \frac{-1 + i\sqrt{3}}{2}$	$j^3 = 1, 1 + j + j^2 = 0$	Racine primitive troisième de l'unité (avec $\bar{j} = j^2$)
$\mathbb{U}_n$	Ensemble des racines n -ième de l'unité $\mathbb{U}_n := \{z \in \mathbb{C} \mid z^n = 1\}$	$z \in \mathbb{U}_n$ si et seulement si $\exists !k \in \mathbb{N}_n$ (ou $\exists !k \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$) tq $z = e^{2ik\pi/n}$	Reviendra souvent dans l'année.

Retour sur les problèmes

16. Multiplication des nombres.

$z \times z'$ donne (géométriquement) le nombre complexe obtenu par similitude de centre O , de longueur $|z|$, et d'angle $\arg(z)$ à partir du point $Z'(z')$.

On peut l'obtenir en appliquant le théorème de Thalès. On note I , l'intersection du cercle unité et de la droite OZ' . Puis on trace la parallèle à IZ passant par Z' . L'intersection de cette droite avec OZ donne le point $Z''(z \times z')$.

17. Le centre du triangle équilatéral sur le côté $[AB]$ a pour affixe $z_1 =$

$$\frac{b - e^{i\pi/6}a}{1 - e^{i\pi/6}} = \frac{ibe^{-i\pi/12} - iae^{i\pi/12}}{2 \sin \frac{\pi}{12}} \text{ car } (b - z_1) = e^{i\pi/6}(a - z_1) \dots$$

18. Transformation du plan

Tout le chapitre répond à cet exercice

19. $\cos \theta_2 = i \frac{\sqrt{n_1^2 \sin^2 \theta_1 - n_2^2}}{n_2}$. Pour le reste, voir avec M. Lagoute.

Calcul matriciel

Résumé -

Dans un premier temps nous (re)définissons les opérations matricielles : addition, multiplication par un nombre (ce qui donne un espace vectoriel) et multiplication (ce qui donne avec l'addition un anneau).
 Puis nous nous concentrons sur les matrices carrées; elles jouent un rôle très important, puisque très fréquemment, on est amené à multiplier une matrice par elle-même (pour cela elle doit être carrée). C'est l'occasion de définir et de voir les propriétés des puissances de matrice, ainsi que de la trace.
 On cherche également à inverser de telle matrice (si possible). Le meilleur moyen est d'utiliser un algorithme de Gauss (pivot de Gauss ou algorithme de Gauss-Jordan).

Sommaire

1.	Problèmes	90
2.	Ensemble $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$	91
2.1.	Ensemble des matrices	91
2.2.	Opérations (vectorielles) sur les matrices	92
2.3.	Transposition	94
3.	Multiplication matricielle	95
3.1.	Définition	95
3.2.	Interprétation en terme de systèmes linéaires	96
3.3.	Propriété du produit	97
3.4.	Produit par blocs	99
4.	Les matrices carrées	100
4.1.	L'anneau $(\mathcal{M}_n(\mathbb{K}), +, \times)$	100
4.2.	Puissance de matrices	100
4.3.	Inversibilité d'une matrice	101
4.4.	Quelques sous-ensembles remarquables	104
4.5.	Trace d'une matrice carrée	105
5.	Opérations élémentaires sur les matrices	106
5.1.	Opérations élémentaires sur les lignes d'une matrice	106
5.2.	Opérations élémentaires sur les colonnes d'une matrice	109
5.3.	Transformation par opérations élémentaires (matrices inversibles)	109
6.	Bilan	114

Dans tout le chapitre, m, n, p, q sont des entiers naturels non nuls et $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$ (on pourrait plus généralement considérer que $\mathbb{K}$ est un corps (commutatif)).

1. Problèmes

? Problème 25 - Pourquoi des matrices ?

Pour comprendre le monde qui nous entoure, on mesure des objets puis des dépendances entre ces objets.

Ces dépendances peuvent être multidimensionnelles, elles sont souvent enregistrées dans un tableau. C'est ce que l'on voit en particulier en économétrie, ou des domaines encore plus large : biologie, géographie...

Additionner des nombres a du sens lorsqu'on a des mesures de même unité d'objets de même nature. C'est seulement au XV-ième siècle que les additions se sont généralisées et se sont dégagées de leur signifiants. Peut-on définir une addition des tableaux, qui ait du sens ? Peut-on généraliser cette addition à tous tableaux ?

Quelles sont les propriétés naturelles qui découlent : associativité, commutativité, élément neutre (Groupe) ? Voire : espace vectoriel, avec une multiplication par un scalaire.

? Problème 26 - Pourquoi un tel produit ?

On peut addition des tableaux, peut-on les multiplier ?

Donner une incarnation naturelle dans un problème physique qui justifie la règle de multiplication matricielle :

$$[AB]_{i,j} = \sum_{k=0}^n [A]_{i,k} [B]_{k,j}$$

? Problème 27 - Racines carrées

Puisque le produit de deux matrices existe, la puissance entière en découle : $A^2 = A \times A$ et par récurrence : $A^n = A \times A^{n-1}$.

Peut-on définir des puissances entières négatives : A^{-4} ?

Et plus largement des puissances non entières. Par exemple, la racine carrée de A serait une matrice B tel que $B^2 = A$.

Concrètement, la matrice $A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$ admet-elle une racine carrée ? Plusieurs (combien) ?

? Problème 28 - Anneau non commutatif des matrices

L'anneau des matrices carrées de taille n : $(\mathcal{M}_n(\mathbb{K}), +, \times)$ est un exemple d'anneau non commutatif : $A \times B \neq B \times A$. Cela suggère quelques questions :

- Parmi les propriétés classiques d'anneaux, lesquelles ne sont plus vraies dans cet anneau ?
- Et inversement, existe-t-il des matrices A tel que pour tout B : $A \times B = B \times A$?
- Etant donnée A , existe-t-il une condition simple, nécessaire et/ou suffisante sur B pour que $A \times B = B \times A$?

- On sait que les éléments du groupe $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})^\times := GL_n(\mathbb{K})$ sont les matrices inversibles et ne sont nécessairement pas des diviseurs de 0.

? Problème 29 - Matrices inversibles

Existe-t-il un moyen simple, algorithmique, pour étudier l'inversibilité d'une matrice? Peut-on l'exploiter pour obtenir également A^{-1} (dans le cas où A est inversible)?

2. Ensemble $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$

Cet ensemble est considéré comme un espace vectoriel ici.

2.1. Ensemble des matrices

Définition - Matrices

Une matrice à n lignes et p colonnes à coefficients dans $\mathbb{K}$ est une famille $(a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$ d'éléments de $\mathbb{K}$ indexée par $\llbracket 1, n \rrbracket \times \llbracket 1, p \rrbracket$. On parle aussi de matrice de type (n, p) ou de matrice $n \times p$. On note $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ l'ensemble des matrices à n lignes et p colonnes à coefficients dans $\mathbb{K}$. Si $A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$,

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1p} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2p} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{np} \end{pmatrix} = (a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} = (a_{i,j})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$$

a_{ij} est le coefficient de la i -ième ligne, j -ième colonne.

Deux matrices A et B sont donc égales si elles ont même nombre de lignes, même nombre de colonnes et mêmes coefficients.

Si $n = p$ on note $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ l'ensemble des matrices carrées d'ordre n .

Exemple - Premier exemple

$$(i - j)_{\substack{1 \leq i \leq 2 \\ 1 \leq j \leq 3}} = \begin{pmatrix} 0 & -1 & -2 \\ 1 & 0 & -1 \end{pmatrix}$$

Définition - Quelques cas particuliers

Quelques matrices « de référence » sont à connaître :

- La matrice nulle de $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ est la matrice qui ne contient que des coefficients nuls :

$$(0)_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} = (0) = O_{n,p}$$

- si $n = 1$, on dit que $A = (a_1 \quad \dots \quad a_p)$ est une matrice ligne.

- si $p = 1$, $B = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$ est appelée matrice colonne.

Parmi les matrices carrées d'ordre n , quelques matrices joueront un rôle particulier :

- La matrice identité de $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ est la matrice I_n qui possède des 1 sur

la diagonale et des 0 en dehors de la diagonale :

$$I_n = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix} = (a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq n}} = (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq n}$$

où $a_{ij} = 0$ si $i \neq j$ et $a_{ii} = 1$ pour $i = 1$ à n .

- une matrice diagonale est une matrice carrée dont seuls les éléments diagonaux sont non nuls :

$$\text{diag}(a_{11}, \dots, a_{nn}) = \begin{pmatrix} a_{11} & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ 0 & a_{22} & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & a_{33} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \quad (i \neq j \Rightarrow a_{ij} = 0)$$

Ainsi $I_n = \text{diag}(\underbrace{1, 1, \dots, 1}_n)$.

- une matrice scalaire est une matrice diagonale dont tous les éléments sont identiques :

$$\begin{pmatrix} \lambda & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ 0 & \lambda & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & \lambda & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & \lambda \end{pmatrix} \quad (i \neq j \Rightarrow a_{ij} = 0 \text{ et } a_{ii} = a_{jj} = \lambda)$$

- une matrice triangulaire supérieure est une matrice carrée dont les éléments au-dessous de la diagonale sont nuls :

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & a_{23} & \cdots & a_{2n} \\ 0 & 0 & a_{33} & \cdots & a_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \quad (i > j \Rightarrow a_{ij} = 0);$$

- une matrice triangulaire inférieure est une matrice carrée dont les éléments au-dessus de la diagonale sont nuls.

$$\begin{pmatrix} a_{11} & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & 0 & \cdots & 0 \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \quad (i < j \Rightarrow a_{ij} = 0);$$

2.2. Opérations (vectorielles) sur les matrices

Addition

Définition - Addition de deux matrices de même taille

La somme de deux matrices $A = (a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$ et $B = (b_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$ de $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$

est la matrice définie par la formule suivante :

$$A + B = (a_{ij} + b_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$$

on ajoute les coefficients qui ont la même position.
Il s'agit d'une loi interne sur $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$.

🔗 Application - Exemple

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 2 & 3 & 4 \\ 5 & 6 & 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 & 5 & 7 \\ 9 & 11 & 13 \end{pmatrix}.$$

🔗 Analyse - Groupe $(\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K}), +)$

On remarque que pour $A, B, C \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$,

- $A + (0)_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} = (0)_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} + A = A.$
- $(A + B) + C = A + (B + C);$
- $A + B = B + A.$
- $(a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} + (-a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} = (0)_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}};$

Le théorème suivant en découle :

Théorème - Le groupe $(\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K}), +)$

L'ensemble $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ muni de l'addition $+$ est donc un groupe commutatif, d'élément neutre la matrice nulle de $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$.

Multiplication par un scalaire

Définition - Multiplication par un scalaire

Le produit d'une matrice A de $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ par $\alpha \in \mathbb{K}$ est la matrice notée αA définie par :

$$\alpha(a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}} = (\alpha a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}.$$

On définit ainsi une loi externe sur $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ à domaine d'opérateur $\mathbb{K}$

Et on vérifie facilement les propriétés suivantes :

Proposition - Propriétés de la multiplication scalaire

- $1A = A$
- $\alpha(\beta A) = (\alpha\beta)A$
- $(\alpha + \beta)A = \alpha A + \beta A,$
- $\alpha(A + B) = \alpha A + \alpha B.$

Espace vectoriel de dimension finie

🔗 Analyse - Pour définir explicitement, sans quiproquo, une matrice, il faut...

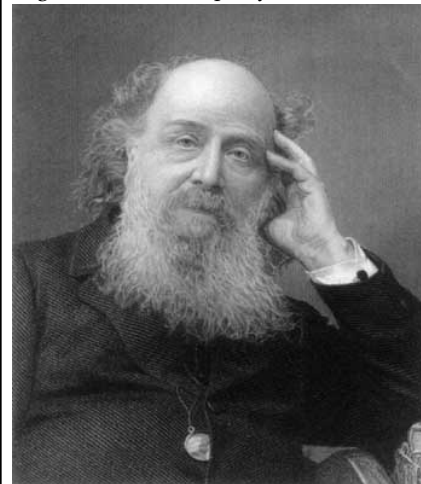
$n \times p$ coefficients de $\mathbb{K}$ qu'il faut placer aux différentes positions de la matrice.

Il s'agit donc d'un espace vectoriel de dimension $n \times p$, et dont la base *canonique* est donnée par la référence de position.

Chaque élément de la base correspond à une position. Chaque élément de la base a donc un double indice : k et ℓ .

📖 Histoire - Le terme de matrice

Le terme de matrice pour désigner les tableaux rectangulaires considérés ici fut introduit en 1850 par le mathématicien américain d'origine anglaise : James Joseph Sylvester.



James Joseph Sylvester est né 1814 et mourut en 1897. Son origine juive l'obligea à aller enseigner en Amérique.

Théorème - L'espace vectoriel $(\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K}), +, \cdot)$

$(\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K}), +, \cdot)$ est un $\mathbb{K}$ -e.v de dimension np .

La base canonique est formée par les $n \times p$ matrices $E_{k\ell}$ ($1 \leq k \leq n; 1 \leq \ell \leq p$) où $E_{k\ell}$ est la matrice ne contenant que des 0 sauf l'élément d'indices k, ℓ qui vaut 1, soit

$$E_{k\ell} = (\delta_{ki} \delta_{j\ell})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$$

On a donc $\dim_{\mathbb{K}} \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K}) = n \times p$.

 Savoir faire - Notations

Par la suite, on notera ${}^i[A]_j$ ou $\text{Coef}_{i,j}(A)$, le coefficient en ligne i et colonne j de la matrice A .

On a donc

$${}^i[\lambda A + \mu B]_j = \lambda {}^i[A]_j + \mu {}^i[B]_j \quad \text{Coef}_{i,j}(\lambda A + \mu B) = \lambda \text{Coef}_{i,j}(A) + \mu \text{Coef}_{i,j}(B)$$

$$\forall i, j, \quad {}^i[\cdot]_j \text{ ou } \text{Coef}_{i,j} \text{ est une application linéaire de } \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$$

On notera également $L_i(A)$ (respectivement $C_j(A)$), la ligne i (respectivement colonne j de A).

On note que ${}^i[AB]_j = L_i(A) \times C_j(B)$, c'est un nombre.

2.3. Transposition**Définition - Matrice transposée**

Soit $A = (a_{ij})_{1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq p} \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$,

on définit la **transposée** de A , notée ${}^t A$ ou A^T par

$$\forall i \leq p, j \leq n: \quad {}^i[A^T]_j = {}^j[{}^t A]_i = {}^j[A]_i$$

On a $A^T \in \mathcal{M}_{p,n}(\mathbb{K})$.

La transposée d'une matrice s'obtient en "échangeant" lignes et colonnes :

 Exemple - Matrice 3×3

$$\text{Si } A = \begin{pmatrix} 1 & -1 & -1 & -3 \\ 0 & 1 & 3 & 1 \\ -1 & 1 & 1 & 3 \end{pmatrix} \text{ alors } {}^t A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ -1 & 1 & 1 \\ -3 & 1 & 3 \end{pmatrix}$$

Théorème - Isomorphisme

Sous réserve que la taille des matrices permette d'effectuer les différentes opérations, on a :

$$(A+B)^T = A^T + B^T; \quad (\lambda A)^T = \lambda A^T; \quad (A^T)^T = A$$

La transposition est donc un isomorphisme entre les espaces vectoriels $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ et $\mathcal{M}_{p,n}(\mathbb{K})$.

Exercice

Faire la démonstration

Correction

Jeu d'écriture

3. Multiplication matricielle

3.1. Définition

Définition - Produit de deux matrices

Le produit d'une matrice $A = (a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$ de $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ par une matrice $B = (b_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq p \\ 1 \leq j \leq q}}$ de $\mathcal{M}_{p,q}(\mathbb{K})$ est une matrice de $\mathcal{M}_{n,q}(\mathbb{K})$ définie par

$$C = AB = (c_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq q}}$$

où

$$c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{ip}b_{pj} = \sum_{k=1}^p a_{ik}b_{kj}.$$

✂ Savoir faire - Notation et multiplication matricielle

Par la suite, on notera $\text{Coef}_{i,j}(A)$, le coefficient en ligne i et colonne j de la matrice A .

On a donc

$${}^i[AB]_j = \sum_{k=1}^p {}^i[A]_k {}^k[B]_j$$

Il faut savoir passer d'un sens vers l'autre : $\text{Coef}_{i,j}(AB) = \sum_{k=1}^p \text{Coef}_{i,k}(A) \text{Coef}_{k,j}(B)$

et aussi $\sum_{k=1}^p \text{Coef}_{i,k}(A) \text{Coef}_{k,j}(B) = \text{Coef}_{i,j}(AB)$.

🔗 Pour aller plus loin - La convention d'Einstein

La convention d'Einstein en physique consiste à voir dans toute répétition de deux lettres muettes une somme. Ainsi le symbole $\sum$ peut être enlevé.

Le fait qu'une telle convention existe signifie la fréquence importante des opérations du type

$$\sum_{k=1}^n a_{i,k} b_{k,j}$$

écrit par Einstein : $a_{i,k} b_{k,j} \dots$

⚠ Attention - Taille des matrices

On ne peut pas multiplier une matrice de $\mathcal{M}_{3,4}(\mathbb{K})$ avec une matrice de $\mathcal{M}_{5,6}(\mathbb{K})$! Il faut que le nombre de colonnes de la première matrice soit égal au nombre de lignes de la seconde.

✂ Savoir faire - Présentation des calculs

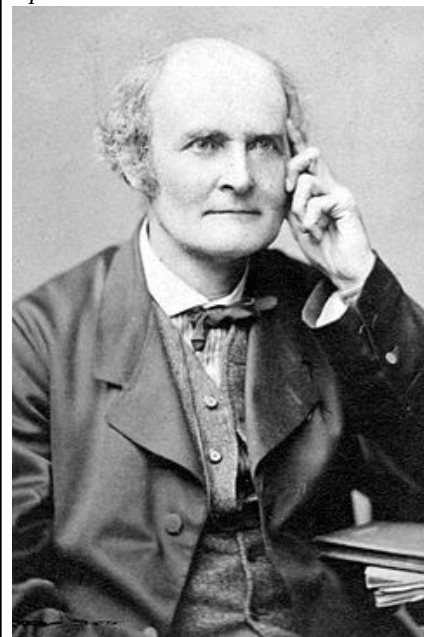
Une méthode pratique de présentation des calculs :

$$\begin{pmatrix} \dots & \dots & b_{1j} & \dots \\ \dots & \dots & b_{2j} & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \dots & \dots & b_{pj} & \dots \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{i1} & a_{i2} & \dots & a_{ip} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \dots & \dots & c_{ij} & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \end{pmatrix}$$

📖 Histoire - Arthur Cayley

C'est Arthur Cayley qui définit le produit matriciel, dans le premier article (1855) qui étudie les matrices comme objets mathématiques à part entière.



Arthur Cayley est un brillant avocat puis mathématicien anglais né en 1821 et mort en 1895. C'est un génie très hétéroclite.

 Application - Produit de deux matrices

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \\ 5 & 6 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1+6+15 & 2+8+18 \\ 4+15+30 & 8+20+36 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 22 & 28 \\ 49 & 64 \end{pmatrix}$$

 Exemple - Petits calculs

Soient $A = \begin{pmatrix} 2 & -3 & -4 \\ 3 & 1 & 5 \end{pmatrix}$ et $B = \begin{pmatrix} 3 & -3 & 2 \\ -1 & 5 & -2 \\ -1 & 3 & 0 \end{pmatrix}$. Calculer, si cela est possible, AB, BA, A^2, B^2 .

Exercice

Simplifier le produit :

$$\sum_{h=1}^n \sum_{\ell=1}^n \sum_{j=1}^n a_{\ell,j} b_{i,h} c_{h,\ell} d_{j,m}$$

Correction

Il est évident que le résultat dépend de i et de m et d'aucun autre nombre.

Les nombres $a_{\ell,j}$ sont des nombres réels, on peut donc les faire commuter.

$$\sum_{h=1}^n \sum_{\ell=1}^n \sum_{j=1}^n a_{\ell,j} b_{i,h} c_{h,\ell} d_{j,m} = \sum_{h=1}^n \sum_{\ell=1}^n \sum_{j=1}^n b_{i,h} c_{h,\ell} a_{\ell,j} d_{j,m} = \text{Coef}_{i,m}(BCAD)$$

Il s'agit du nombre en ligne i et colonne m de la matrice $B \times C \times A \times D$.

3.2. Interprétation en terme de systèmes linéaires

 Analyse - Multiplication par une matrice colonne

Si $A = (a_{ij})_{1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq p}$, et $B = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$, $X = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_p \end{pmatrix}$, alors

$$AX = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & \dots & a_{1p} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & \dots & \dots & a_{np} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ \vdots \\ x_p \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11}x_1 + \dots + a_{1p}x_p \\ \vdots \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + \dots + a_{np}x_p \end{pmatrix}$$

Proposition - (S) $\Leftrightarrow AX = B$

L'équation $AX = B$ pour des matrices est une manière compacte d'écrire un système linéaire général avec n équations, p inconnues et un second

 Pour aller plus loin - Interprétation en terme de graphes

Un dessin permettra d'expliquer au mieux ce à quoi peut servir une matrice. Il faut d'abord considérer :

1. un ensemble de départ; par exemple : $A = \{a_1, a_2\}$
2. un ensemble d'arrivée; par exemple : $B = \{b_1, b_2, b_3\}$
3. un jeu de flèches entre les deux ensembles, associés à des nombres.
Par exemple, la flèche $a_i \rightarrow b_j = i X^j$ indique la relation entre a_i et b_j .

C'est cette flèche qui est abstraite, la plus ouverte possible. Elle peut être par exemple un temps de trajet, un coefficient de proportionnalité... Ainsi la figure 1 suivante est représentée

par la matrice $\begin{pmatrix} x_{1,1} & x_{1,2} & x_{1,3} \\ x_{2,1} & x_{2,2} & x_{2,3} \end{pmatrix}$.

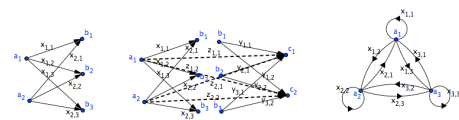


FIG. 1- GRAPHE - FIG. 2- PRODUIT - FIG. 3- CARRÉE MATRICIEL

La figure 3 représente une matrice d'un ensemble dans lui-même (comme pour les endomorphismes), elle est nécessairement carrée.

La figure 2 représente alors le produit matriciel. En effet, il s'agit de savoir comment aller alors de $A = \{a_1, a_2\}$ à $C = \{c_1, c_2\}$. La réponse est obtenue sous forme de $z_{i,j}$, où $z_{i,j}$ indique les chemins de a_i à c_j . Il y a en fait trois possibilités : passer par b_1, b_2 ou b_3 , cela donne donc exactement :

$$\begin{aligned} z_{i,j} &= x_{i,1}y_{1,j} + x_{i,2}y_{2,j} + x_{i,3}y_{3,j} \\ &= \sum_{k=1}^3 x_{i,k}y_{k,j} \\ &= \sum_{k=1}^3 \text{Coef}_{i,k}(X) \text{Coef}_{k,j}(Y) \end{aligned}$$

Ce se résume en

$$(A + B)(C + D) = AC + AD + BC + BD$$

Démonstration

On ne fera qu'un calcul.

$$\text{Coef}_{i,j}(A(\lambda C + \mu D)) = \lambda \sum_{h=1}^p \text{Coef}_{i,h}(A) \text{Coef}_{h,j}(C) + \mu \sum_{h=1}^p \text{Coef}_{i,h}(A) \text{Coef}_{h,j}(D)$$

(...) □

Proposition - Cas à connaître!

$(E_{i,j})_{\substack{1 \leq i \leq n \\ 1 \leq j \leq p}}$ désigne la base canonique de $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ i.e. ${}^a[E_{i,j}]_b = \delta_{a,i} \delta_{b,j}$
et $(F_{i,j})_{\substack{1 \leq i \leq p \\ 1 \leq j \leq q}}$ celle de $\mathcal{M}_{p,q}(\mathbb{K})$.
Alors $E_{i,j} \times F_{k,\ell} = \delta_{k,j} G_{i,\ell}$, avec $(G_{s,t})_{\substack{1 \leq s \leq n \\ 1 \leq t \leq q}}$ base canonique de $\mathcal{M}_{n,q}(\mathbb{K})$

Démonstration

Il s'agit de calculer $E_{i,j} F_{k,\ell}$ pour les différents quadruplets possibles (i, j, k, ℓ) .

Résultat à retenir (ou à savoir retrouver rapidement). Il faut quatre lettres muettes (2 pour E et 2 pour F), et deux lettres (provisoires) pour préciser la position :

$$\text{Coef}_{a,b}(E_{i,j} F_{k,\ell}) = \sum_{h=1}^p \text{Coef}_{a,h}(E_{i,j}) \text{Coef}_{h,b}(F_{k,\ell}) = \sum_{h=1}^p \delta_{a,i} \delta_{h,j} \delta_{h,k} \delta_{b,\ell} = \begin{cases} 0 & \text{si } k \neq j \\ \delta_{a,i} \delta_{b,\ell} & \text{si } k = j \end{cases}$$

Donc si $a \neq i$ ou $b \neq \ell$, $\text{Coef}_{a,b}(E_{i,j} F_{k,\ell}) = 0$.

Et si $k = j$, alors pour $a = i$, $b = \ell$, on a $\text{Coef}_{a,b}(E_{i,j} F_{k,\ell}) = 1$.

Donc $E_{i,j} \times F_{k,\ell} = \delta_{k,j} G_{i,\ell}$, avec $(G_{s,t})_{\substack{1 \leq s \leq n \\ 1 \leq t \leq q}}$ base canonique de $\mathcal{M}_{n,q}(\mathbb{K})$. □

Exercice

Comment écrire la matrice $AE_{i,j}$ à partir de la matrice A ?

De même pour $E_{i,j}A$?

Correction

Pour tout k, h ,

$${}^k[AE_{i,j}]_h = \sum_{s=1}^n {}^k[A]_s \delta_{i,s} \delta_{j,h} = \delta_{j,h} {}^k[A]_i$$

Donc si $h \neq j$, on trouve le nombre nul et si $h = j$, on obtient le nombre ${}^k[A]_i$, situé précédemment en colonne i de A .

On obtient donc une matrice formée d'une unique colonne non nulle, l'ancienne colonne i de A , située en colonne j .

De même $E_{i,j}A$ est la matrice formée d'une unique ligne non nulle, l'ancienne ligne j de A , située en colonne i .

On peut aussi exploiter la formule précédente et la linéarité du produit (et distribution)

Proposition - Transposition d'un produit

Pour $A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ et $B \in \mathcal{M}_{p,q}(\mathbb{K})$, on a

$${}^t(A \times B) = {}^tB \times {}^tA$$

⚠ Attention - Eviter d'écrire des bêtises

⚡ Notons bien que ${}^tB \in \mathcal{M}_{q,p}(\mathbb{K})$ et ${}^tA \in \mathcal{M}_{p,n}(\mathbb{K})$.

⚡ Donc le produit ${}^tA \times {}^tB$ n'aurait aucun sens (aucune raison que $n = q$.)

🔍 Pour aller plus loin - Transposition et graphe

La matrice transposée est la matrice associée au graphe où le sens des flèches s'inverse par rapport à la situation initiale

Démonstration

Pour tout $(i, j) \in \mathbb{N}_n \times \mathbb{N}_q$,

$$\begin{aligned} \text{Coef}_{j,i}(A \times B) &= \text{Coef}_{i,j}(A \times B) = \sum_{h=1}^p \text{Coef}_{i,h}(A) \times \text{Coef}_{h,j}(B) \\ &= \sum_{h=1}^p \text{Coef}_{h,i}(A) \times \text{Coef}_{j,h}(A) = \sum_{h=1}^p \text{Coef}_{j,h}(A) \times \text{Coef}_{h,i}(A) \\ &= \text{Coef}_{j,i}(A \times A) \end{aligned}$$

□

3.4. Produit par blocs**Proposition - Produit par blocs**

Soient deux matrices $M \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$, $M' \in \mathcal{M}_{p,q}(\mathbb{K})$.

Considérons des entiers $k \leq n$, $\ell \leq p$, $m \leq q$ et des matrices $A \in \mathcal{M}_{k,\ell}(\mathbb{K})$, $B \in \mathcal{M}_{k,p-\ell}(\mathbb{K})$, $C \in \mathcal{M}_{n-k,\ell}(\mathbb{K})$, $D \in \mathcal{M}_{n-k,p-\ell}(\mathbb{K})$, $A' \in \mathcal{M}_{\ell,m}(\mathbb{K})$, $B' \in \mathcal{M}_{\ell,q-m}(\mathbb{K})$, $C' \in \mathcal{M}_{p-\ell,m}(\mathbb{K})$, $D' \in \mathcal{M}_{p-\ell,q-m}(\mathbb{K})$ telles que M et N s'écrivent par blocs

$$M = \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix}, \quad M' = \begin{pmatrix} A' & B' \\ C' & D' \end{pmatrix}$$

Alors, on peut calculer le produit MM' par blocs de la manière suivante :

$$MM' = \begin{pmatrix} AA' + BC' & AB' + BD' \\ CA' + DC' & CB' + DD' \end{pmatrix}$$

⚠ Attention - Bien faire attention aux dimensions

- ⚡ Il est nécessaire que les dimensions correspondent bien.
- ⚡ Sinon, le calcul écrit n'aurait pas de sens

Démonstration

On calcule $\text{Coef}_{i,j}(MM')$ suivant la position de i par rapport à k et celle de j par rapport à m .

On va faire un cas : $i \leq k$ et $j \geq m + 1$. Donc $\text{Coef}_{i,j}(M \times M')$ se trouve en haut à droite.

$$\begin{aligned} \text{Coef}_{i,j}(MM') &= \sum_{h=1}^p \text{Coef}_{i,h}(M) \text{Coef}_{h,j}(M') \\ &= \sum_{h=1}^{\ell} \text{Coef}_{i,h}(M) \text{Coef}_{h,j}(M') + \sum_{h=\ell+1}^p \text{Coef}_{i,h}(M) \text{Coef}_{h,j}(M') \\ &= \sum_{h=1}^{\ell} \text{Coef}_{i,h}(A) \text{Coef}_{h,j-m}(B') + \sum_{h=\ell+1}^p \text{Coef}_{i,h-\ell}(B) \text{Coef}_{h-\ell,j-m}(D') \end{aligned}$$

Car pour

- $i \leq k$, $h \leq \ell$, $\text{Coef}_{i,h}(M) = \text{Coef}_{i,h}(A)$,
- $i \leq k$, $h \geq \ell + 1$, $\text{Coef}_{i,h}(M) = \text{Coef}_{i,h-\ell}(B)$,
- $h \leq \ell$, $j \geq m + 1$, $\text{Coef}_{h,j}(M') = \text{Coef}_{h,j-m}(B')$,
- $h \leq \ell$, $j \leq m + 1$, $\text{Coef}_{h,j}(M') = \text{Coef}_{h-\ell,j-m}(D')$,

Donc

$$\text{Coef}_{i,j}(MM') = \text{Coef}_{i,j-m}(AB') + \text{Coef}_{i,j-m}(BD') = \text{Coef}_{i,j-m}(AB' + BD')$$

□

On peut avoir intérêt à considérer les matrices sous forme d'une association de colonnes ou de lignes.

On peut voir ces opérations, comme une forme de calculs parallèles, à la physicienne.

Proposition - Matrice et association de colonnes ou de lignes
Soient $A, B \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$.

Il nous arrivera de noter $A = \begin{pmatrix} L_1 \\ L_2 \\ \vdots \\ L_n \end{pmatrix}$
comme une association de n (matrices ou vecteurs) lignes, avec $L_i(A) = L_i$

Il nous arrivera de noter $B = (C_1|C_2|\dots|C_n)$
comme une association de n (matrices ou vecteurs) colonnes, avec $C_j(B) = C_j$

On a alors $AB = (AC_1|AC_2|\dots|AC_n) = \begin{pmatrix} L_1B \\ L_2B \\ \vdots \\ L_nB \end{pmatrix}$ mais aussi ${}^i[A \times B]_j = L_i \times C_j$.

Exercice
Comment écrire la matrice $E_{i,j}A$ à partir de la matrice A et $AE_{i,j}$, en raisonnant par blocs ?

Correction
 $L_k(E_{i,j}A) = L_k(E_{i,j})A = \delta_{k,i}L_i(E_{i,j})A = \delta_{k,i}(L_i(E_{i,j}C_1(A)|\dots|L_n(E_{i,j}C_1(A)) = \delta_{k,i}({}^j[A]_1|{}^j[A]_2|\dots|{}^j[A]_n) = \delta_{k,i}{}^j[A]_j$

4. Les matrices carrées

4.1. L'anneau $(\mathcal{M}_n(\mathbb{K}), +, \times)$

 **Heuristique - Pourquoi les matrices carrées ?**
Si on multiplie deux matrices de $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ on trouve un élément de $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$, la multiplication est donc interne dans $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$.
On peut ainsi effectuer les calculs $A \times B$ et $B \times A$, mais aussi A^k pour tout entier $k \dots$
Nous verrons qu'ainsi $(\mathcal{M}_n(\mathbb{K}), +, \times)$ est un anneau.

Théorème - La $\mathbb{K}$ -algèbre $(\mathcal{M}_n(\mathbb{K}), +, \times, \cdot)$
 $(\mathcal{M}_n(\mathbb{K}), +, \times)$ est un anneau non commutatif et non intègre dès que $n \geq 2$, d'élément unité I_n .

 **Exemple - Non commutativité et non intégrité**
Vérifiez que

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \neq \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix}$$

puis que

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

 **Exemple - L'inverse d'une matrice d'ordre 2**

Soit $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$.

Alors en notant $A' = \begin{pmatrix} d & -b \\ c & a \end{pmatrix}$, on a :

$$A \times A' = A' \times A = (ad - bc)I_2$$

Donc si $ad - bc \neq 0$, A est inversible et $A^{-1} = \frac{1}{ad-bc} A'$.

4.2. Puissance de matrices

 **Pour aller plus loin - Algèbre ?**
On appelle $\mathbb{K}$ -algèbre un ensemble $\mathcal{A}$ muni de deux opérations interne (notées ici $+$ et $\times$) et une opération externe (notée ici $\cdot$) telle que $(\mathcal{A}, +, \cdot)$ est un $\mathbb{K}$ -espace vectoriel et $(\mathcal{A}, +, \times)$ est un anneau.

 **Pour aller plus loin - Algèbre**
 $(\mathcal{M}_n(\mathbb{K}), +, \times, \cdot)$ est une $\mathbb{K}$ -algèbre de dimension n^2 .

Définition - Puissance d'une matrice

Soit $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$, on définit par récurrence :

$$A^0 = I_n, \quad \forall k \in \mathbb{N}, A^{k+1} = A \times A^k$$

On a alors, par commutation :

$$A^k = \underbrace{A \times \dots \times A}_{k \text{ fois}} = A^m \times A^{k-m} \quad (\text{pour tout } m \leq k)$$

Les règles de calcul dans un anneau (comme dans $\mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$) s'appliquent d'où :

Proposition - Formules matricielles

Pour $A, B \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$, si $AB = BA$ alors

$$(A+B)^p = \sum_{k=0}^p \binom{p}{k} A^k B^{p-k} \quad (\text{Formule du binôme de Newton})$$

$$A^p - B^p = (A-B)(A^{p-1} + A^{p-2}B + \dots + AB^{p-2} + B^{p-1})$$

$$I_n - A^p = (I_n - A)(I_n + A + A^2 + \dots + A^{p-1})$$

4.3. Inversibilité d'une matrice**Définition - Inversibilité de A**

On dit qu'une **matrice carré d'ordre n** A est inversible, si elle admet un inverse pour la loi $\times$, c'est-à-dire s'il existe une matrice carrée d'ordre n B telle que

$$BA = AB = I_n$$

(où I_n est la matrice identité). B est alors notée A^{-1} et appelée inverse de A .

Remarque - Des matrices non inversibles

On ne peut pas inverser de matrices de $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ si $n \neq p$.

Une matrice carrée n'est pas nécessairement inversible :

par exemple, la matrice nulle O_n n'a pas d'inverse car

$$\forall A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K}), AO_n = O_n \neq I.$$

**Exemple - Matrice non inversible, moins triviale**

De plus il y a des matrices non nulles qui n'ont pas d'inverse.

Par exemple $N = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$ n'a pas d'inverse.

En effet, pour $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$,

$$A \times N = \begin{pmatrix} b & 0 \\ d & 0 \end{pmatrix}$$

Elle ne peut pas être égale à I_2 .

Remarque - Rappels

Nous avons vu que l'ensemble des inverses d'un anneau forme un groupe.

On l'avait noté $A^\times$.

Définition - Le groupe $GL_n(\mathbb{K})$

L'ensemble $(GL_n(\mathbb{K}), \times)$ des inversibles de l'anneau $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ est un groupe, non commutatif.

On l'appelle le groupe linéaire.

On a donc pour $A, B \in GL_n(\mathbb{K})$, $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$.

Proposition - Inverse de la transposé

Si A est une matrice carrée inversible alors ${}^tA$ est aussi inversible et $({}^tA)^{-1} = {}^t(A^{-1})$.

Démonstration

« Le coup des chaussettes dans le tiroir... »
 $(AB) \times (B^{-1}A^{-1}) = A(BB^{-1})A^{-1} = AA^{-1} = I_n$ et $(B^{-1}A^{-1}) \times (AB) = B^{-1}(A^{-1}A)B = B^{-1}B = I_n$
Donc $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$.

De même, en transposant un produit :

$$I_n = {}^t(I_n) = {}^t(A \times A^{-1}) = {}^t(A^{-1}) \times {}^tA \quad I_n = {}^t(I_n) = {}^t(A^{-1} \times A) = {}^tA \times {}^t(A^{-1})$$

Donc $({}^tA)^{-1} = {}^t(A^{-1}) \quad \square$

Exercice

Soit $J \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ la matrice dont tous les coefficients sont des 1.

- 1. On suppose $n = 2$. Calculer J^2, J^3, J^k pour $k \in \mathbb{N}$.
- 2. Mêmes questions avec $n \geq 2$ quelconque. J est-elle inversible ?
- 3. Calculer A^p où $A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{pmatrix}$.

Correction

- 1. Pour $n = 2$, on montre aisément que $J^2 = 2J, J^3 = 4J$ et pour tout $k \in \mathbb{N}, J^k = 2^{k-1}J$ (récurrence).
- 2. Maintenant, on suppose que $n \geq 2$.

$$\text{Coef}_{i,j}(J^2) = \sum_{h=1}^n \text{Coef}_{i,h}(J)\text{Coef}_{h,j}(J) = \sum_{h=1}^n 1 = n = n\text{Coef}_{i,j}(J)$$

Donc $J^2 = nJ$ Par récurrence, supposons $J^k = n^{k-1}J$.
 $J^{k+1} = J^k J = n^{k-1}JJ = n^{k-1}nJ = n^k J = n^{(k+1)-1}J$

Si J était inversible, on aurait les égalités :

$$J = J^{-1} \times J^2 = nJ^{-1}J = nI_n$$

Ce qui est faux.

- 3. $A = I_3 + J_3, I_3$ commute avec J_3 et donc on peut appliquer la formule de Newton :

$$\begin{aligned} A^p &= \sum_{k=0}^p \binom{p}{k} I_3^{p-k} J^k = I_3 + \sum_{k=1}^p \binom{p}{k} I_3^{p-k} 3^{k-1} J \\ &= I_3 + \frac{1}{3} \left(\sum_{k=1}^p \binom{p}{k} 3^k \right) J = I_3 + \frac{1}{3} ((3+1)^p - 1) J \\ &= \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 4^p + 2 & 4^p - 1 & 4^p - 1 \\ 4^p - 1 & 4^p + 2 & 4^p - 1 \\ 4^p - 1 & 4^p - 1 & 4^p + 2 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

(On peut vérifier pour $p = 1$ que cela fonction bien...)

✂ Savoir faire - Exploiter un polynôme annulateur pour trouver M^{-1}

Soit $M \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$. Supposons que le polynôme $P = \sum_{k=0}^d a_k X^k$ annule M ,

c'est-à-dire que $P(M) = \sum_{k=0}^d a_k M^k = 0$. Alors

— si $a_0 \neq 0$, on a alors $I_n = \frac{-1}{a_0} \left(\sum_{k=1}^d a_k M^k \right) = M \times \frac{-1}{a_0} \left(\sum_{k=1}^d a_k M^{k-1} \right)$.

Et donc nécessairement M est inversible et $M^{-1} = \frac{-1}{a_0} \left(\sum_{k=0}^{d-1} a_{k+1} M^k \right)$

- si $a_0 = 0$, alors il faut faire un raisonnement par l'absurde : si M était inversible alors en multipliant par M^{-1} , on a

✂ Pour aller plus loin - Polynôme annulateur
On montrera en seconde année que pour tout matrice $M \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$, l'ensemble des polynômes annulateurs de M

$$\{P \in \mathbb{K}[X] \mid P(M) = 0\}$$

est non vide. On sait assurément qu'il existe au moins un polynôme de degré n dans cet ensemble (le polynôme caractéristique de M - d'après le théorème de Cayley-Hamilton). Et mieux, comme $\mathbb{K}[X]$ est un anneau euclidien, cet ensemble est forcément de la forme

$$\{P \in \mathbb{K}[X] \mid P(M) = 0\} = \mu_P \mathbb{K}[X]$$

où μ_P est un polynôme particulier : minimal (en degré), unitaire et propre à P . On l'appelle le polynôme minimal de P

$$M^{-1} \times P(M) = \sum_{k=1}^d a_k M^{k-1} = 0 \text{ et donc } \sum_{k=0}^{d-1} a_{k+1} M^k = 0.$$

Il y a alors deux options,

ou bien cette somme n'est pas nulle, et par l'absurde, M n'est pas inversible,

ou bien cette somme vaut bien 0 et donc on recommence au point initial.

Savoir faire - Exploiter un polynôme annulateur pour trouver M^n

Soit $M \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$. Supposons que le polynôme $P = \sum_{k=0}^d a_k X^k$ annule M ,

c'est-à-dire que $P(M) = \sum_{k=0}^d a_k M^k = 0$.

Alors, on peut faire la division euclidienne de X^n par P :

il existe $Q_n, R_n \in \mathbb{K}[X]$ tels que $X^n = Q_n(X) \times P(X) + R_n(X)$ avec $\deg(R_n) < \deg(P) = d$.

On a alors, puisque $M^n = 0 + R_n(M)$ car $P(M) = 0$.

Cela permet de

- démontrer que $\{M^n, n \in \mathbb{Z}\} \subset \text{vect}(I_n, M, M^2, \dots, M^{d-1})$ (résultat théorique classique)
- calculer explicitement M^n , si l'on sait faire explicitement cette division euclidienne. Pour faire celle-ci, il arrive souvent qu'on utilise les racines de P ...

Application - Inverse et puissance de $M = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$

On remarque que $(M - I_3)^3 = 0$, donc on a un polynôme annulateur de M :

$$P(X) = (X - 1)^3 = X^3 - 3X^2 + 3X - 1$$

Ainsi : $M(M^2 - 3M + 3I_3) = M^3 - 3M^2 + 3M = I_3$.

Donc M est inversible d'inverse $M^{-1} = M^2 - 3M + 3I_3 = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ De

même, si l'on fait la division euclidienne, on a :

$$X^n = Q_n(X - 1)^3 + R_n \quad \text{où } \deg(R_n) \leq 2$$

On peut exploiter la formule de Taylor, en 1 (en notant $P(X) = X^n$) :

$$X^n = \sum_{k=0}^n \frac{P^{(k)}(1)}{k!} (X-1)^k = \underbrace{P(1) + P'(1)(X-1) + \frac{P''(1)}{2}(X-1)^2 + (X-1)^3}_{=R_n} + \underbrace{\sum_{k=3}^n \frac{P^{(k)}(1)}{k!} (X-1)^k}_{=Q_n}$$

Or $P(1) = 1$, $P'(1) = n$ et $P''(1) = n(n-1)$. Ainsi

$$R_n(X) = 1 + n(X-1) + \frac{1}{2}n(n-1)(X-1)^2$$

$$\text{Ainsi } M^n = \begin{pmatrix} 1 & n & \frac{n(n-1)}{2} \\ 0 & 1 & n \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Exercice

Soit $A = (a_{pq}) \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ définie par $a_{pq} = \exp(\frac{2i\pi pq}{n})$ et $\bar{A} = (\overline{a_{pq}})$.

Calculer $A\bar{A}$ et en déduire que A est inversible.

Correction

(On ne prendra pas i , à cause du i imaginaire pure).

Pour tout $k, \ell \in \mathbb{N}_n$,

$$\text{Coef}_{k,\ell}(A\bar{A}) = \sum_{h=1}^n a_{k,h} \overline{a_{h,\ell}} = \sum_{h=1}^n \exp\left(\frac{2i\pi}{n}(kh - h\ell)\right)$$

$$= \sum_{h=1}^n \exp\left(\frac{2hi\pi}{n}(k-\ell)\right) \\ = \begin{cases} \sum_{h=1}^n 1 = n & \text{si } k = \ell \\ \sum_{h=1}^n \left(\exp\left(\frac{2i\pi}{n}(k-\ell)\right)\right)^h = \frac{1 - \exp\left(\frac{2ni\pi}{n}(k-\ell)\right)}{1 - \exp\left(\frac{2i\pi}{n}(k-\ell)\right)} = 0 & \text{si } k \neq \ell \end{cases}$$

Donc $\overline{AA} = nI_n$.
Notons alors que $\overline{AA} = \overline{A\overline{A}} = nI_n$.
Ainsi A est inversible et $A^{-1} = \frac{1}{n}\overline{A}$.

4.4. Quelques sous-ensembles remarquables

Matrices diagonales

Proposition - Matrices scalaires
L'ensemble des matrices scalaires d'ordre n , à coefficients dans $\mathbb{K}$, est un sous-espace vectoriel de $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ de dimension 1, contenant I_n et stable par la multiplication (c'est un sous-anneau commutatif et aussi une sous-algèbre commutative de $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$).

Proposition - Espace des matrices diagonales
L'ensemble des matrices diagonales d'ordre n , à coefficients dans $\mathbb{K}$, est un sous-espace vectoriel de $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ de dimension n , contenant I_n et stable par la multiplication (c'est un sous-anneau commutatif et une sous-algèbre commutative de $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$).

Proposition - Inverse de matrices diagonales
Si D est diagonale, $D = \text{diag}(d_1, \dots, d_n)$, alors D est inversible si et seulement pour tout $i \in \{1, \dots, n\}$, $d_i \neq 0$ et alors $D^{-1} = \text{diag}(\frac{1}{d_1}, \dots, \frac{1}{d_n})$.
Donc D^{-1} est elle-même une matrice diagonale.

Démonstration
Pour tout $i, j \in \mathbb{N}_n$, par définition de D

$$\text{Coef}_{i,j}(A \times D) = \sum_{h=1}^n \text{Coef}_{i,h}(A) \text{Coef}_{h,j}(D) = d_j \text{Coef}_{i,j}(A)$$

Donc pour que $A \times D = I_n$,
il faut pour tout $i \in \mathbb{N}_n$, $\text{Coef}_{i,i}(AD) = d_i \text{Coef}_{i,i}(A) = 1$, il est nécessaire que $d_i \neq 0$.
En prenant alors $\text{Coef}_{i,i}(A) = \frac{1}{d_i}$, on a donc $\text{Coef}_{i,i}(AD) = 1$.
il faut également pour tout $j \neq i$, $\text{Coef}_{i,j}(AD) = 0 = d_j \text{Coef}_{i,j}(A)$,
donc nécessairement $\text{Coef}_{i,j}(A) = 0$.
Par conséquent, pour que D soit inversible, il faut $d_i \neq 0$, pour tout i .
Et la seule matrice qui conviendrait pour inverse est $A = \text{diag}(\frac{1}{d_1}, \dots, \frac{1}{d_n})$ (car $AD = I_n$).
Un calcul simple confirme : $D \times A = I_n$ également.
On a trouvé alors une condition nécessaire et suffisante avec, alors, une expression de D^{-1} . $\square$

Matrices symétriques et antisymétriques

Définition - Matrices symétriques et antisymétriques
Soit $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$.
 A est dite **symétrique** si ${}^tA = A$, soit si pour tout (i, j) , $a_{ij} = a_{ji}$ (ou ${}^i[A]_j = {}^j[A]_i$);
on note $\mathcal{S}_n(\mathbb{K})$ l'ensemble des matrices symétriques d'ordre n à coefficients dans $\mathbb{K}$.
 A est dite **antisymétrique** si ${}^tA = -A$, soit si pour tout (i, j) , $a_{ij} = -a_{ji}$ (ou ${}^i[A]_j = -{}^j[A]_i$);

Pour aller plus loin - Base 1
Donc l'espace des matrices scalaires est $\text{vect}(I_n)$, de dimension 1.

Pour aller plus loin - Base 2
Donc l'espace des matrices diagonales est $\text{vect}((E_{i,i})_{i \in \mathbb{N}_n})$, de dimension n .

Pour aller plus loin - Bases 3
Donc $\mathcal{S}_n(\mathbb{K}) = \text{vect}((E_{i,j} + E_{j,i})_{i \leq j \in \mathbb{N}_n})$,
espace de dimension $\frac{1}{2}n(n+1)$.
Et $\mathcal{A}_n(\mathbb{K}) = \text{vect}((E_{i,j} - E_{j,i})_{i < j \in \mathbb{N}_n})$, espace
de dimension $\frac{1}{2}n(n-1)$.

on note $\mathcal{A}_n(\mathbb{K})$ (ou $\mathcal{AS}_n(\mathbb{K})$) l'ensemble des matrices antisymétriques d'ordre n à coefficients dans $\mathbb{K}$.

En l'absence d'ambiguïté, on peut noter $\mathcal{S}_n$ et $\mathcal{A}_n$.

Proposition - Diagonale d'une matrice antisymétrique

Les éléments diagonaux d'une matrice antisymétrique sont nuls.



Pour aller plus loin - Matrices et graphes

Que signifie pour un graphe que sa matrice associée est symétrique? Antisymétrique?

Démonstration

A , antisymétrique. Pour tout $i \in \mathbb{N}_n$,

$$\text{Coef}_{i,i}(A) = -\text{Coef}_{i,i}(A) \implies 2\text{Coef}_{i,i}(A) = 0$$

□

Ensemble des matrices triangulaires (supérieures)

Théorème - Espace des matrices triangulaires

L'ensemble des matrices triangulaires supérieures (respectivement inférieures) d'ordre n , à coefficients dans $\mathbb{K}$, est un sous-espace vectoriel de $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ de dimension $\frac{n(n+1)}{2}$, contenant I_n .

Il est stable pour la multiplication (donc est un sous-anneau et une sous-algèbre de $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$).



Pour aller plus loin - Base 4

Donc il s'agit de $\text{vect}((E_{i,j})_{i \leq j \in \mathbb{N}_n})$, espace de dimension $\frac{1}{2}n(n+1)$.

⚠ Attention - Pas trop vite

L'ensemble des matrices triangulaires d'ordre n , à coefficients dans $\mathbb{K}$, n'est pas un sous-espace vectoriel de $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$.

L'addition d'une matrice triangulaire supérieure et d'une matrice triangulaire inférieure ne donne pas une matrice triangulaire, la plupart du temps



Pour aller plus loin - Inverse d'une matrice triangulaire supérieure

Nous verrons que si T une matrice triangulaire supérieure, carrée.

Alors T est inversible ssi $\forall i \in \mathbb{N}_n, \text{Coef}_{i,i}(T) \neq 0$.

Et dans ce cas, T^{-1} est également triangulaire supérieure



Remarque - Mais notons :

Une matrice à la fois triangulaire inférieure et supérieure est diagonale.



Savoir faire - Montrer qu'une matrice est triangulaire supérieure

Il faut montrer (condition nécessaire et suffisante) :

$$\forall i, j \in \mathbb{N}_n, \quad i > j \implies \text{Coef}_{i,j}(T) = 0$$

Il faut démontrer la stabilité par somme (facile) et par multiplication de matrices triangulaires supérieures.

Démonstration

Soit T_1 et T_2 deux matrices triangulaires supérieures.

Pour tout $i > j$:

$$\begin{aligned} \text{Coef}_{i,j}(T_1 T_2) &= \sum_{k=1}^n \text{Coef}_{i,k}(T_1) \text{Coef}_{k,j}(T_2) \\ &= \sum_{k=1}^{i-1} \underbrace{\text{Coef}_{i,k}(T_1)}_{=0: i>k} \text{Coef}_{k,j}(T_2) + \sum_{k=i}^n \text{Coef}_{i,k}(T_1) \underbrace{\text{Coef}_{k,j}(T_2)}_{=0: k \leq i > j} = 0 \end{aligned}$$

Donc $T_1 T_2$ est triangulaire supérieure. □

4.5. Trace d'une matrice carrée

Définition - Trace d'une matrice

Soit $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ une matrice carrée. On appelle trace de A le scalaire égal à la somme de ses coefficients diagonaux :

$$\text{Tr } A = \sum_{i=1}^n a_{ii} = \sum_{i=1}^n {}^i[A]_i = \sum_{i=1}^n \text{Coef}_{i,i}(A)$$

Proposition - Propriété de la trace

L'application

$$\begin{aligned} \text{Tr} : \mathcal{M}_n(\mathbb{K}) &\rightarrow \mathbb{K} \\ A &\mapsto \text{Tr } A \end{aligned}$$

est une forme linéaire sur $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$: $\text{Tr}(\lambda A + \mu B) = \lambda \text{Tr } A + \mu \text{Tr } B$ et

$$\forall (A, B) \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})^2, \text{Tr}(AB) = \text{Tr}(BA).$$

Démonstration

Par linéarité de $\text{Coef}_{i,i}$:

$$\text{Tr}(\lambda A + \mu B) = \sum_{i=1}^n \text{Coef}_{i,i}(\lambda A + \mu B) = \lambda \sum_{i=1}^n \text{Coef}_{i,i}(A) + \mu \sum_{i=1}^n \text{Coef}_{i,i}(B) = \lambda \text{Tr}(A) + \mu \text{Tr}(B)$$

$$\text{Tr}(AB) = \sum_{i=1}^n {}^i[AB]_i = \sum_{i=1}^n \sum_{h=1}^n {}^i[A]_h {}^h[B]_i = \sum_{h=1}^n \sum_{i=1}^n {}^h[B]_i {}^i[A]_h = \text{Tr}(BA)$$

□

5. Opérations élémentaires sur les matrices**5.1. Opérations élémentaires sur les lignes d'une matrice****Heuristique - Lien résolution de système/inversion de matrice**

Le calcul $A \times X = b$ où X et b sont des matrices colonnes est exactement l'écriture d'un système linéaire.

La résolution $X = A^{-1}b$ (si A est inversible donc carrée) exploite les opérations élémentaires sur les lignes du système pour appliquer l'algorithme de Gauss.

Essayons de transférer directement la même idée sur les colonnes de A .

Définition - Opérations élémentaires sur les lignes

On appelle opération élémentaire sur les lignes L_i de la matrice A l'une des transformations suivantes effectuée sur A :

— **Permutation (ou échange) de deux lignes**

Pour $i \neq j$, $L_i \leftrightarrow L_j$ signifie que l'on permute la i -ième et la j -ième lignes de la matrice.

— **Addition d'un multiple d'une ligne à une autre ligne**

Pour $i \neq j$, $L_j \leftarrow L_j + \lambda L_i$ signifie que l'on remplace la j -ième ligne L_j de la matrice par $L_j + \lambda L_i$, où $\lambda \in K$.

— **Multiplication d'une ligne par un scalaire NON NUL**

Pour tout $\alpha \in K$, $\alpha \neq 0$, $L_i \leftarrow \alpha L_i$ signifie que l'on remplace la i -ième ligne par αL_i .

Chacune des manipulations précédentes correspond à un produit matriciel :

Proposition - Transformation élémentaire sur les lignes comme un produit

Effectuer une transformation élémentaire sur les lignes d'une matrice $A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ revient à calculer le produit matriciel à gauche de $A : EA$ où E est l'une des matrices suivantes :

— Pour $L_i \leftrightarrow L_j$,

$$E = \begin{pmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & 0 & & 1 \\ & & & \ddots & \\ & & 1 & & 0 \\ & & & & \ddots & \\ & & & & & 1 \end{pmatrix} = I_n - E_{ii} - E_{jj} + E_{ij} + E_{ji}$$

C'est une matrice de transposition, notée habituellement $P_{i,j}(=P_{j,i})$

— Pour $L_i \leftarrow L_i + \lambda L_j$

$$E = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & \lambda & & \ddots \\ & & & & 1 \end{pmatrix} = I_n + \lambda E_{ij} \quad \lambda \text{ en ligne } i, \text{ colonne } j$$

C'est une matrice de transvection, notée habituellement $T_{i,j}(\lambda)$

— Pour $L_i \leftarrow \alpha L_i$

$$E = \begin{pmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & 1 & & 0 \\ & & & 1 & \\ & & & & \alpha & \\ & & 0 & & & \ddots \\ & & & & & & 1 \end{pmatrix} = I_n + (\alpha - 1)E_{ii}$$

C'est une matrice de dilatation, notée habituellement $D_i(\alpha)$

Démonstration

Soit $A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ et $E_{ij} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ une des matrices de la base canonique.

On rappelle que ${}^h[B]A)_k = \sum_{r=1}^n {}^h[B]_r {}^r[A]_k$.

$$\text{Donc } {}^h[E_{i,j}A]_k = \sum_{r=1}^n {}^h[E_{i,j}]_r {}^r[A]_k = {}^h[E_{i,j}]_j {}^j[A]_k = \begin{cases} 0 & \text{si } h \neq i \\ j[A]_k & \text{si } h = i \end{cases}$$

On a donc $L_h(E_{i,j}A) = \begin{cases} 0 & \text{si } h \neq i \\ L_j(A) & \text{si } h = i \end{cases} = \delta_{h=i} L_j(A)$ Alors $E_{ij}A$ est la matrice de $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ dont toutes les lignes sont nulles sauf la i -ième, qui est la j -ième ligne de A :

$$\forall h \neq i, L_h(E_{i,j}A) = 0 \quad L_i(E_{i,j}A) = L_j(A)$$

$$\forall h \neq i, \ell \in \mathbb{N}_n \text{ Coef}_{h,\ell}(E_{i,j}A) = 0 \quad \text{Coef}_{i,\ell}(E_{i,j}A) = \text{Coef}_{j,\ell}(A)$$

Puis comme $I_n A = A$ et en examinant chacune des opérations élémentaires on obtient le résultat.

$$\bullet L_k((I_n - E_{i,i} - E_{j,j} + E_{i,j} + E_{j,i})A) = L_k(A) - \delta_{k,i} L_i(A) - \delta_{k,j} L_j(A) + \delta_{k,i} L_j(A) + \delta_{k,j} L_i(A).$$

$$L_k(EA) = \begin{cases} L_i(A) - L_i(A) + L_j(A) = L_j(A) & \text{si } k = i \\ L_j(A) - L_j(A) + L_i(A) = L_i(A) & \text{si } k = j \\ L_k(A) & \text{sinon} \end{cases}$$

$$\bullet L_k((I_n + \lambda E_{i,j})A) = L_k(A) + \delta_{k,i} \lambda L_j(A).$$

$$L_k(EA) = \begin{cases} L_i(A) + \lambda L_j(A) & \text{si } k = i \\ L_k(A) & \text{sinon} \end{cases}$$

$$\bullet L_k((I_n + (\alpha - 1)E_{i,i})A) = L_k(A) + (\alpha - 1)\delta_{k,i}L_i(A).$$

$$L_k(EA) = \begin{cases} L_i(A) + (\alpha - 1)L_i(A) = \alpha L_i(A) & \text{si } k = i \\ L_k(A) & \text{sinon} \end{cases} \quad \square$$

Proposition - Opération élémentaire en I_n

On considère une opération élémentaire, notée φ , qui transforme une matrice $A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ en la matrice $\varphi(A) \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ et la matrice I_n en $\varphi(I_n)$.

Alors $\varphi(A) = \varphi(I_n) \times A$.

Et par récurrence, si $\varphi_1, \varphi_2, \dots, \varphi_k$ sont k transformations élémentaires (sur les lignes) qui s'appliquent à des matrices possédant n lignes, alors, pour tout $A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$:

$$[\varphi_k \circ \dots \circ \varphi_1](A) = \varphi_k(I_n) \times \dots \times \varphi_1(I_n) \times A.$$

Démonstration

Cela a bien un sens de considérer que φ peut s'appliquer à A et à I_n , car il s'agit d'opération sur les lignes et A et I_n ont le même nombre de lignes.

Pour prouver ce résultat il suffit de vérifier que pour les trois transformations possibles on a bien $E = \varphi(I_n)$, puisque $\varphi(A) = EA$.

On démontre ensuite l'hérédité de la récurrence : Supposons que $\varphi_k \circ \dots \circ \varphi_1(A) = \varphi_k(I_n) \times \dots \times \varphi_1(I_n) \times A$.

Notons $A' = \varphi_k \circ \dots \circ \varphi_1(A)$.

Alors

$$[\varphi_{k+1} \circ \varphi_k \circ \dots \circ \varphi_1](A) = \varphi_{k+1}(\varphi_k \circ \dots \circ \varphi_1(A)) = \varphi_{k+1}(A') = \varphi_{k+1}(I_n) \times A' = \varphi_{k+1}(I_n) \times \varphi_k(I_n) \times \dots \times \varphi_1(I_n) \times A$$

□

Cela se concrétise dans le savoir faire suivant

 **Savoir faire - Retenir les opérations matricielles codant les opérations élémentaires**

Pour une opération sur les lignes de A , il s'agit toujours de produit à gauche de A .

(On verra pour les colonnes, il s'agit de produits à droites de A)

Par quelle matrice ?

C'est toujours par la matrice qu'on obtient lorsqu'on applique la transformation élémentaire en question à I_n .

Ainsi, par exemple, si l'on veut faire $L_3 \leftarrow L_3 - 2L_2$, pour $n = 3$, on multiplie par la matrice

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{L_3 \leftarrow L_3 - 2L_2} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & 1 \end{pmatrix}$$

Proposition - Inversibilité des opérations élémentaires

Si une matrice B est déduite de A par une opération élémentaire φ , alors A peut se déduire de B par l'opération inverse φ^{-1} suivant le tableau suivant :

φ	φ^{-1}
$L_i \leftrightarrow L_j$	$L_i \leftrightarrow L_j$
$L_j \leftarrow L_j + \lambda L_i$	$L_j \leftarrow L_j - \lambda L_i$
$L_i \leftarrow \alpha L_i$	$L_i \leftarrow \frac{1}{\alpha} L_i$

Proposition - Inversibilité des matrices élémentaires

Si φ est une opération élémentaire sur les lignes alors la matrice carrée $\varphi(I_n)$ est inversible et $\varphi(I_n)^{-1} = \varphi^{-1}(I_n)$.

On a alors $P_{i,j}^{-1} = P_{i,j}$ (symétrique, involutif),

$(T_{i,j}(\lambda))^{-1} = T_{i,j}(-\lambda)$, et $(D_i(\alpha))^{-1} = D_i(\frac{1}{\alpha})$.

Démonstration

D'après la proposition précédente $\varphi^{-1}(I_n)\varphi(I_n) = \varphi^{-1}(\varphi(I_n)) = I_n \square$

5.2. Opérations élémentaires sur les colonnes d'une matrice

On définit les mêmes opérations élémentaires sur les colonnes que sur les lignes. On obtient alors les résultats suivants :

Proposition - Transformation élémentaire sur les colonnes comme un produit

Effectuer une transformation élémentaire sur les colonnes d'une matrice $A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ revient à calculer le produit matriciel AF où F est l'une des matrices suivantes :

— Pour $C_i \leftrightarrow C_j$,

$$F = I_p - E_{ii} - E_{jj} + E_{ij} + E_{ji}$$

— Pour $C_i \leftarrow C_i + \lambda C_j$

$$F = I_p + \lambda E_{ji}$$

— Pour $C_i \leftarrow \alpha C_i$

$$F = I_p + (\alpha - 1)E_{ii}$$

Démonstration

Soit $A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ et $E_{ij} \in \mathcal{M}_p(\mathbb{K})$ une des matrices de la base canonique. Alors AE_{ij} est la matrice de $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ dont toutes les colonnes sont nulles sauf la i -ième, qui est la j -ième colonne de A . $AI_p = A$ et en examinant chacune des opérations élémentaires on obtient le résultat. $\square$

Proposition - Opération élémentaire en I_p

On considère une opération élémentaire, notée ψ , qui transforme une matrice $A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ en la matrice $\psi(A) \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ et la matrice I_p en $\psi(I_p)$.

Alors $\psi(A) = A\psi(I_p)$.

Et par récurrence, si $\psi_1, \psi_2, \dots, \psi_k$ sont k transformations élémentaires (sur les colonnes) qui s'appliquent à des matrices possédant p lignes, alors, pour tout $A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$:

$$\psi_k \circ \dots \circ \psi_1(A) = A \times \psi_1(I_p) \times \dots \times \psi_k(I_p).$$

Démonstration

On démontre le résultat par récurrence :

$$\psi_{k+1}(\psi_k \circ \dots \circ \psi_1(A)) = \psi_{k+1}(A') = A' \psi_{k+1}(I_p) = A \times \psi_1(I_p) \times \dots \times \psi_k(I_p) \times \psi_{k+1}(A)$$

par hypothèse de récurrence. $\square$

5.3. Transformation par opérations élémentaires (matrices inversibles)**Conservation de l'inversibilité**

 **Histoire - Gauss et le calcul matriciel linéaire**
Encore Gauss... Voir le cours d'arithmétique.

 **Pour aller plus loin - Mieux!**
Plus que la conservation du caractère inversible, c'est le rang d'une matrice qui est exac-

Proposition - Conservation de l'inversibilité

Soient $A, B \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$. On suppose que A est inversible.
Alors AB est inversible si et seulement si B est inversible

Démonstration

Si B est inversible, alors AB est inversible (d'inverse $B^{-1}A^{-1}$).
Si AB est inversible, alors $B = A^{-1}(AB)$ est inversible (d'inverse $(AB)^{-1}A$) $\square$

Corollaire - Conservation d'inversibilité par les opérations élémentaires

Les opérations élémentaires sur les lignes (ou sur les colonnes) d'une matrice carrée conservent le caractère inversible/non inversible d'une matrice.

Démonstration

Une opération élémentaire sur une matrice est un produit à gauche par une matrice inversible. D'après le théorème précédent, on en déduit la conservation du critère d'inversibilité $\square$

Algorithme

Théorème - Transformation de Gauss-Jordan

Soit $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$.
 A est inversible si et seulement s'il est possible de transformer A en une matrice triangulaire supérieure, sans 0 sur la diagonale, à l'aide uniquement d'opérations élémentaires portant sur les lignes.
Dans ce cas, on peut terminer la décomposition de A vers I_n par suite d'opérations élémentaires.
Si on applique alors à la matrice I_n les mêmes opérations élémentaires, dans le même ordre, on obtient A^{-1} .

On commence par un lemme, que l'on démontre, puis que l'on applique aux matrices triangulaires supérieures avant de faire la démonstration globale.

Lemme - Trigonalisation

Si $M = \left(\begin{array}{c|c} A & B \\ \hline 0_{n-s,s} & C \end{array} \right) \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$, où $A \in GL_s(\mathbb{K})$ ($s \in \mathbb{N}_n$, quelconque) et $C \in \mathcal{M}_{n-s}(\mathbb{K})$, alors :

- ou bien $\forall i \in \mathbb{N}_{n-s}, {}^i[C]_1 = 0$ et alors M n'est pas inversible
- ou bien $\exists i \in \mathbb{N}_{n-s}$ tel que ${}^i[C]_1 \neq 0$, alors $\exists T$, produit de matrices

élémentaires telle que $T \times M = \left(\begin{array}{c|c} A & B \\ \hline 0_{n-s,s} & \begin{array}{c} x \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{array} \begin{array}{c} C' \end{array} \end{array} \right)$ avec $x \neq 0$.

Démonstration

Les cas d'étude sont bien complémentaires.

- Supposons qu'il existe $i \in \mathbb{N}_{n-s}$ tel que ${}^i[C]_1 \neq 0$,

Transformons C en C' par $L_1 \leftrightarrow L_i$, codée par le produit à gauche par $\left(\begin{array}{c|c} I_s & 0 \\ \hline 0 & P_{1,i} \end{array} \right)$,

puis pour k de 2 à $n-s$, $L_k \leftarrow L_k - \underbrace{{}^k[C']_1}_{\neq 0} L_1$. On obtient bien le résultat attendu.

- Supposons que pour tout $i \in \mathbb{N}_{n-s}, {}^i[C]_1 = 0$.

 Histoire - Fang-cheng

« Cette méthode est connue des Chinois depuis au moins le 1er siècle de notre ère. Elle est référencée dans le livre chinois Jiuzhang suanshu (Les Neuf Chapitres sur l'art mathématique), dont elle constitue le huitième chapitre, sous le titre « Fang cheng » (la disposition rectangulaire). La méthode est présentée au moyen de dix-huit exercices. Dans son commentaire daté de 263, Liu Hui en attribue la paternité à Chang Ts'ang, chancelier de l'empereur de Chine au IIe siècle avant notre ère. » (pompage sans scrupule de Wikipedia...)

 Pour aller plus loin - Réussite de l'algorithme de Gauss - Conditionnement

Théoriquement, la question ne se pose pas : l'algorithme réussit toujours sa mission. Mais dans la pratique, en particulier informatiquement, il peut y avoir des approximations numériques (par exemple à 2^{-52} près en Python).

Supposons donc la donnée de A avec une erreur à δA près.

On note (par exemple) $\|B\|_2 = \sqrt{\text{Tr}(B^T \times B)}$, il s'agit d'une norme. Elle est de plus multiplicative : $\|AB\|_2 \leq \|A\|_2 \times \|B\|_2$.

On définit alors le conditionnement de A

$$\text{cond}(A) = \|A\|_2 \times \|A^{-1}\|_2$$

On a alors l'erreur relative à l'arrivée proportionnelle à l'erreur relative du départ par le conditionnement.

$$\frac{\|\delta A^{-1}\|_2}{\|A^{-1}\|_2} \leq \text{cond}(A) \frac{\|\delta A\|_2}{\|A\|_2}$$

On dit qu'une matrice est mal conditionnée si $\text{cond}(A)$ est important. Plus une matrice est mal conditionnée, plus l'impact d'une petite erreur au départ est important sur l'erreur finale.

A étant inversible, on considère $M' = \left(\begin{array}{c|c} A^{-1} & 0_{s,n-s} \\ \hline 0_{n-s,s} & I_{n-s} \end{array} \right)$, d'inverse $(M')^{-1} = \left(\begin{array}{c|c} A & 0_{s,n-s} \\ \hline 0_{n-s,s} & I_{n-s} \end{array} \right)$.

Par produit par blocs :

$$M' \times M = \left(\begin{array}{c|c} I_s & A^{-1}B \\ \hline 0_{n-s,s} & C' \end{array} \right)$$

Puis on réalise : $C_{s+1}(M'M) \leftarrow C_{s+1}(M'M) - \sum_{j=1}^s j[M'M]_{s+1} \cdot C_j(M'M)$ pour obtenir $\tilde{M}$.

Cela est codée par un produit matricielle à droite : $\tilde{M} = M'M \times \overline{T}$, avec $\overline{T}$, produit de matrices élémentaires donc inversible.

Or, $\tilde{M}$ est caractérisé par le fait qu'elle possède une colonne nulle (la $s+1$ -ième).

Ainsi $\tilde{M}$ est diviseur de 0 ($\tilde{M} \times E_{s+1,1} = 0$), donc non inversible.

Comme $\overline{T}$ et M' sont inversible, nécessairement M ne l'est pas. $\square$

Corollaire - Matrices triangulaires supérieures

Si T est une matrice (carrée) triangulaire supérieure, avec des coefficients non nuls sur la diagonale.

Alors il existe T' , triangulaire supérieure et inversible telle que $T' \times T = I_n$.

Réciproquement, si T est une matrice (carrée) triangulaire supérieure, avec (au moins) un coefficients nuls sur la diagonale, alors T n'est pas inversible.

Démonstration

• Sens direct.

On va démontrer le résultat par récurrence sur n , l'ordre de la matrice T .

— Si $n = 1$, alors T' est la matrice à un élément : $\frac{1}{T_{11}}$.

— Soit $n \in \mathbb{N}$. Supposons le résultat vraie pour toute matrice triangulaire supérieure d'ordre n .

Soit T , triangulaire supérieure d'ordre $n+1$.

D'après l'analyse précédente, il existe T_1 , triangulaire supérieure inversible telle que

$$T_1 \times T = \begin{pmatrix} \tilde{T} & 0_{n-1,1} \\ 0_{1,n-1} & \frac{1}{T_{nn}} \end{pmatrix}.$$

$\tilde{T}$ est l'extraction de T sur les n premières lignes et colonnes, elle est donc triangulaire supérieure, sans coefficient nul sur la diagonale.

On peut appliquer l'hypothèse de récurrence.

Il existe $\tilde{T}'$ triangulaire supérieure et inversible telle que $\tilde{T}' \times \tilde{T} = I_n$.

Considérons T_2 , définie par blocs par : $\begin{pmatrix} \tilde{T}' & 0_{n-1,1} \\ 0_{1,n-1} & \frac{1}{T_{nn}} \end{pmatrix}$, triangulaire supérieure.

On a alors (par blocs) :

$$T_2 \times T_1 \times T = \begin{pmatrix} \tilde{T}' & 0_{n-1,1} \\ 0_{1,n-1} & \frac{1}{T_{nn}} \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \tilde{T} & 0_{n-1,1} \\ 0_{1,n-1} & \frac{1}{T_{nn}} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \tilde{T}'\tilde{T} & 0_{n-1,1} \\ 0_{1,n-1} & 1 \end{pmatrix} = I_{n+1}$$

Et comme le produit de deux matrices triangulaires supérieures et inversible est triangulaire supérieure et inversible, l'hypothèse de récurrence est héréditaire.

Enfin, comme T' est inversible, en multipliant à gauche par T'^{-1} , on trouve $T = T'^{-1}$ et donc $T \times T' = I_n$.

• Réciproquement, s'il y a un 0 sur la diagonale.

En se trouve dans la situation du lemme en considérant le nombre $s := \min\{h \mid h[T]_h = 0\} - 1$. $\square$

On peut enfin démontrer l'algorithme de Gauss.

Démonstration

Soit $M \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$.

On applique le lemme colonne après colonne (pour s de 1 à n), tant que la matrice M reste visiblement inversible.

(Comme le statut de M ne peut pas changer elle était inversible ou non dès le début, mais nous l'ignorions).

La matrice A_s qui apparaît à l'étape s est alors triangulaire supérieure, inversible dans qu'il n'apparaît pas de 0 sur la diagonale. • ou bien, à une étape, un zéro est apparu sur la diagonale et alors M n'est pas inversible. • ou bien, on peut aller au bout du lemme de trigonalisation, à chaque étape A_s est bien triangulaire supérieure, sans 0 sur la diagonale donc inversible.

Ainsi, par opérations élémentaires sur les lignes de M on obtienne une matrice triangulaire T , cela signifie

$$E_k E_{k-1} \dots E_1 M = T$$

On termine d'inverser par opérations élémentaires sur les lignes de $T : E_m E_{m-1} \times E_{k+1} T = I_n$. Cela signifie

$$E_m E_{m-1} \dots E_1 A = I_n$$

En posant $B = E_m E_{m-1} \dots E_1 \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$, on obtient $BA = I_n$, A étant inversible, on a $BAA^{-1} = I_n A^{-1}$ d'où $B = A^{-1}$. Or $B = E_m E_{m-1} \dots E_1 = E_m E_{m-1} \dots E_1 I_n$ est la matrice déduite de I_n par la même succession des m opérations. $\square$

 Remarque - Et les colonnes

On peut également procéder à l'aide d'opérations élémentaires sur les colonnes puisque l'on aura alors $AF_1 \dots F_p = I_n$ d'où $A^{-1} = I_n F_1 \dots F_m$,

 Attention - Surtout pas!

⚡ Mais en revanche il ne faut surtout **pas mélanger les deux types d'opérations** car l'on aboutit à $E_m E_{m-1} \dots E_1 AF_1 \dots F_p = I_n$ qui n'est pas de la forme $AB = I_n$ et ne permet pas de conclure à l'inversibilité de A .
⚡ Mais néanmoins, comme souvent, rien n'est perdu dans ce cas là : on montrera que A est équivalente à I_n , donc de même rang : n , donc elle est inversible...

Corollaire - Inversion à droite suffisante

Soit $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$. Supposons qu'il existe $B \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ tel que $AB = I_n$. Alors A est inversible et $A^{-1} = B$.
(De même, B est inversible et $B^{-1} = A$)

Démonstration

On applique une série de transformations élémentaires à A pour l'échelonner.

$$\exists E_1, E_2, \dots, E_k, T \text{ telles que } E_k E_{k-1} \dots E_1 A = T$$

On a donc $TB = E_k E_{k-1} \dots E_1$.

Puis en multipliant à droite par $E_1^{-1} \dots E_k^{-1}$, on a $T(B(E_k E_{k-1} \dots E_1)^{-1}) = I_n$.

On a vu que si T avait un coefficient nul sur la diagonale, il est impossible d'obtenir I_n .

Donc T n'a aucun coefficient nul sur la diagonale, il est inversible.

Par produit de matrices inversibles : $A = (E_k E_{k-1} \dots E_1)^{-1} T$ est inversible.

Et donc $B = A^{-1} AB = A^{-1}$. $\square$

 Savoir faire - Inversibilité et inverse d'une matrice par l'algorithme de Gauss

Calculer l'inverse de $A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 1 & -1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$.

On applique l'algorithme de Gauss-Jordan en considérant $(A|I_3)$:

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & -1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \longrightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 1 & 0 & -1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{array} \right) \left\{ \begin{array}{l} L_1 \leftarrow -L_3 \\ L_2 \leftarrow L_1 \\ L_3 \leftarrow L_2 \end{array} \right.$$
$$\longrightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & -1 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{array} \right) \left\{ \begin{array}{l} L_2 \leftarrow L_2 - L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{array} \right. \longrightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & -1 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 0 & -1 \end{array} \right) \left\{ \begin{array}{l} L_2 \leftarrow -L_3 \\ L_3 \leftarrow -L_2 \end{array} \right.$$

Par suite d'opérations élémentaires, on a transformé A en I_3 donc A est inversible.

Par suite des mêmes opérations élémentaires, on a transformé I_3 en A^{-1} ,

$$\text{donc } A^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & -1 \\ 0 & -1 & -1 \\ -1 & 0 & -1 \end{pmatrix}.$$

 **Pour aller plus loin - Autres algorithmes**
Il existe d'autre méthode (raffinement de Gauss) pour inverser une matrice. Elles ont une complexité algorithmique plus faible (on gagne sur la constante dans le O - ou mieux encore dans certains cas tout particulier de matrices). Il s'agit des méthodes LU, QR, Choleski. On peut aussi employer des méthodes itératives assez différentes dans leur philosophie comme les méthodes de Jacobi... On crée une suite de matrice (A_n) , avec $A_0 = A$ et $\lim(A_n) = A^{-1}$. On s'arrête quand on est « assez proche » de A^{-1} .

A retenir : **dans une opération élémentaire, il ne faut pas perdre l'information d'une ligne.** Autrement écrit, il faut toujours pouvoir revenir en arrière!!

Exercice

L'algorithm

l'arche de l'al-
é calculatoire
de la matrice

trois boucles
ut à fait l'une

Calculer l'inverse de $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ -1 & -1 & -2 \\ 2 & 2 & 5 \end{pmatrix}$.

Correction

On applique l'algorithme de Gauss-Jordan en considérant $(A|I_3)$:

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 2 & 3 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & -1 & -2 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 2 & 5 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \rightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 2 & 3 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & -1 & -2 & 0 & 1 \end{array} \right) \quad \left\{ \begin{array}{l} L_2 \leftarrow L_1 + L_2 \\ L_3 \leftarrow L_3 - 2L_1 \end{array} \right.$$

$$\rightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 2 & 3 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 2 & 1 \end{array} \right) \quad \left\{ \begin{array}{l} L_3 \leftarrow L_3 + 2L_2 \end{array} \right. \rightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & -1 & -4 & -1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & -1 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 2 & 1 \end{array} \right) \quad \left\{ \begin{array}{l} L_1 \leftarrow L_1 - 2L_2 - L_3 \\ L_2 \leftarrow L_2 - L_3 \end{array} \right.$$

Par suite d'opérations élémentaires, on a transformé A en I_3 donc A est inversible.

Par suite des mêmes opérations élémentaires, on a transformé I_3 en A^{-1} , donc $A^{-1} =$

$$\begin{pmatrix} -1 & -4 & -1 \\ 1 & -1 & -1 \\ 0 & 2 & 1 \end{pmatrix}.$$

Remarque - Et si A n'est pas inversible?

Si A n'est pas inversible, alors l'algorithme conduit à une matrice échelonnée (triangulaire supérieure) dont la diagonale possède (au moins) un zéro. Il est alors totalement impossible d'obtenir I_n .

Nous verrons plus loin que l'algorithme donne alors une nouvelle information à propos de la matrice A : son rang!

Exercice

Déterminer les inverses de

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & -2 \\ 0 & 3 & 1 \\ -2 & -3 & 5 \end{pmatrix}, B = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}, C = \begin{pmatrix} 10 & 9 & 1 \\ 9 & 10 & 5 \\ 1 & 5 & 9 \end{pmatrix}, D = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & -1 \\ 1 & -1 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 3 & -1 \\ 1 & 1 & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

Correction

On applique l'algorithme de Gauss-Jordan en considérant $(A|I_3)$:

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 2 & 1 & -2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ -2 & -3 & 5 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \rightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 2 & 1 & -2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & 3 & 1 & 0 & 1 \end{array} \right) \quad \left\{ \begin{array}{l} L_3 \leftarrow L_3 + L_1 \end{array} \right.$$

$$\rightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & \frac{1}{2} & -1 & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{11}{3} & 1 & \frac{2}{3} & 1 \end{array} \right) \quad \left\{ \begin{array}{l} L_1 \leftarrow \frac{1}{2}L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 + \frac{2}{3}L_2 \end{array} \right.$$

$$\rightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & \frac{1}{2} & -1 & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \frac{1}{3} & 0 & \frac{1}{3} & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \frac{3}{11} & \frac{2}{11} & \frac{3}{11} \end{array} \right) \quad \left\{ \begin{array}{l} L_2 \leftarrow \frac{1}{3}L_2 \\ L_3 \leftarrow -\frac{3}{11}L_3 \end{array} \right.$$

$$\rightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & \frac{1}{2} & -1 & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \frac{1}{11} & \frac{3}{11} & \frac{1}{11} \\ 0 & 0 & 1 & -\frac{3}{11} & \frac{2}{11} & \frac{3}{11} \end{array} \right) \quad \left\{ \begin{array}{l} L_2 \leftarrow L_2 - \frac{1}{3}L_3 \end{array} \right.$$

$$\rightarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & \frac{9}{11} & \frac{1}{22} & \frac{7}{22} \\ 0 & 1 & 0 & \frac{1}{11} & \frac{3}{11} & \frac{1}{11} \\ 0 & 0 & 1 & -\frac{3}{11} & \frac{2}{11} & \frac{3}{11} \end{array} \right) \quad \left\{ \begin{array}{l} L_1 \leftarrow L_1 - \frac{1}{2}L_2 + L_3 \end{array} \right.$$

Par suite d'opérations élémentaires, on a transformé A en I_3 donc A est inversible.

Par suite des mêmes opérations élémentaires, on a transformé I_3 en A^{-1} , donc $A^{-1} =$

$$\frac{1}{22} \begin{pmatrix} 18 & 1 & 7 \\ -2 & 6 & -2 \\ 6 & 4 & 6 \end{pmatrix}.$$

$$C^{-1} = \begin{pmatrix} 65 & -76 & 35 \\ -76 & 89 & -41 \\ 35 & -41 & 19 \end{pmatrix} \text{ et } D^{-1} = \frac{1}{7} \begin{pmatrix} 8 & 9 & -3 & -4 \\ 3 & -1 & -2 & 2 \\ -6 & -5 & 4 & 3 \\ 1 & 2 & -3 & 3 \end{pmatrix}$$

6. Bilan

Synthèse

- ↪ Les problèmes à double entrées se codent dans des tableaux. Ces problèmes s'articulent lorsqu'ils ont une entrée commune; cela se code par la multiplication des tableaux. Nous avons ainsi défini des opérations sur les tableaux (à taille fixée), donnant une structure d'anneau et d'espace vectoriel à cet ensemble (lorsque les dimensions correspondent bien). Attention c'est un anneau non commutatif, avec des diviseurs de zéros...
- ↪ Un espace est particulièrement intéressant, celui des matrices de taille carrée, car dans cette situation, elles codifient les transformations d'un espace sur lui-même. Cas très fréquent.
Pour ces matrices, on peut être amené à étudier leurs puissances A^n (cf. Sciences physiques). Mais ici on se concentre surtout sur l'étude de l'inversibilité de A et le calcul de A^{-1} si possible.
- ↪ On met en place un algorithme pour répondre à ces questions. C'est un algorithme sur les matrices, mais qui se code aussi par du calcul matriciel. Ainsi on voit les matrices (ou plutôt des ensembles de matrices) agir sur les matrices (ou plutôt d'autres ensembles de matrices). Cela nous donne l'idée de considérer des actions de groupes $GL_n(\mathbb{K})$ (groupe des matrices carrées de taille n , inversibles) sur tout plein d'ensembles.
En exploitant cette idée, on dégage la notion de rang d'une matrice; il est invariant par produit par matrices inversibles à droite et à gauche et on trouve une forme normalisée adaptée (pour la relation d'équivalence qui conserve le rang). Cette méthode est exploitée similairement dans plein d'autres parties des mathématiques (matrices congruentes, matrices semblables...)

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Notations
- Savoir-faire - Notation et multiplication matricielle
- Savoir-faire - Présentation des calculs
- Savoir-faire - Exploiter un polynôme annulateur pour trouver M^{-1}
- Savoir-faire - Exploiter un polynôme annulateur pour trouver M^n
- Savoir-faire - Montrer qu'une matrice est triangulaire supérieure
- Savoir-faire - Retenir les opérations matricielles codant les transformations élémentaires.
- Savoir-faire - Inversibilité et inverse d'une matrice par algorithme de Gauss

Notations

Notations	Définitions	Propriétés	Remarques
$\mathcal{M}_{n,k}(\mathbb{K})$	Ensemble (espace) des matrices avec n lignes et p colonnes à coefficients dans $\mathbb{K}$		On note $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ l'espace $\mathcal{M}_{n,n}(\mathbb{K})$
$\mathcal{S}_n(\mathbb{K})$, $\mathcal{A}_n(\mathbb{K})$	resp. Ensemble (espace) des matrices symétrique (nécessairement carrées), resp. anti-symétrique	$A^T = A$, resp. $A^T = -A$	
$GL_n(\mathbb{K})$	Groupe (linéaire) des matrices carrées d'ordre n inversible		
${}^i[A]_j$ ou $[A]_{i,j}$ ou Coeff $_{i,j}(A)$	Coefficient en ligne i et colonne j de la matrice A	C'est une application linéaire	${}^i[AB]_j = \sum_{k=1}^n {}^i[A]_k {}^k[B]_j$
${}^tA$ ou A^T A^n, A^{-1}	Transposée de la matrice A Puissance n^e de A (par récurrence). Inverse de A (si inversible)	${}^i[A^T]_j = {}^j[A]_i$	Application linéaire involutive
$\text{Tr}(A)$	Trace de A (somme des coeff. sur la diagonale)	$\text{Tr}(A) = \sum_{i=1}^n {}^i[A]_i$	$\text{Tr}(AB) = \text{Tr}(BA)$
$(E_{i,j})_{i,j}$ $P_{i,j} = I_n + E_{i,j} +$ $E_{j,i} - E_{i,i} - E_{j,j}$	Base canonique de $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$ Matrice de transposition	${}^h[E_{i,j}]_k = \delta_{i,h} \delta_{j,k}$ Inversion des lignes (resp. colonnes) i et j si multiplication par la gauche (resp. la droite)	$E_{i,j} \times E_{h,k} = \delta_{j,h} E_{i,k}$ $P_{i,j}^{-1} = P_{i,j}$
$T_{i,j}(\lambda) = I_n + \lambda E_{i,j}$	Matrice de transvection	$L_i \leftarrow L_i + \lambda L_j$ à gauche (resp. $C_j \rightarrow C_j + \lambda C_i$ - à droite)	$T_{i,j}(\lambda)^{-1} = T_{i,j}(-\lambda)$
$D_i(\alpha) = I_n + (\alpha - 1)E_{i,i}$	Matrice de dilatation	$L_i \leftarrow \alpha L_i$ à gauche (resp. $C_i \rightarrow \alpha C_i$ - à droite)	$D_i(\alpha)^{-1} = D_i(\frac{1}{\alpha})$
$J_r(n, p)$ $\begin{pmatrix} I_r & O_{r,p-r} \\ O_{n-r,r} & O_{n-r,p-r} \end{pmatrix}$	Matrice J_r	$\text{rg}(A) = r \iff \exists P, Q \in GL_n(\mathbb{K}) \times GL_p(\mathbb{K})$ tel que $A = P \times J_r \times Q$	

Retour sur les problèmes

25. Addition naturelle des éléments de mêmes caractéristiques (donc situés dans une même case)
26. L'interprétation en terme de graphes qui figure dans la marge donne des éléments de réponse à ce problème.
 $[A]_{i,j}$ est le coefficient de dépendance de la moyenne de l'élève i par rapport à la note j .
 $[B]_{j,k}$ est le poids de la partie k dans la note j .
Alors $[AB]_{i,k}$ est le coefficient de dépendance de la moyenne de l'élève i par rapport aux parties k .
27. La matrice de la question n'admet aucune racine. On démontre qu'on devrait la chercher parmi les matrices triangulaires avec des zéros sur la diagonale : $a = \begin{pmatrix} 0 & \alpha & \beta \\ 0 & 0 & \gamma \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$.
On a alors $a^2 = \begin{pmatrix} 0 & \alpha\gamma & \beta\gamma \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$. Il n'y a pas de racine.
En revanche, le même calcul montre que pour tout $\alpha \in \mathbb{R}^*$ et $\beta \in \mathbb{R}$, $a = \begin{pmatrix} 0 & \alpha & \beta \\ 0 & 0 & \frac{1}{\alpha} \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$ est une racine de $a = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$, qui admet donc une double infinité de racines...
28. L'anneau des matrices n'est pas commutatif, les éléments ne sont pas tous inversibles ni régulier. Il y a des diviseurs de 0.
Les seules matrices qui commutent avec toutes les matrices sont les λI_n .
 $(AE_{i,j} = \sum_k [A]_{k,i} E_{k,j} \text{ et } E_{i,j} A = \sum_k [A]_{j,k} E_{i,k} \Rightarrow [A]_{i,j} = 0 \text{ si } i \neq j \text{ et } [A]_{i,i} = [A]_{j,j})$
Essentiellement (à peu de choses près...) si B commute avec A , alors il existe $P \in \mathbb{K}[X]$ tel que $B = P(A)$...

29. Oui si A n'est pas inversible, alors $\text{Ker}(A) \neq \emptyset$. Il existe une colonne X tel que $AX = 0$.
Si $B = (X|X|\cdots|X)$ alors $AB = 0$.
Pour étudier l'inversibilité de A , on peut étudier son noyau. On peut aussi exploiter la méthode de Gauss-Jordan.
30. Voir cours.

Deuxième partie

Techniques analytiques, à travers l'histoire

Fonctions à la Euler

Résumé -

Dans ce chapitre, on s'intéresse aux principales fonctions usuelles des mathématiques pré-eulerien (donc, jusqu'à la fonction Γ , exclue).
 Nous reprenons les constructions historiques qui conduisent à ces fonctions, en espérant qu'ainsi, les propriétés caractéristiques de chacune seront mieux mémorisées.
 Pour préparer le cours sur la dérivation des fonctions usuelles, nous donnerons une série d'inégalités localisées suffisantes pour calculer les dérivées.
 Enfin, nous terminons ce chapitre en donnant une liste d'évaluations numériques des fonctions usuelles sous forme de somme infinies (convergentes). Nous en reparlerons (beaucoup) plus tard.
 — Kahn Académie - Qu'est-ce qu'une fonction exponentielle?. <https://www.youtube.com/watch?v=pBeGfLoId4I>
 — Micmath - Merveilleux logarithmes. <https://www.youtube.com/watch?v=rWfl7Pw8YVE>

Sommaire

1.	Problèmes	120
2.	Généralités sur les fonctions	120
2.1.	Définition et représentation d'une fonction	120
2.2.	Opérations sur les fonctions	121
2.3.	Vocabulaire d'analyse de fonctions	122
2.4.	Bijections et réciproques	124
2.5.	Etude des branches infinies en ∞	126
3.	Fonctions trigonométriques	127
3.1.	Fonctions circulaires	127
3.2.	Fonctions circulaires réciproques	129
4.	Fonctions polynomiales et puissances rationnelles	130
4.1.	Fonction puissance entière relative	130
4.2.	Fonctions polynomiales	132
4.3.	Fonction puissance rationnelle	133
5.	Exponentielles et logarithmes	134
5.1.	ExponentielleS	134
5.2.	LA fonction exponentielle	136
5.3.	LogarithmeS	138
5.4.	Retour sur les fonctions puissances, avec un exposant non rationnel	139
5.5.	Croissances comparées	140
5.6.	Fonctions hyperboliques directes	141
6.	Sommes numériques infinies	141
7.	Bilan	142

1. Problèmes

Histoire - Evolution de la notion de fonction

Pour Leibniz puis Euler, qui a été le premier à utiliser le mot de « fonction » et pour les mathématiciens du XVIII^e-ième siècle, l'idée de relation fonctionnelle était plus ou moins assimilée à l'existence d'une formule mathématique simple exprimant la nature exacte de cette relation. Cette conception s'est révélée trop étroite pour les exigences de la physique mathématique, et l'idée de fonction, ainsi que la notion de limite qui lui est associée, ont subi un long processus de clarification et de généralisation.

Par exemple : $x \mapsto \begin{cases} 1 & \text{si } x \leq 1 \\ x^2 & \text{si } x > 1 \end{cases}$ n'est pas une fonction pour Euler; mais pour nous (et vous?) c'est bien une fonction!

? Problème 30 - Fonction par morceaux

L'application $x \mapsto \begin{cases} 1 & \text{si } x \leq 1 \\ x^2 & \text{si } x > 1 \end{cases}$ est-elle bien une fonction (à la « Euler »)?

? Problème 31 - Comment calculer π^e ?

Pour l'étude des fonctions usuelles, il est très important pour chacun d'être en mesure de savoir comment faire le calcul des valeurs, sans raccourci avec la calculatrice.

Il faudra néanmoins faire ces calculs pour les nombres rationnels (et pour les nombres réels, on verra plus loin...).

Les nombres π et e sont des nombres réels bien définis.

Comment faire ce calcul? Les nombres réels sont approchés par des nombres rationnels.

On va donc commencer par essayer de calculer $\left(\frac{22}{7}\right)^{\frac{8}{3}}$, puis de manière générale de r^z où $r, z \in \mathbb{Q}$.

Deux temps d'analyse :

1. On fixe $z \in \mathbb{Q}$ et on étudie $t \mapsto t^z$, pour $t \in \mathbb{R}$. Ce sont les fonctions puissances.
2. On fixe $r \in \mathbb{Q}$ puis $r \in \mathbb{R}$ et on étudie $t \mapsto r^t$, pour $t \in \mathbb{R}$. Ce sont les fonctions exponentielles.

? Problème 32 - Interpolation de la suite géométrique

Existe-t-il une fonction simple (polynomiale) qui interpole la suite géométrique de raison r ($= 2$ par exemple)?

Comment l'étudier?

? Problème 33 - De la multiplication à l'addition

Additionner deux nombres de tailles n se fait en gros en $2n$ calculs. Pour les multiplier l'algorithme classique nécessite n^2 multiplications de chiffres, puis une addition de n nombres...

Peut-on trouver un moyen simple qui transmute les multiplications en additions? Une fonction telle que : $f(a \times b) = f(a) + f(b)$?

2. Généralités sur les fonctions

2.1. Définition et représentation d'une fonction

Définition - Fonction

Une *fonction* d'une variable réelle, à valeurs réelles, est un "procédé" qui à chaque élément x d'un sous-ensemble $\mathcal{D}$ de $\mathbb{R}$ associe un réel $f(x)$ parfaitement déterminé. Une telle fonction est notée

$$\begin{aligned} f: \mathcal{D} &\rightarrow \mathbb{R} \\ x &\mapsto f(x) \end{aligned}$$

$f(x)$ est appelé *image* de x par f .

Si $y \in \mathbb{R}$, tout élément x de $\mathcal{D}$ vérifiant $f(x) = y$ est appelé un *antécédent* de y .

Remarque - Ensemble de définition

Le fait d'écrire $f : \mathcal{D} \rightarrow \mathbb{R}$ sous-entend que $f(x)$ est parfaitement défini si $x \in \mathcal{D}$.

Il est toutefois fréquent en pratique que l'ensemble $\mathcal{D}$ ne soit pas connu a priori. A partir de l'expression de $f(x)$, il faut déterminer l'ensemble des réels x pour lesquels elle a un sens. Cet ensemble est appelé *domaine de définition* de f (généralement noté $\mathcal{D}_f$). Il est souvent constitué d'une réunion d'intervalles.

Définition - Graphe d'une fonction

$\mathcal{C} = \{(x, f(x)); x \in \mathcal{D}_f\}$ s'appelle le *graphe* de f , le plan étant muni d'un repère $(O, \vec{i}, \vec{j})$, on appelle *représentation graphique* ou *courbe représentative* de f la représentation de cet ensemble dans le plan. La courbe représentative a pour équation $y = f(x)$.

Définition - Image de $\mathcal{D}$ par une fonction. Fonction restreinte

Si $\mathcal{D}' \subset \mathcal{D}_f$ ($\mathcal{D}'$ sous ensemble de $\mathcal{D}_f$), on note $f(\mathcal{D}')$ l'ensemble des images des éléments de $\mathcal{D}'$: $f(\mathcal{D}') = \{f(x); x \in \mathcal{D}'\}$. $f(\mathcal{D}')$ s'appelle l'*ensemble image* (ou *image directe*) de $\mathcal{D}'$ par f .

Soit $f : \mathcal{D}_f \rightarrow \mathbb{R}$ une fonction et I un intervalle inclus dans $\mathcal{D}_f$. On appelle *restriction* de f à I la fonction g définie sur I par : $\forall x \in I, g(x) = f(x)$. On la note $f|_I$.

Définition - Ensemble des applications

Soit I un intervalle de $\mathbb{R}$, non vide et non réduit à un point.

On note $\mathcal{F}(I, \mathbb{R})$ l'ensemble des fonctions définies sur I à valeurs dans $\mathbb{R}$ (on parle aussi d'applications de I dans $\mathbb{R}$)

Savoir faire - Transformation sur le graphe

Soient $f : \mathcal{D}_f \rightarrow \mathbb{R}$ et $a \in \mathbb{R}$.

Comment obtient-on les domaines de définition ainsi que les graphes (ou représentations graphiques) des fonctions $x \mapsto f(x) + a$, $x \mapsto f(x + a)$, $x \mapsto f(a - x)$, $x \mapsto af(x)$?

$x \mapsto f(x) + a$: $\mathcal{D}_1 = \mathcal{D}$ et translation de $a\vec{j}$,

$x \mapsto f(x + a)$: $\mathcal{D}_2 = \{x \mid x + a \in \mathcal{D}\} = \mathcal{D} - a$ et translation de $-a\vec{i}$,

$x \mapsto f(a - x)$: $\mathcal{D}_3 = \{x \mid a - x \in \mathcal{D}\}$ (ex : si $\mathcal{D} = [c, d]$, alors $\mathcal{D}_3 =]a - d, a - c]$) et réflexion (symétrie) d'axe d'équation $x = \frac{a}{2}$ $x \mapsto af(x)$: $\mathcal{D}_4 = \mathcal{D}$ et homotétie-axiale de rapport a et de « centre » l'axe des abscisses.

Exercice

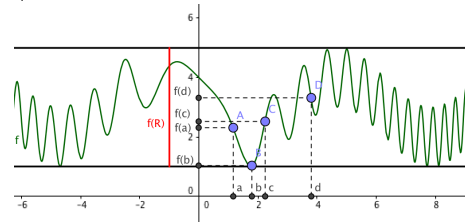
Montrer qu'une suite (u_n) est également une fonction

Correction

Il s'agit d'une application de $\mathbb{N}$ dans $\mathbb{R}$, avec $u : n \mapsto u_n$

2.2. Opérations sur les fonctions

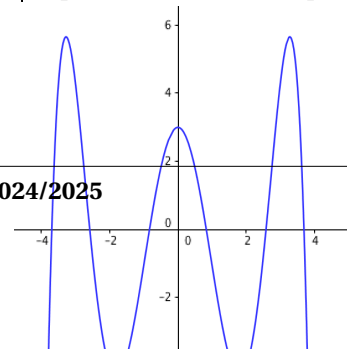
*Représentation - Fonction



Pour tracer on commence bien par tous les points en noir : $x_i, f(x_i)$, on en déduit $A_i(x_i, f(x_i))$. Puis on relie tous ces points A_i , une courbe apparaît!

L'image de f est ici donné en rouge : c'est le segment $[1, 5]$.

*Représentation - Fonction paire



Définition - Opérations classiques

Dans $\mathcal{F}(I, \mathbb{R})$ on définit les opérations suivantes :

— Addition : si $(f, g) \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})^2$, la fonction $f + g$ est définie sur I par

$$\forall x \in I, (f + g)(x) = f(x) + g(x)$$

— Multiplication par un réel : si $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$ et $\lambda \in \mathbb{R}$, la fonction λf est définie sur I par

$$\forall x \in I, (\lambda f)(x) = \lambda f(x)$$

— Produit de deux fonctions : si $(f, g) \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})^2$, la fonction fg est définie sur I par

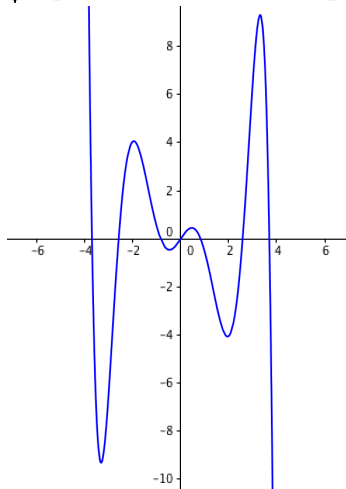
$$\forall x \in I, (fg)(x) = f(x) \times g(x)$$

— Valeur absolue d'une fonction : si $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$ la fonction $|f|$ est définie sur I par

$$\forall x \in I, |f|(x) = |f(x)|$$

Remarque - Lois internes...

Addition et multiplication de deux applications sont des lois internes sur $\mathcal{F}(I, \mathbb{R})$, commutatives, associatives, l'application nulle est élément neutre pour l'addition et toute application f admet un opposé : l'application $-f$, l'application constante égale à 1 est élément neutre pour la multiplication, la multiplication est distributive par rapport à l'addition. (On parle d'anneau pour décrire un ensemble ayant deux telles lois internes).

Représentation - Fonction impaire**Définition - Composée**

Soient $f : I \rightarrow \mathbb{R}$, $g : J \rightarrow \mathbb{R}$ vérifiant $f(I) \subset J$. On définit la composée $g \circ f : I \rightarrow \mathbb{R}$ par

$$\forall x \in I, (g \circ f)(x) = g(f(x)).$$

En général, même lorsque les deux fonctions $g \circ f$ et $f \circ g$ ont un sens, elles sont différentes.

Exercice

Définir proprement les deux composées (si cela est possible) des fonctions suivantes (ou de leurs restrictions) :

$$f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad x \mapsto x^2 - 1 \quad \text{et} \quad g : \mathbb{R} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{R} \quad x \mapsto \frac{1}{x}$$

Correction

$$f \circ g : \mathbb{R}^* \rightarrow \mathbb{R} \quad x \mapsto \frac{1}{x^2} - 1 \quad \text{et} \quad g \circ f : \mathbb{R} \setminus \{-1, 1\} \rightarrow \mathbb{R} \quad x \mapsto \frac{1}{x^2 - 1}$$

2.3. Vocabulaire d'analyse de fonctions**Parité, périodicité****Définition - Vocabulaire (et propriétés)**

Soit $f : \mathcal{D}_f \rightarrow \mathbb{R}$ une fonction

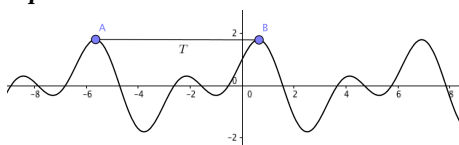
• On dit que f est *paire* si

$$\forall x \in \mathcal{D}_f, -x \in \mathcal{D}_f \text{ et } f(-x) = f(x)$$

$\mathcal{C}_f$ est alors symétrique par rapport à Oy

• On dit que f est *impaire* si

$$\forall x \in \mathcal{D}_f, -x \in \mathcal{D}_f \text{ et } f(-x) = -f(x)$$

Représentation - Fonction périodique de période T

$\mathcal{C}_f$ est alors symétrique par rapport à O .

• $f \in \mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ est dite périodique s'il existe $T > 0$ tel que

$$\forall x \in D_f, x + T \in D_f, x - T \in D_f \text{ et } f(x + T) = f(x).$$

T est une période de f . $\mathcal{C}_f$ est alors invariante par translation de vecteur $T\vec{i}$.

On laisse les démonstrations au lecteur.

Fonctions monotones

Définition - Fonction croissante, décroissante et monotone

On dit qu'une fonction f

- est croissante sur I si $\forall (x, y) \in I^2, x \leq y \Rightarrow f(x) \leq f(y)$.
- est décroissante sur I si $\forall (x, y) \in I^2, x \leq y \Rightarrow f(x) \geq f(y)$.
- est monotone sur I si elle est croissante sur I ou décroissante sur I .
- est *strictement* croissante sur I si $\forall (x, y) \in I^2, x < y \Rightarrow f(x) < f(y)$.
- est *strictement* décroissante sur I si $\forall (x, y) \in I^2, x < y \Rightarrow f(x) > f(y)$.

Proposition - Composition et monotonie

La composée de deux applications monotones de même sens de variation (respectivement de sens contraire) est une application croissante (respectivement décroissante).

La démonstration est simple...

Démonstration

Supposons que f et g sont décroissantes.

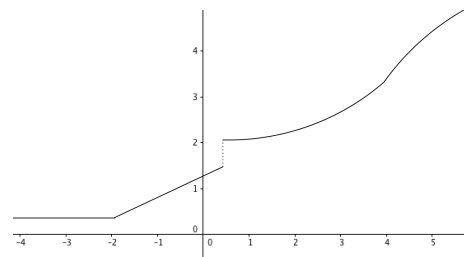
Soit $x \leq y \in \mathcal{D}_{g \circ f}$, alors :

$$f(x) \geq f(y)$$

$$(g \circ f)(x) \leq (g \circ f)(y).$$

Donc $g \circ f$ est décroissante...□

*Représentation - Fonction strictement croissante



Fonction (a priori) croissante (et non dérivable!).

Fonctions convexes/concaves

Définition - Fonction convexe, concave

On dit qu'une fonction f

- est convexe sur I si $\forall (x, y) \in I^2, \forall \lambda \in [0, 1] f(\lambda x + (1 - \lambda)y) \leq \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$.
- est strictement convexe sur I si $\forall (x, y) \in I^2, \forall \lambda \in]0, 1[f(\lambda x + (1 - \lambda)y) < \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$.
- est concave sur I si $\forall (x, y) \in I^2, \forall \lambda \in [0, 1] f(\lambda x + (1 - \lambda)y) \geq \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$.
- est strictement concave sur I si $\forall (x, y) \in I^2, \forall \lambda \in]0, 1[f(\lambda x + (1 - \lambda)y) > \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$.

*Pour aller plus loin - Fonctions convexes

Nous étudierons tout particulièrement les fonctions convexes dans un prochain chapitre

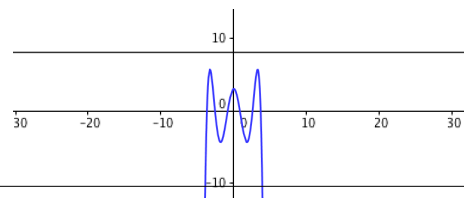
Fonctions (ou applications) bornées

Définition - Fonctions majorées, minorées, bornées

On dit qu'une fonction f :

- est majorée s'il existe $M \in \mathbb{R}$ tel que $\forall x \in \mathcal{D}_f, f(x) \leq M$.
- est minorée s'il existe $m \in \mathbb{R}$ tel que $\forall x \in \mathcal{D}_f, m \leq f(x)$.
- est bornée si elle est majorée et minorée.

*Représentation - Fonction majorée, minorée?



Proposition - Bilan

Une application $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ est bornée
si et seulement si il existe $M > 0$ tel que $\forall x \in I, |f(x)| \leq M$.

Extremums

Définition - Maximum, minimum et extremum

On dit que $M \in \mathbb{R}$ est un maximum sur I de f si

- $\forall x \in I, f(x) \leq M$
- et il existe $a \in I$ tel que $f(a) = M$
on dit que f présente un maximum en a .

On dit que $m \in \mathbb{R}$ est un minimum sur I de f si

- $\forall x \in I, f(x) \geq m$
- et il existe $a \in I$ tel que $f(a) = m$
on dit que f présente un minimum en a .

On parle d'extremum lorsque l'on a un maximum ou un minimum. On note

$$M = \max_{x \in I} f(x) \text{ et } m = \min_{x \in I} f(x)$$

Définition - Maximum local

On dit que $M = f(a)$ est un *maximum local* (maximum ou minimum)
s'il existe $\epsilon > 0$ tel que pour tout $x \in]a - \epsilon, a + \epsilon[\cap D_f, f(x) \leq f(a)$.

On parle de *maximum strict*, lorsque pour $x \in]a - \epsilon, a + \epsilon[\cap D_f$ et $x \neq a$,
 $f(x) < f(a)$.

 Remarque - Voisinage de a (dans $\mathbb{R}$)

Pour décrire un tel ensemble V , on parle souvent de voisinage de a .
Ainsi la restriction de f à $V =]a - \epsilon, a + \epsilon[\cap D_f$ présente en a un extremum (stricte)
respectivement).

 Remarque - Extension de définition

La définition s'étend à minimum local et minimum local strict et à maximum local et
maximum local strict.

 Représentation - Exemple

Sur la représentation de la fonction majorée
non minorée, on peut voir trois maximums
(maxima) locaux, tous stricts et deux sont aussi
maximum global...

2.4. Bijections et réciproques

On commence par rappeler ce qu'est une fonction bijective avant de voir le
rôle joué ici par la dérivée.

Bijection

Définition - Bijection

Soit f une fonction définie sur un sous-ensemble D de $\mathbb{R}$ à valeurs dans $\mathbb{R}$
et $J \subset \mathbb{R}$.

On dit que f est bijective de D sur J (ou réalise une bijection de D sur J)

- si tout élément de D a son image dans J
- et si tout élément de J admet un unique antécédent par f dans D

Formellement :

$$\forall x \in D, f(x) \in J \quad \text{et} \quad \forall y \in J, \exists ! x \in D, y = f(x).$$

Remarque - Si, par convention $J = f(D)$

Si l'on pose $J = f(D) = \{f(x); x \in D\} = \{y \in \mathbb{R} \mid \exists x \in D, y = f(x)\}$,

alors f est une bijection de D sur $J = f(D)$ si et seulement si $\forall y \in J, \exists! x \in D, y = f(x)$.

Exemple - Application exponentielle

L'application exponentielle est une bijection de $\mathbb{R}$ sur $\mathbb{R}_+^*$.

Définition - Application (bijection) réciproque

Si f est bijective de D sur J , on définit une fonction g par

$$g : J \rightarrow D \\ y \mapsto x \quad | \quad y = f(x) \text{ (unique antécédent de } y \text{ par } f)$$

Cette fonction g est elle-même bijective et appelée bijection réciproque de f , et notée f^{-1} .

Exemple - Application logarithmique

L'application logarithmique (naturelle) est une bijection de $\mathbb{R}_+^*$ sur $\mathbb{R}$. C'est la bijection réciproque de la fonction exponentielle.

Proposition - Application directe

Si f est une bijection de D sur J , on a

$$\forall x \in D, (f^{-1} \circ f)(x) = x;$$

$$\forall y \in J, (f \circ f^{-1})(y) = y;$$

$$y = f(x) \Leftrightarrow x = f^{-1}(y).$$

Théorème - Réciproque et représentation graphique

Soit $f : I \rightarrow J$ une bijection et $f^{-1} : J \rightarrow I$ sa bijection réciproque. Alors

- dans un repère orthonormé, $\mathcal{C}_f$ et $\mathcal{C}_{f^{-1}}$ sont symétriques par rapport à la première bissectrice (droite d'équation $y = x$).
- Si f est monotone sur I alors f^{-1} est monotone sur J , de même sens de variations.

On verra des exemples plus loin.

Démonstration

Pour montrer la symétrie dans le graphique, il nous faut alors montrer l'équivalence entre :

$$M(x, y) \in \mathcal{C}_f \text{ et } M'(y, x) \in \mathcal{C}_{f^{-1}}.$$

Or

$$M' \in \mathcal{C}_{f^{-1}} \Leftrightarrow f^{-1}(y) = x \Leftrightarrow y = f(x) \Leftrightarrow M \in \mathcal{C}_f$$

Concernant la monotonie, supposons que f soit croissante, :

considérons $x \leq y \in J$,

si $f^{-1}(x) > f^{-1}(y)$, alors par croissance de f : $x > y$. Absurde.

donc, nécessairement : $f^{-1}(x) \leq f^{-1}(y)$ et f^{-1} est croissante.

De même si f^{-1} est croissante, alors sa réciproque, i.e. f est également croissante.

Le cas décroissant est laissé en exercice. $\square$

On admet les théorèmes qui suivent et qui seront démontrés ultérieurement :

Théorème - Théorème de la bijection

Soit f une fonction définie sur I , continue, strictement monotone sur I (intervalle de $\mathbb{R}$),

alors f est bijective de I sur $J = f(I)$.

Sa bijection réciproque f^{-1} est continue sur J .

2.5. Etude des branches infinies en ∞

Le but est de préciser l'allure de la courbe représentative de f au voisinage de (+ ou -) l'infini.

Savoir faire - Etude des branches infinies (et définition)

Soit f une fonction définie au voisinage de $\pm\infty$.

1. si $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) = \ell$ avec $\ell \in \mathbb{R}$, la courbe admet une **asymptote horizontale** d'équation $y = \ell$.
2. si $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) = \infty$, on calcule $\frac{f(x)}{x}$.
 - (a) si $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{x} = 0$, il y a une **branche parabolique horizontale** (ou de direction Ox).
 - (b) si $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{x} = \infty$, il y a une **branche parabolique verticale** (ou de direction Oy).
 - (c) si $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{x} = a$, $a \in \mathbb{R}^*$, il faut calculer $f(x) - ax$.
 - i. si $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) - ax = b \in \mathbb{R}$, la courbe admet une **asymptote oblique** d'équation $y = ax + b$.
 - ii. si $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) - ax = \infty$ il y a une **branche parabolique oblique de direction** $y = ax$.

Exercice

Énoncer des fonctions présentant :

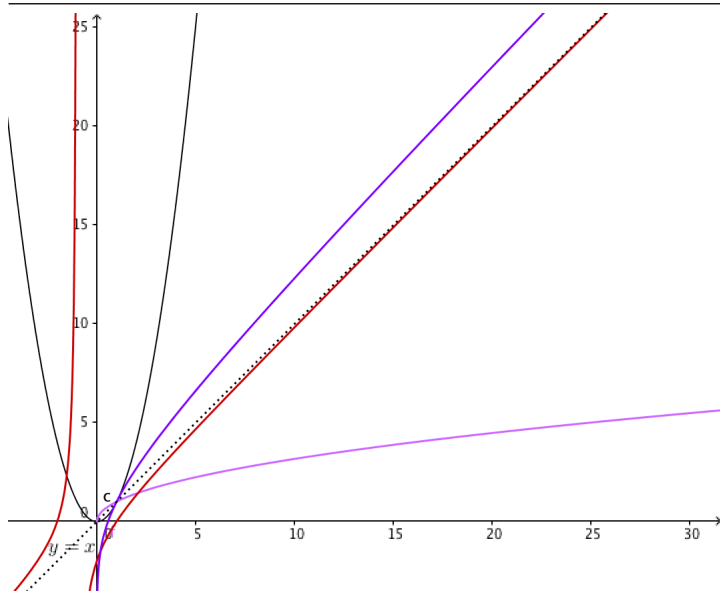
1. une asymptote horizontale (on donnera l'équation de cette asymptote)
2. une branche parabolique horizontale
3. une branche parabolique verticale
4. une asymptote oblique (on donnera l'équation de cette asymptote)
5. une branche parabolique oblique (on donnera la direction), mais pas d'asymptote oblique

Correction

1. $y = \arctan(x)$ admet une asymptote horizontale : $y = \frac{\pi}{2}$
2. $y = \sqrt{x}$ admet une branche parabolique horizontale
3. $y = x^2$ admet une branche parabolique verticale
4. $y = \frac{2x^2 + x - 2}{x + 1} (= 2x - 1 - \frac{1}{x+1})$ admet une asymptote oblique d'équation $y = 2x - 1$
5. $y = 3x + \ln x$ admet une branche parabolique oblique d'équation $y = 3x$.

Exercice

Indiquer sous chacun des quatre graphiques suivants lesquels présentent des branches paraboliques, des asymptotes...



Correction

En noir : branche parabolique verticale, en bleu une branche parabolique oblique d'équation $y = x$, en rouge une courbe avec asymptote d'équation $y = x$ et en violet une courbe avec une direction parabolique horizontale.

Remarque - Courbe asymptote

Plus généralement on dit que la courbe représentative de f admet au voisinage de $+\infty$ (ou $-\infty$ ou un réel a) admet pour courbe asymptote la courbe d'équation $y = g(x)$ si

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) - g(x) = 0.$$

3. Fonctions trigonométriques

On reprend, de manière analytique (où le paramètre x devient une variable) les fonctions trigonométriques vues précédemment.

3.1. Fonctions circulaires

Proposition - Aspect analytique

Les fonctions sinus et cosinus sont 2π -périodiques.

$\sin$ est une fonction impaire alors que $\cos$ est une fonction paire.

Savoir faire - Transférer un problème trigonométrique « en a », vers « en 0 »

Il faut exploiter les formules trigonométriques : $\sin(a + h) = \sin a \cos h + \cos a \sin h$ et $\cos(a + h) = \cos a \cos h - \sin a \sin h$, à connaître par cœur.

Analyse - Inégalité fondamentale

On termine cette partie par une observation essentielle :

Rappelons que θ est la longueur de l'angle

(on peut aussi comparer l'aire du triangle BCA' , égale à $\frac{1 \times CA}{2} = \frac{1}{2} \sin \theta$

à l'aire (plus grande) de la portion du disque BCA égale à $\frac{\theta}{2\pi} \times \pi 1^2 = \frac{1}{2} \theta$.)

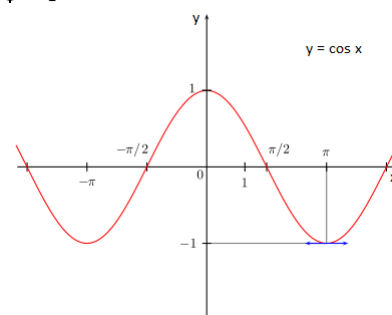
Pour la seconde inégalité, on calcule deux aires :

— l'aire de la portion du disque BAC : elle vaut $\frac{\theta}{2} R^2 = \frac{\theta}{2}$ car $R = 1$

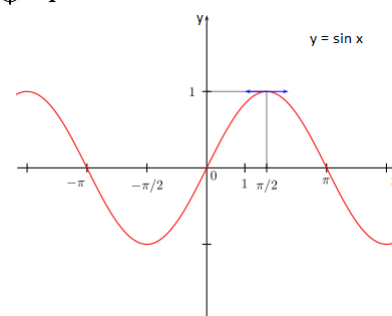
— l'aire du triangle rectangle $BA'C'$: elle vaut $\frac{1}{2} BA' A' C' = \frac{\tan \theta}{2}$.

« Clairement » la seconde aire est plus petite que la première.

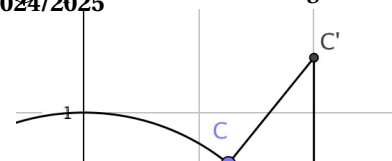
*Représentation - Fonction cosinus



*Représentation - Fonction sinus



*Représentation - Cercle trigonométrique



Proposition - Inégalité

On a pour tout $x \in]-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$,

$$|\sin x| \leq |x| \leq |\tan x| = \frac{|\sin x|}{\cos x}$$

Et en particulier $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = 1$

Démonstration

On a vu (dans l'analyse) que pour $x \in]0, \frac{\pi}{2}[$, $\sin x \leq x \leq \tan x$.

Puis en multipliant par $-1 < 0$: $-\sin x \geq -x \geq -\tan x$.

et par imparité si $x_- \in]-\frac{\pi}{2}, 0[$: $\sin(x_-) = -\sin(-x_-) \geq -(-x_-) \geq -\tan(-x_-) = \tan(x_-)$.

Ainsi pour $x \in]-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$: $|\sin(x)| \leq |x| \leq |\tan(x)| = \frac{|\sin x|}{\cos x}$

Donc en divisant par $|x|$ et en séparant en deux inégalités :

$$\left| \frac{\sin x}{x} \right| \leq 1 \quad \text{et} \quad \cos x \leq \left| \frac{\sin x}{x} \right|$$

Par encadrement : $\frac{\sin x}{x} \xrightarrow{x \rightarrow 0} 1$.

Ainsi $\sin$ est dérivable en 0 de dérivée égale à 1. $\square$

**Exemple - Calculatrice. Calculer $\sin(0,01234)$**

On obtient $\sin(0,01234) = 0,01233968682$

Exercice

En majorant le module de $e^{ix} - 1$, montrer que pour tout $x \in \mathbb{R}$, $\sin^2 x + (\cos x + 1)^2 \leq x^2$.

Correction

Soit $x \in \mathbb{R}$, la factorisation par l'angle moitié donne : $e^{ix} - 1 = e^{i\frac{x}{2}} (2i \sin \frac{x}{2})$, donc

$$|e^{ix} - 1| = 1 \times 2 \left| \sin \frac{x}{2} \right| \leq |x|$$

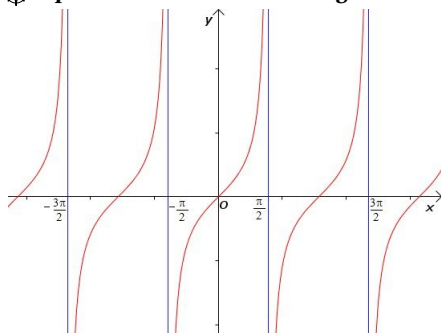
Si on élève au carré :

$$(\cos x - 1)^2 + \sin^2 x \leq x^2$$

Proposition - Fonction tangente - Aspect analytique

La fonction tangente est ainsi définie sur $\mathbb{R} \setminus \{\frac{\pi}{2} + k\pi; k \in \mathbb{Z}\}$ ($\mathbb{R}$ privé des points de la forme $\frac{\pi}{2} + k\pi$ avec $k \in \mathbb{Z}$).

$\tan$ est impaire, π -périodique

*** Représentation - Fonction tangente****Démonstration**

Il s'agit de la division de deux fonctions dérivables. Sur $\mathbb{R} \setminus \{\frac{\pi}{2} + k\pi; k \in \mathbb{Z}\}$ (le cosinus ne s'annule pas) : $\square$

Exercice

Etudier et représenter la fonction $\tan$

Correction

La fonction $\tan$ est définie sur $\mathcal{D} = \{x \in \mathbb{R} \mid \cos x \neq 0\} = \mathbb{R} \setminus \{\frac{\pi}{2} + k\pi; k \in \mathbb{Z}\}$.

La fonction $\tan$ est π -périodique d'après la formule trouvée plus haut.

On peut l'étudier sur $] -\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$, puis exploiter des translations de vecteurs $\pi \vec{i}$.

Par division de deux fonctions dérivables, $\tan$ est dérivable sur son ensemble de définition.

$$\forall x \in \mathcal{D}, \quad \tan'(x) = \frac{\cos^2(x) + \sin^2(x)}{\cos^2(x)} = 1 + \tan^2(x) = \frac{1}{\cos^2(x)}$$

La fonction $\tan$ est donc strictement croissante sur les intervalles de la forme $] \frac{-\pi}{2}, \frac{-\pi}{2}[$ et à valeurs dans $] -\infty, \infty[$.

$\tan(0) = 0$ et la pente de la tangente au point 0a pour pente : $\tan'(k\pi) = \frac{1}{\cos^2(k\pi)} = 1$.

Enfin, comme $\frac{1}{\cos^2}$ est croissante sur $[0, \frac{\pi}{2}[$, $\tan$ est convexe sur $[0, \frac{\pi}{2}[$ et $\frac{1}{\cos^2}$ est décroissante sur $] -\frac{\pi}{2}, 0]$, $\tan$ est concave sur $] -\frac{\pi}{2}, 0]$.

On obtient la représentation graphique suivante :

3.2. Fonctions circulaires réciproques

Fonction arcsin**Définition - Arcsinus**

La fonction sinus est continue et strictement croissante sur $[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]$ donc réalise une bijection de $[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]$ sur $[-1, 1]$.

La bijection réciproque s'appelle arcsinus, $\arcsin : [-1, 1] \rightarrow [-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]$.

Elle est impaire, strictement croissante. On a donc :

$$t = \arcsin x \Leftrightarrow \left(\sin t = x \text{ et } t \in [-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}] \right)$$

Proposition - Rappels

On a :

$$\begin{aligned} - \forall x \in [-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}], & \quad \arcsin(\sin x) = x \\ - \forall x \in [-1, 1], & \quad \sin(\arcsin x) = x \\ - \forall x \in [-1, 1], & \quad \cos(\arcsin x) = \sqrt{1-x^2} \\ - \forall x \in]-1, 1[, & \quad \tan(\arcsin x) = \frac{x}{\sqrt{1-x^2}} \end{aligned}$$

 Analyse - Questions

Comment démontrer tout cela ?

Il faut connaître les valeurs remarquables suivantes :

x	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{\sqrt{2}} = \frac{\sqrt{2}}{2}$	$\frac{\sqrt{3}}{2}$	1
$\arcsin x$	0	$\frac{\pi}{6}$	$\frac{\pi}{4}$	$\frac{\pi}{3}$	$\frac{\pi}{2}$

Exercice

Comparer $\arcsin x$ et x , à partir de la double inégalité fondamentale du sinus.

Correction

On a vu pour tout $x \in]-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$, $|\sin x| \leq |x| \leq |\tan x|$.

Posons $x = \arcsin u$, pour $u \in]-1, 1[$; donc $x \in]-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$.

$$|u| \leq |\arcsin u| \leq |\tan(\arcsin u)| = \frac{|u|}{\sqrt{1-u^2}}.$$

Fonction arccos**Définition - Arccosinus**

La fonction cosinus est continue et strictement décroissante sur $[0, \pi]$ donc réalise une bijection de $[0, \pi]$ sur $[-1, 1]$.

La bijection réciproque s'appelle arccosinus, $\arccos : [-1, 1] \rightarrow [0, \pi]$.

Elle est strictement décroissante et on a donc :

$$t = \arccos x \Leftrightarrow \left(\cos t = x \text{ et } t \in [0, \pi] \right)$$

Proposition - Rappels

On a :

$$\begin{aligned} - \forall x \in [0, \pi], & \quad \arccos(\cos x) = x \\ - \forall x \in [-1, 1], & \quad \cos(\arccos x) = x \\ - \forall x \in [-1, 1], & \quad \sin(\arccos x) = \sqrt{1-x^2} \\ - \forall x \in [-1, 1], x \neq 0, & \quad \tan(\arccos x) = \frac{\sqrt{1-x^2}}{x} \\ - \forall x \in [-1, 1], & \quad \arcsin x + \arccos x = \frac{\pi}{2} \end{aligned}$$

Il faut connaître les valeurs remarquables suivantes :

x	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{\sqrt{2}} = \frac{\sqrt{2}}{2}$	$\frac{\sqrt{3}}{2}$	1
$\arccos x$	$\frac{\pi}{2}$	$\frac{\pi}{3}$	$\frac{\pi}{4}$	$\frac{\pi}{6}$	0



Fonction arctan

Définition - Arctangente
La fonction tangente est continue et strictement croissante sur $] -\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} [$ donc réalise une bijection de $] -\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} [$ sur $\mathbb{R}$.
La bijection réciproque s'appelle arctangente, $\arctan : \mathbb{R} \rightarrow] -\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} [$.
Elle est impaire, strictement croissante et on a donc :

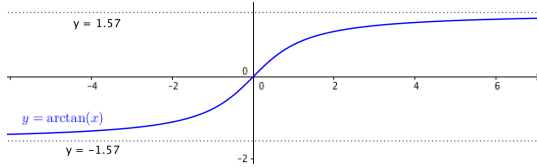
$$t = \arctan x \Leftrightarrow \left(\tan t = x \text{ et } t \in] -\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} [\right)$$

Proposition - Rappels
On a :

- $\forall x \in] -\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} [$, $\arctan(\tan x) = x$
- $\forall x \in \mathbb{R}$, $\tan(\arctan x) = x$
- $\forall x \in \mathbb{R}$, $\cos(\arctan x) = \frac{1}{\sqrt{1+x^2}}$
- $\forall x \in \mathbb{R}$, $\sin(\arctan x) = \frac{x}{\sqrt{1+x^2}}$
- $\forall x \in \mathbb{R}$, $\arctan x + \arctan \frac{1}{x} = \begin{cases} \frac{\pi}{2} & \text{si } x > 0 \\ -\frac{\pi}{2} & \text{si } x < 0 \end{cases}$

Il faut connaître les valeurs remarquables suivantes :

✳️ Représentation - Fonction arctan



x	0	$\frac{1}{\sqrt{3}} = \frac{\sqrt{3}}{3}$	1	$\sqrt{3}$
$\arctan x$	0	$\frac{\pi}{6}$	$\frac{\pi}{4}$	$\frac{\pi}{3}$

4. Fonctions polynomiales et puissances rationnelles

On reprend, de manière analytique (où le paramètre x devient une variable) les fonctions puissances et polynomiales vues précédemment.

4.1. Fonction puissance entière relative

Définition

Définition - Puissance entière > 0
Soit $n \in \mathbb{N}^*$, on qualifie de fonction puissance entière l'application $x \mapsto x^n$, i.e. définie par récurrence par $x \mapsto x \times x^{n-1}$ et $x^0 = 1$.
Son ensemble de définition est $\mathbb{R}$. C'est une fonction continue (nous le verrons plus tard).
Cette application est paire si n est pair, et impaire si n est impair.

✳️ Pour aller plus loin - Besoin d'inégalités
Pour étudier les limites variées (à l'infini, ou calculer des dérivées), on a **toujours** besoin d'encadrement.
Dans chaque partie, on trouvera des inégalités importantes

Il faut savoir représenter ces fonctions.

nces et puis-

it chez Bom-
5), Descartes

Définition - Puissance entière < 0

Soit $m \in \mathbb{Z}_-$, on qualifie de fonction puissance entière négative l'application $x \mapsto x^m = \frac{1}{x^{-m}}$, i.e. définie par récurrence par $x \mapsto \frac{1}{x} \times x^{m+1}$ et $x^0 = 1$. Son ensemble de définition est $\mathbb{R}^*$. C'est une fonction continue sur $\mathbb{R}_+^*$ et sur $\mathbb{R}^*$.

Cette application est paire si n est pair, et impaire si n est impair.

Il faut savoir représenter ces fonctions, en particulier l'hyperbole $\mathcal{C}$ associé à $x \mapsto \frac{1}{x}$ ($m = -1$).

Proposition - Morphisme

On a pour tout $m, n \in \mathbb{Z}$ et $x \in \mathbb{R}^*$, $x^m \times x^n = x^{m+n}$.

Vrai également en $x = 0$, si $n, m > 0$.

Exercice

A démontrer

Correction

On fixe $m \in \mathbb{Z}$, et on fait une récurrence sur $n \in \mathbb{N}$.

Puis, on étudie le cas $n < 0$, avec $-m \in \mathbb{Z}$: $x^{-m} \times x^{-n} = x^{-m+n} \dots$

Inégalités de croissance

Fixons $n \in \mathbb{N}$.

Pour la croissance de $x \mapsto x^n$, on exploite le binôme de Newton, par exemple :

Proposition - Binôme de Newton. Croissance

Soit $n \in \mathbb{N}$. Pour tout $a \in \mathbb{R}$, $(a+x)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} x^k$.

Avec $a, x > 0$, on a donc $x < x' \Rightarrow x^n < x'^n$, soit la croissance de $x \mapsto x^n$ sur $\mathbb{R}_+$.

Démonstration

$$a = x' - x > 0, x'^n = x^n + \underbrace{\sum_{k=0}^{n-1} \binom{n}{k} a^{n-k} x^k}_{>0} > x^n. \quad \square$$

Exercice

Faire la démonstration par récurrence.

On fera bien attention aux variables fixées et celles qui sont libres

Correction

On peut fixer x et x' dans $\mathbb{R}_+$, par exemple : $0 \leq x < x'$.

Posons, pour tout entier $n \in \mathbb{N}^*$, $\mathcal{P}_n$: « $0 \leq x^n < x'^n$. »

— $\mathcal{P}_1$ est vraie par hypothèse.

— Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Supposons que $\mathcal{P}_n$ est vraie.

Comme $x \geq 0$: $x^{n+1} = x^n \times x \leq x'^n \times x$, d'après $\mathcal{P}_n$.

Puis comme $x < x'$ et $x'^n > 0$: $x'^n \times x < x'^n \times x' = x'^{n+1}$.

Donc $\mathcal{P}_{n+1}$ est vraie.

La récurrence est démontrée : $\forall n \in \mathbb{N}^*, 0 \leq x^n < x'^n$.

Ceci est vraie pour tout $0 \leq x < x'$, on a donc :

$\forall (x, x', n) \in \mathbb{R}_+ \times \mathbb{R}_+^* \times \mathbb{N}^*$ tel que $x < x'$: $x^n < x'^n$,

On a donc encore : $\forall n \in \mathbb{N}^*, \forall 0 \leq x < x'$, $x^n < x'^n$, donc $t \mapsto t^n$ est strictement croissante sur $\mathbb{R}_+$.

Peut-on se passer de $0 \leq$ dans l'écriture de $\mathcal{P}_n$?

Inégalités de Bernoulli

Proposition - Inégalités de Bernoulli

Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, pour tout $x \in]-1, +\infty[$, $(1+x)^n \geq 1+nx$.

Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, pour tout $x \in]-1, \frac{1}{n}[$, $(1+x)^n \leq \frac{1}{1-nx}$.

Démonstration

Par récurrence, on note $\mathcal{P}_n : \forall x > -1, (1+x)^n \geq 1+nx$ et $\forall x \in [-1, \frac{1}{n}], (1+x)^n \leq \frac{1}{1-nx}$.

— Le résultat est vrai pour $n=0$ (et $n=1$ (immédiat)).

Donc $\mathcal{P}_0$ est vraie.

— Soit $n \in \mathbb{N}$. Supposons que $\mathcal{P}_n$ est vraie.

Soit $x > -1$. On a donc $(1+x)^{n+1} = (1+x)^n \times (1+x) \leq (1+nx)(1+x) = 1+(n+1)x+nx^2$,
car : $1+x > 0$ et $nx^2 \geq 0$.

De même si $x \in]-1, \frac{1}{n+1}[$ et $x \in [-1, \frac{1}{n}]$, $(1+x)^{n+1} = (1+x) \times (1+x)^n \leq \frac{1+x}{1-nx}$ car $1+x > 0$.

Or $(1+x)(1-(n+1)x) = 1-nx-(n+1)x^2 \leq 1-nx$ car $(n+1)x^2 \geq 0$.

Ainsi, en divisant par $(1-(n+1)x)(1-nx) \geq 0$: $(1+x)^{n+1} \leq \frac{1+x}{1-nx} \leq \frac{1}{1-(n+1)x}$.

Donc $\mathcal{P}_{n+1}$ vraie.

On obtient ainsi la première et la troisième inégalité (en composant par $t \mapsto \frac{1}{t}$ décroissante sur $\mathbb{R}^+$).

□

L'exercice suivant permet de montrer la continuité des fonctions puissances.

Exercice

On fixe $n \in \mathbb{N}$. Montrer que $\lim_{x \rightarrow 0^+} (1+x)^n = 1$, puis la continuité à droite de $t \mapsto t^n$ en 1 et en tout $x \in \mathbb{R}$.

Correction

Soit n fixé. Pour tout $x \in [0, \frac{1}{n}]$,

$$1+nx \leq (1+x)^n \leq \frac{1}{1-nx}$$

Par encadrement : même limite à gauche et à droite, pour $x \rightarrow 0^+$, on a donc $(1+x)^n \xrightarrow{x \rightarrow 0^+} 1$. Soit

$a \in \mathbb{R}$ et $h > 0$, alors $(a+h)^n = a^n(1+\frac{h}{a})^n$, ainsi si $0 \leq \frac{h}{a} \leq \frac{1}{2}$,

on a : $a^n(1+n\frac{h}{a}) \leq (a+h)^n = a^n(1+\frac{h}{a})^n \leq a^n(1+2n\frac{h}{a})$.

Là encore, pour $h \rightarrow 0^+$, on a donc $(a+h)^n \rightarrow a^n$, ce qui conduit à la continuité à droite de $t \mapsto t^n$.

4.2. Fonctions polynomiales

Définition - Fonction polynomiale

On appelle fonction polynomiale une fonction de la forme :

$$f : x \mapsto a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n = \sum_{k=0}^n a_kx^k$$

où $\forall k \in [0, n]$, $a_k \in \mathbb{R}$ (ou $\mathbb{C}$) ;

Il s'agit d'une combinaison linéaire finie de puissances entières de la variable x . On parle de polynôme simple ou de polynôme à une variable.

On dit que $f(x) = b$ est une équation polynomiale si f est une fonction polynomiale.



Remarque - Notations

On remarque que les lettres de fin d'alphabet sont en générale associées à des inconnues. Les lettres de début d'alphabet aux variables connues.

On comprend pour les inconnues : on ne peut pas faire autrement. Mais pourquoi associer des lettres à des nombres connus ?

Par propriétés calculatoires sur $\mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$:

Proposition - Propriété de l'ensemble des fonctions polynomiales

Si f et g sont deux fonctions polynomiales, alors :

- $f + g$ est une fonction polynomiale
- $f \times g$ est une fonction polynomiale
- $f \circ g$ est une fonction polynomiale.

Démonstration

Il suffit d'écrire les calculs. Cela est lié aux propriétés des anneaux $\mathbb{R}$ et $\mathbb{C}$.

Pour la composition, c'est plus subtile. On note que, par récurrence, grâce au résultat sur les produits :

Pour tout g , polynomiale, tout $k \in \mathbb{N}^*$: $g^k = g^{k-1} \times g$ est également polynomiale.

puis d'après le résultat sur la somme, par récurrence : $\sum_{k=0}^n a_k g^k(x) = f \circ g$ est polynomiale.

□

Rappelons :

Théorème - Factorisation multiple

Soit f une fonction polynomiale de degré n . Soit $p \leq n$

Si $x_1, x_2, \dots, x_p$, p solutions différentes de l'équation $f(x) = 0$ (racines de f).

Alors il existe g_p , fonction polynomiale de degré $n - p$ tel que

$$\forall x \in \mathbb{K}, \quad f(x) = (x - x_1)(x - x_2) \dots (x - x_p) \times g_p(x)$$

Corollaire - Nombre maximal de solution

Une équation polynomiale de degré n admet au plus n solutions différentes

4.3. Fonction puissance rationnelle**Définition**

 **Analyse - Bijection de $x \mapsto x^n$ sur $\mathbb{R}_+$**

Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, $x \mapsto x^n$ est strictement croissante sur $I = \mathbb{R}_+$ et à valeurs dans $J = \mathbb{R}_+$.

Elle est continue et donc admet une application réciproque de $J = \mathbb{R}_+$ sur $I = \mathbb{R}_+$.

Dans le cas où n est impair, on peut élargir la définition de $I = \mathbb{R}$ sur $J = \mathbb{R}$.

Définition - Racine n -ième

On note $\sqrt[n]{\cdot}$ la bijection réciproque de $x \mapsto x^n$.

On a donc :

$$\begin{aligned} \text{si } n \text{ est pair} \quad \sqrt[n]{x} &= x^{1/n} && \text{pour } x \geq 0 \\ \text{si } n \text{ est impair} \quad \sqrt[n]{x} &= \begin{cases} x^{1/n} & \text{pour } x \geq 0 \\ -|x|^{1/n} = -(-x)^{1/n} & \text{pour } x \leq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

Pour n impair on a donc $\sqrt[n]{-x} = -\sqrt[n]{x}$.

Définition - Puissance rationnelle

Soit $r = \frac{p}{q} \in \mathbb{Q}^*$ (avec $q \in \mathbb{N}^*$, $p \in \mathbb{Z}$), on qualifie de fonction puissance rationnelle l'application $x \mapsto x^r$ où x^r vérifie $(x^r)^q = x^p$.

Son ensemble de définition est $\mathbb{R}_+^*$. C'est une fonction croissante et continue (nous l'admettons à ce stade).

Exemple - $5^{2/3}$

Il s'agit du nombre y tel que $y^3 = 5^2 = 25$. (Existe-t-il un et un seul nombre y qui vérifie cette équation $y^3 = 25$?).

Par dichotomie (et croissance) : $2^3 = 8$ et $3^3 = 27$, donc $y \in]2, 3[$. Et l'on peut chercher à préciser...

$2,9^3 = 24,389$. Donc $y \in]2,9; 3[$...

Inégalités complémentaires

○ Analyse - Image de $[0, 1[$ et image de $]1, +\infty[$ par $x \mapsto x^r$

Si $x > 1$, alors pour $n, m \in \mathbb{N}$: $x^n > 1$.

Et pour tout $y < 1$, $y^m < 1$.

Et nécessairement y tel que $y^m = x^n > 1$ vérifie $y > 1$.

Proposition - Comparaison des fonctions puissances

Soient $r < r' \in \mathbb{Q}$.

Alors pour tout $x > 1$, $x^r < x^{r'}$. Et si $x < 1$, $x^r > x^{r'}$.

Démonstration

La soustraction $r' - r = r''$ donne un nombre rationnel, positif.

On a alors, par positivité de $x^{r''}$:

$$x^r < x^{r'} \iff x^{r''} = x^{r'-r} > 1.$$

Or $x > 1$ et $r'' \in \mathbb{Q}^+$, donc $x^{r''} > 1$.

Si $x < 1$, on raisonne avec $\frac{1}{x} > 1$.

□

⚠ Attention - Ne pas confondre les variables x et n

⚡ Dès maintenant, on fait bien attention lorsqu'on compare à x fixé x^r et

⚡ x^s ,

⚡ et lorsqu'on compare à r fixé x^r et $x^{r'}$.

5. Exponentielles et logarithmes

↗ Heuristique - Histoire

Les mathématiciens ont d'abord rencontré les fonctions logarithmiques (STEVIN, BRIGGS, NEPER) au XVIème siècle.

Ils cherchaient un processus pour transformer multiplication (complexe) en addition (plus simple).

Il s'agissait d'interpoler la réciproque des suites géométriques : $n \mapsto a^n$, vérifiant $a^{n+m} = a^n \times a^m$.

Pour faciliter les démonstrations du cours, nous remonterons l'histoire (d'abord exponentielles avant logarithmes).

5.1. Exponentielles

↗ Heuristique - Equation fonctionnelle

Soit $a \in \mathbb{R}$, si $n, m \in \mathbb{N}$, $a^{n+m} = a^n \times a^m$.

Cette relation est centrale si l'on s'intéresse à $x \mapsto a^x$.

Considérons donc $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ vérifiant pour tous nombres réels $x, y \in \mathbb{R}$: $f(x+y) = f(x) \times f(y)$.

Est-ce qu'une telle relation est suffisante pour définir parfaitement aucune (non car $t \mapsto 2^t$ semble bien aller, au moins pour $t \in \mathbb{Q}$), une fonction f , ou plusieurs? Et dans ce cas, que

✦ Pour aller plus loin - Notation

Dans Quadrature n°137, on trouve les notations pour $+$, $\cdot$ pour $\times$ et $\cdot$ pour une puissance. On trouve alors $a^p \cdot a^q = a^{(p,q)}$ ce qui s'interprète comme $a^p \times a^q = a^{p+q}$ et autres relations automatisées du même genre.

, rajouter pour différencier ces différentes fonctions?

On notera le pluriel :

Définition - Fonctions exponentielles

On qualifie de fonctions exponentielles les applications $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, non nulles vérifiant :

$$\forall x, y \in \mathbb{R} : f(x+y) = f(x) \times f(y).$$

Proposition - Propriété commune à toutes les exponentielles

Si f est une fonction vérifiant : $f(x+y) = f(x) \times f(y)$, alors f est à valeurs dans $\mathbb{R}_+$.

Puis : ou bien $f : x \mapsto 0$, ou bien $f(0) = 1$.

Donc une fonction exponentielle est à valeurs dans $\mathbb{R}_+$ et $f(0) = 1$.

Démonstration

Pour tout $x \in \mathbb{R}$, $f(x) = f(\frac{x}{2} + \frac{x}{2}) = (f(\frac{x}{2}))^2 \geq 0$.

$$f(x) = f(0+x) = f(0) \times f(x).$$

Si il existe x tel que $f(x) \neq 0$, alors en divisant par $f(x) : f(0) = 1$.

Sinon, pour tout $x \in \mathbb{R}$, $f(x) = 0$ et on a bien (réciproquement) $f(x+y) = 0 = f(x) \times f(y)$. $\square$

Proposition - Base

Si f est une fonction exponentielle non nulle, alors il existe un nombre $a \in \mathbb{R}_+$, tel que pour tout $x \in \mathbb{Q}$, $f(x) = a^x$

✂ Savoir faire - Etude d'une équation fonctionnelle de $\mathbb{N}$ à $\mathbb{R}$

L'étude d'une équation fonctionnelle se fait souvent de la façon suivante :

1. Par récurrence, en étudiant $f(sn)$ pour $n \in \mathbb{N}$ et s quelconque.
2. Par imparité/parité (ou autre symétrie), on étudie $f(sm)$ pour $m \in \mathbb{Z}$.
3. On retrouve ensuite le résultat pour $m \in \mathbb{Q}$.
4. Ensuite, on exploitera (plus tard) un argument de continuité ou bien un argument de croissance

Démonstration

Considérons une fonction exponentielle, non nulle.

Soit $s \in \mathbb{R}$, fixé.

Posons, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $\mathcal{P}_n : \ll f(sn) = (f(s))^n \gg$.

— Le résultat est vraie pour $n = 0$ (car $f(s)^0 = 1 = f(0)$) et $n = 1$.

— Soit $n \in \mathbb{N}$. Supposons que $\mathcal{P}_n$ est vraie.

Alors $f(s(n+1)) = f(sn+s) = f(sn) \times f(s) = (f(s))^{n+1}$ d'après $\mathcal{P}_n$.

Soit $t \in \mathbb{R}$, $f(t+(-t)) = f(0) = 1 = f(t) \times f(-t)$, donc $f(-t) = \frac{1}{f(t)}$.

Ainsi, pour $t \leftarrow sn$, alors $f(s \times (-n)) = \frac{1}{f(sn)} = \frac{1}{(f(s))^n} = (f(s))^{-n}$ Ainsi, $s \leftarrow 1$ et $a = f(1) > 0$,

on a pour tout $m \in \mathbb{Z}$, $f(m) = f(1m) = f(1)^m = a^m$.

Considérons, alors $r = \frac{p}{q}$ avec $p \in \mathbb{Z}$ et $q \in \mathbb{N}^*$.

on a $f(qr) = f(p) = a^p$ et $f(qr) = f(r)^q$ avec $s \leftarrow r$ et $n \leftarrow q$.

on a donc, en prenant la racine q -ième : $f(r) = a^{\frac{p}{q}} = a^r$ $\square$

Proposition - Variations

Soi f une fonction exponentielle est non nulle,

f est strictement croissante sur $\mathbb{Q}$ si $f(1)(= a) > 1$

et elle est décroissante sur $\mathbb{Q}$ si $f(1)(= a) < 1$

Pour aller plus loin - Suite décimale
Prenons un exemple pour mieux comprendre ici.
Considérons le nombre π , on a alors $\pi = 3,1415\dots$
Dans ce cas : $d_0 = 3, d_1 = 3,1, d_2 = 3,14, d_3 = 3,141\dots$

Pour aller plus loin - Définition de a^x
Il faudrait démontrer que cette valeur ne dépend pas de la suite (d_n) choisie, convergente vers x .

Démonstration
Supposons que $f(1) = a > 1$. Soient $r_1, r_2 \in \mathbb{Q}$, avec $r_1 \leq r_2$. Notons $r = r_2 - r_1 \in \mathbb{Q} \cap]0, +\infty[$
 $f(r_2) = f(r_1 + r) = f(r_1) \times f(r)$. Or $f(r) = a^r > 1$ car $a > 1$.
Donc $f(r_2) > f(r_1)$, ainsi f est croissante sur $\mathbb{Q}$.
De même si $f(1) < 1$.
 $\square$
Analyse - Comment définir $f(x)$ pour $x \in \mathbb{R}$
Il reste à étendre la définition pour des nombres $x \in \mathbb{R}$.
Considérons le développement décimal de x , il existe (on le démontrera plus tard) une suite d_n tel que pour tout $n \in \mathbb{N}, d_n \leq x < d_n + 10^{-n}$ avec $(d_n)_n$ croissante et $(d_n + 10^{-n})_n$ décroissante de limite x .
Supposons que $a > 1$.
La suite $(a^{d_n})_{n \in \mathbb{N}}$ est une suite croissante, majorée par a^{d_0+1} , elle converge.
On note $f(x) = a^x$, cette limite.
Exercice
On note $a = f(1)$. Montrer que pour tout $x \in \mathbb{R}$ et $r \in \mathbb{Q}, f(rx) = f(x)^r$.
Quelle formule obtient concernant les puissances de a ?

Correction
En reprenant pour $m \in \mathbb{Z}, f(mx) = (f(x))^m$, puis pour $r \in \mathbb{Q}, f(rx) = f(x)^r$.
On a donc $a^{rx} = (a^x)^r$. Puis en passant à la limite pour $(r_n) \rightarrow x' : a^{xx'} = (a^x)^{x'}$.

On résume et admet les derniers résultats (il nous manque la continuité) :

Théorème - Fonctions exponentielles. Bilan
Les fonctions exponentielles non nulles sont continues.
Elles vérifient : $f(0) = 1$ et pour tout $x, y \in \mathbb{R}, f(x + y) = f(x) \times f(y)$ et $f(x \times y) = f(x)^y (y \in \mathbb{Q})$.
Il existe $a (= f(1)) \in \mathbb{R}$ tel que $f(x) = a^x$ (par définition de a^x si $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$).
Si $a > 1$, alors f est strictement croissante sur $\mathbb{R}$, avec $\lim_{-\infty} f = 0$ et $\lim_{+\infty} f = +\infty$.
Si $a < 1$, alors f est strictement décroissante sur $\mathbb{R}$, avec $\lim_{-\infty} f = +\infty$ et $\lim_{+\infty} f = 0$.

5.2. LA fonction exponentielle

Nous verrons que ces fonctions sont dérivables. L'une a la propriété essentielle de vérifier $f'(0) = 1$. C'est LA fonction exponentielle avec $a = e$ (LE « e »). Prenons un autre définition.

Pour aller plus loin - Critère de convergence pour une suite réelle
Nous verrons, sans cercle vicieux, que toute suite de nombres réelles, majorée et croissante (à partir d'un certain rang) est convergente. C'est une propriété caractéristique de $\mathbb{R}$.

Définition - La fonction exponentielle naturelle
Soit $x \in \mathbb{R}$. La suite $(x_n) = (1 + \frac{x}{n})^n$ est majorée, croissante à partir d'un certain rang, donc convergente.
Notons $\exp(x)$ la limite de (x_n) .

Il faut démontrer la convergence de la suite :

Démonstration
• Positivité à partir d'un certain rang.
Pour tout réel x , notons que $\frac{x}{n} \rightarrow 0$ pour $n \rightarrow +\infty$.
Donc à partir d'un certain rang N_x tel que $\forall n \geq N_x, -\frac{1}{2} \leq \frac{x}{n} \leq \frac{1}{2}$.
Ainsi, pour tout $n \geq N_x, x_n > 0$. On notera plus simplement que ce rang N_x est $\max(0, \lceil -x \rceil)$.
• Croissance (à partir d'un certain rang)
On peut utiliser le critère d'une suite positive (à partir d'un certain rang) : par comparaison relative à 1).

$$\frac{x_{n+1}}{x_n} = \left(1 + \frac{x}{n}\right) \left(\frac{n+1+x}{n+x}\right)^{n+1} = \left(\frac{n+x}{n}\right) \left(\frac{n^2+nx+n}{n^2+nx+n+x}\right)^{n+1}$$

$$\frac{x_{n+1}}{x_n} = \left(\frac{n+x}{n} \right) \left(1 - \frac{x}{(n+1)(n+x)} \right)^{n+1}$$

Rappelons l'inégalité de Bernoulli : $(1+a)^m \geq 1+ma$ si $a > -1$ et $m \in \mathbb{N}^*$.

Prenons alors $m \leftarrow n+1$ ($\in \mathbb{N}^*$) et $a \leftarrow -\frac{x}{(n+1)(n+x)}$.

On a bien : $a > -1$, car :

- si $x \geq 0$, $x < n+x$ donc $x < (n+1)(n+x)$ dès que $n > 0$.
- si $x < 0$, $-x > 0$ et $(n+1)(n+x) > 0$ dès que $n > -x$, i.e. $n \leq N_x$.

Donc :

$$\left(1 - \frac{x}{(n+1)(n+x)} \right)^{n+1} \geq 1 + (n+1) \frac{-x}{(n+1)(n+x)} = \frac{n}{n+x}$$

Enfin, comme $\frac{n+x}{n} \geq 0$, le sens de l'inégalité est inchangé :

$$\frac{x_{n+1}}{x_n} \geq \frac{n+x}{n} \times \frac{n}{n+x} = 1$$

• Majoration.

Soit $s = \lfloor |x| \rfloor + 1 \in \mathbb{N}$, donc $\frac{x}{sn} \in]-\frac{1}{n}, \frac{1}{n}[$.

$$x_{sn} = \left(\left(1 + \frac{x}{sn} \right)^n \right)^s \leq \left(\frac{1}{1 - n \frac{x}{sn}} \right)^s = \left(\frac{s}{s-x} \right)^s \quad (\text{constante en } n).$$

(La fonction $t \mapsto t^s$ est croissante sur $\mathbb{R}_+$.)

Soit $m \geq \max(N_x, N'_x)$, et $n = \lfloor \frac{m}{s} \rfloor + 1$

on a $n \geq \frac{m}{s}$, donc $N'_x \leq m \leq ns$.

puis par croissance de (x_n) pour tout $m \geq N'_x$: $x_m \leq x_{ns} \leq \left(\frac{s}{s-x} \right)^s \square$

Proposition - Inégalités

On a pour tout $x \in]-1, 1[$, $1+x \leq \exp x \leq \frac{1}{1-x}$.

Remarque - Elargissement de l'intervalle

En fait, le résultat est vrai pour tout $x \in \mathbb{R}$ pour la première inégalité et sur $] -\infty, 1[$ pour la seconde.

Mais en réalité, elles nous serviront surtout pour x proche de 0, où les trois termes valent 1...

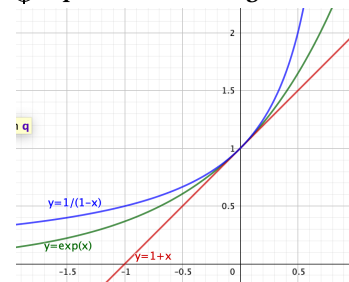
Démonstration

On applique les inégalités de Bernoulli, à partir d'un certain rang, puisque $\frac{x}{n} \rightarrow 0$ ($\frac{x}{n} < \frac{1}{n}$) :

$$1+x = 1 + n \frac{x}{n} \leq \left(1 + \frac{x}{n} \right)^n = x_n \leq \frac{1}{1 - n \frac{x}{n}} = \frac{1}{1-x}$$

On passe ensuite à la limite : à gauche et à droite les termes sont constants. Au centre, la suite converge vers e^x . $\square$

Représentation - Inégalités



Théorème - exp est une fonction exponentielle.

La fonction $x \mapsto \exp x$ est une fonction exponentielle appelée LA fonction exponentielle.

On a donc pour tout $x \in \mathbb{R}$, $\exp(x) = e^x$ où $e = \exp(1) = \lim_{n \rightarrow +\infty} \left(1 + \frac{1}{n} \right)^n$

Elle vérifie donc : $\forall x, y \in \mathbb{R}$, $\exp(x+y) = e^{x+y} = e^x e^y = \exp(x) \times \exp(y)$ et $\exp(x \times y) = e^{xy} = (e^x)^y = (\exp(x))^y$.

Démonstration

Plus compliqué. Soient $x, y \in \mathbb{R}$.

Notons $x_n = \left(1 + \frac{x}{n} \right)^n$, $y_n = \left(1 + \frac{y}{n} \right)^n$ et $z_n = \left(1 + \frac{x+y}{n} \right)^n$.

$$\text{Alors } \frac{x_n y_n}{z_n} = \frac{\left(1 + \frac{x}{n} + \frac{y}{n} + \frac{xy}{n^2} \right)^n}{\left(1 + \frac{x+y}{n} \right)^n} = \left(1 + \frac{t_n}{n} \right)^n,$$

avec $t_n = \frac{xy}{n+x+y} \rightarrow 0$ pour $n \rightarrow +\infty$.

Il existe donc une valeur N tel que pour tout $n \geq N$, $t_n \in [-\frac{1}{2}, \frac{1}{2}]$, donc $\frac{t_n}{n} \in [-\frac{1}{n}, \frac{1}{n}] \subset [-1, \frac{1}{n}]$

On a alors $1+t_n \leq \frac{x_n y_n}{z_n} \leq \frac{1}{1-t_n}$ et donc par unicité des limites : $\frac{\exp(x) \exp(y)}{\exp(x+y)} = \lim \frac{x_n y_n}{z_n} = 1$.

Donc $\exp(x+y) = \exp(x) \exp(y)$.

$\exp$ est une fonction exponentielle. $\square$

 **Application - Evaluation approchée de $(1 + \frac{1}{30})^{100}$**
Si l'on considère $n = 100$ proche de l'infini, on a donc

$$\left(1 + \frac{1}{30}\right)^{100} = \left(1 + \frac{\frac{10}{3}}{100}\right)^{100} \approx \exp\left(\frac{10}{3}\right)$$

On vérifie à la calculatrice : $\exp \frac{10}{3} = 28,03162$ et $(1 + \frac{1}{30})^{100} = 26,548739$.

 **Analyse - Binôme de Newton pour $(1 + \frac{1}{n})^n$ et une approximation d'Euler**
L'argument d'Euler, à partir du binôme de Newton donne :

$$\begin{aligned} \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \frac{1}{n^k} = 1 + \frac{n}{n} + \frac{n(n-1)}{2!n^2} + \frac{n(n-1)(n-2)}{3!n^3} + \dots \\ &= 1 + 1 + \frac{1(1-\frac{1}{n})}{2!} + \frac{1(1-\frac{1}{n})(1-\frac{2}{n})}{3!} + \dots \end{aligned}$$

Euler ajoute : « si n est un nombre plus grand qu'aucune quantité assignable, la fraction $\frac{n-1}{n}$ égalera l'unité » et conclue par $e = 1 + 1 + \frac{1}{2!} + \frac{1}{3!} + \dots$
La méthode laisse à désirer, mais le résultat est juste :

Proposition - Formules d'Euler (1746)

$$e = \lim_{n \rightarrow +\infty} \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n = \sum_{k=0}^{+\infty} \frac{1}{k!}$$

Et pour tout $x \in \mathbb{R}$,

$$e^x = \lim_{n \rightarrow +\infty} \left(1 + \frac{x}{n}\right)^n = \sum_{k=0}^{+\infty} \frac{x^k}{k!}$$

5.3. Logarithmes

Les fonctions exponentielles non constante égale à 0 ou 1 sont continues et strictement monotone, elles admettent donc une fonction réciproque.

Définition - Fonctions logarithmes

On appelle fonctions logarithmes toute fonctions g réciproques de fonctions exponentielles f non constantes.

Si cette dernière est $x \mapsto a^x$ (avec $a \notin \{0, 1\}$), alors la fonction logarithme est qualifiée « de base a ». On note souvent $g = \log_a$ ou $\ln_a$.

Elle est définie sur $\mathbb{R}_+$, à valeurs dans $\mathbb{R}$ et vérifie alors

$$\forall x, y \in \mathbb{R}_+, g(x \times y) = g(x) + g(y).$$

 Exemple - Différents logarithmes bien connus

Le logarithme en base 10 est un classique de la physique.

Il indique en gros la taille en nombre de chiffres.

Le logarithme en base 2 est un classique de l'informatique.

Démonstration

L'existence de g est liée à la bijectivité de f .

f étant à valeurs dans $\mathbb{R}_+$, on a pour tout $X = f(x) \in \mathbb{R}_+$ (x existe bien, c'est $g(X)$) et $Y = f(y) \in \mathbb{R}_+$: $g(X \times Y) = g(f(x) \times f(y)) = g(f(x+y)) = x + y = g(X) + g(Y)$. $\square$

Théorème - Fonctions logarithmes. Bilan

Les fonctions logarithmes sont continues, définies sur $\mathbb{R}_+^*$, à valeurs dans $\mathbb{R}$.

Elles vérifient : $g(1) = 0$ et pour tout $x, y, t \in \mathbb{R}_+$, $g(x \times y) = g(x) + g(y)$ et $g(x^t) = t \times g(x)$.

Il existe $a(= f(1)) \in \mathbb{R}$ tel que $g(a) = 1$.

Si $a > 1$, alors g est strictement croissante sur $\mathbb{R}$, avec $\lim_{x \rightarrow 0} g = -\infty$ et $\lim_{x \rightarrow +\infty} g = +\infty$.

 Histoire - D'où vient la notation e ?

Leonard EULER (1707-1783) est le mathématicien le plus prolifique de l'histoire (avec Cauchy?).

C'est un calculateur de génie, doté d'une mémoire prodigieuse (hymnésie).



 Histoire - Neper

L'écossais John Napier (1550-1617) (ou Neper) cherche au XV^e siècle une fonction qui faciliterait les calculs : elle transformerait le produit (compliqué car beaucoup de calculs) en addition (moins de calculs).

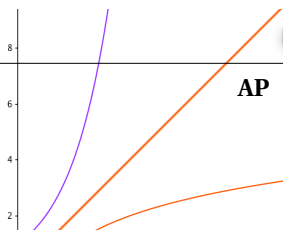
Il trouve le logarithme.

On a donc $\ln(ab) = \ln a + \ln b$.

L'histoire peut être un moyen mnémotechnique.



 Représentation - Exponentielles et logarithmes selon la valeur de a



Si $a < 1$, alors g est strictement décroissante sur $\mathbb{R}$, avec $\lim_0 g = +\infty$ et $\lim_{+\infty} g = -\infty$.

Démonstration

Faisons juste la démonstration de $g(x^t)$:

On sait, pour $X = g(x)$ que : $f(t \times X) = f(X)^t$, i.e. $f(t \times g(x)) = x^t$. Puis en composant par g : $t \times g(x) = g(x^t)$. $\square$

✂ **Savoir faire - Calculer « à la main » le logarithme en base a de x ?**

On n'a pas d'autre solution (pour le moment) mais cela est suffisant (compte-tenu de la contrainte que l'on s'est donné) de procéder par dichotomie.

On regarde la suite (a^n) et l'on trouve $n \in \mathbb{N}$ tel que $a^n \leq x < a^{n+1}$.

Puis, on sélectionne $a_0 = n$ et $b_0 = n + 1$. Puis on peut (par exemple), considérer $c = \frac{a_0 + b_0}{2} \in \mathbb{Q}$, évaluer a^c .

Si $a^c < x$, on prend $a_1 = c$ et $b_1 = b_0$, sinon on prend $a_1 = a_0$ et $b_1 = c$.

On a deux suites adjacentes (a_n) et (b_n) convergente vers y avec $a^y = x$, donc $y = \log_a(x)$.

Définition - Le logarithme naturel

La fonction logarithme réciproque de la fonction exponentielle, donc le logarithme en base $e = \exp 1$ est appelé logarithme naturel.

On le note $\ln$.

$\ln$ est définie, continue et croissante sur $\mathbb{R}_+$, à valeurs dans $\mathbb{R}$.

Numériquement : $\ln(1) = 0$, $\ln e = 1$, $\lim_0 \ln = -\infty$ et $\lim_{+\infty} \ln = +\infty$.

On a les propriétés algébrique : $\ln(ab) = \ln a + \ln b$, $\ln(a^b) = b \ln a$.

On a pour tout $u \in \mathbb{R}_+$, $\ln u \leq u - 1$.

Tout est immédiat, sauf l'inégalité qu'on démontre :

Démonstration

On sait que pour tout $x \in]-1, +\infty[\subset \mathbb{R}$, $1 + x \leq \exp(x)$.

En composant par $\ln$, croissante : $\ln(1 + x) \leq x$.

Posons $u = 1 + x \in \mathbb{R}_+$: $\ln u \leq u - 1$

$\square$

Proposition - Ecriture en fonction du logarithme naturel

Soit g la fonction logarithme de base a , réciproque de $f : x \mapsto a^x$.

Alors on a :

$$\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = a^x = \exp(x \times \ln a) \quad \forall x \in \mathbb{R}_+, g(x) = \frac{\ln x}{\ln a}$$

Démonstration

Comme $\ln$ est un logarithme : $\exp(x \ln a) = \exp(\ln a^x) = a^x$, car $\ln$ est réciproque de $\exp$.

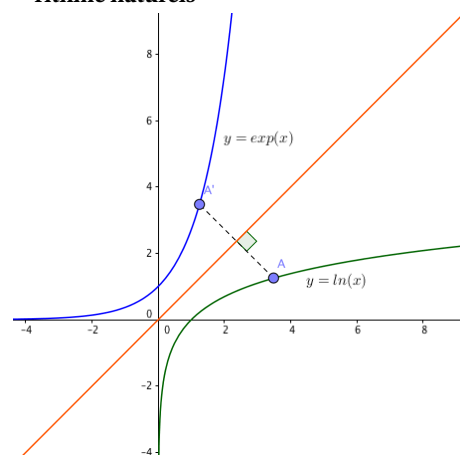
Puis, $G : x \mapsto \frac{\ln x}{\ln a}$ est une fonction logarithme

$$G(x \times y) = \frac{\ln(xy)}{\ln a} = \frac{\ln x + \ln y}{\ln a} = G(x) + G(y)$$

de base a , car $G(a) = \frac{\ln a}{\ln a} = 1$. Donc $G = g$ $\square$

5.4. Retour sur les fonctions puissances, avec un exposant non rationnel

✂ **Représentation - Exponentielle et logarithme naturels**



📖 **Histoire - Logarithme naturel**

Il y a un abus historique ici.

On a démontré historiquement qu'il s'agit bien du logarithme naturel en le définissant comme primitive de $x \mapsto \frac{1}{x}$ (primitive dont on a démontré qu'il s'agissait d'un logarithme (Fermat - 1636)). C'est le naturel car $\ln'(1) = 1$.

La définition donnée ici vient de Euler (un siècle plus tard)

Définition - Fonction puissance réelle

Pour $\alpha \in \mathbb{R}$, on définit sur $]0, +\infty[$ la fonction puissance α par :

$$\begin{aligned} g_\alpha :]0, +\infty[&\rightarrow \mathbb{R} \\ x &\mapsto x^\alpha = \exp(\alpha \ln x) \end{aligned}$$

Proposition - Fonction puissance réelle

Elle vérifie les propriétés suivantes :

$$\forall (x, y) \in]0, +\infty[^2, \forall (\alpha, \beta) \in \mathbb{R}^2,$$

$$— (xy)^\alpha = x^\alpha y^\alpha$$

$$— x^{\alpha+\beta} = x^\alpha x^\beta$$

$$— (x^\alpha)^\beta = x^{\alpha\beta}$$

$$— \text{Si } \alpha = 0, g_\alpha \text{ est constante égale à } 1.$$

$$— \text{Si } \alpha > 0, g_\alpha \text{ est croissante et } \lim_{x \rightarrow 0^+} g_\alpha(x) = 0$$

$$— \text{Si } \alpha < 0, g_\alpha \text{ est décroissante et } \lim_{x \rightarrow 0^+} g_\alpha(x) = +\infty$$

Pour $\alpha > 0$, on étudie l'existence d'une demi-tangente en 0 :

$$— \text{Si } \alpha < 1, \text{ la courbe } y = g_\alpha(x) \text{ admet une tangente verticale en } 0.$$

$$— \text{Si } \alpha = 1, \text{ la courbe } y = g_\alpha(x) \text{ admet une tangente de pente } 1 \text{ en } 0.$$

$$— \text{Si } \alpha > 1, \text{ la courbe } y = g_\alpha(x) \text{ admet une tangente horizontale en } 0.$$

5.5. Croissances comparées**Heuristique - Logarithme comme nombre de chiffres**

Commençons par une remarque, avec $x = 10^n$, on a $\frac{\ln(x)}{x} = n10^{-n} \ln 10 \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$.

Notons que $\ln 10 \approx 2,302$, donc $\ln x = \ln(10) \times \log_{10}(x)$ et que $\log_{10}(x)$ est en première approximation le nombre de chiffres de x , alors pour x grand, $\ln x$ est le nombre de chiffres de x multiplié par un peu plus de 2.

Exemple : $\ln(123456789) \approx 2,3 \times \log(1,23 \times 10^9) = 2,3 \times (9 + \ln(1,23)) \approx 20$, ce qui est petit

Il s'agit, a priori, de formes indéterminées. Elles sont levées :

Théorème - Croissance comparée

Soient a et b deux réels strictement positifs. On a

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{(\ln x)^b}{x^a} = 0; \quad \lim_{x \rightarrow 0^+} x^a |\ln x|^b = 0;$$

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{e^{ax}}{x^b} = +\infty; \quad \lim_{x \rightarrow -\infty} |x|^b e^{ax} = 0.$$

Démonstration

On commence par lever l'indétermination de $\frac{\ln(x)}{x}$ en $+\infty$. Tout en découlera...

Commençons par une remarque, avec $x = 10^n$, on a $\frac{\ln(x)}{x} = n10^{-n} \ln 10 \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$.

On sait que pour tout $x > 0$, $\ln x \leq x - 1 < x$,

en particulier $\frac{1}{2} \ln x = \ln(\sqrt{x}) < \sqrt{x}$.

Donc, pour $x > 1 : 0 < \frac{\ln x}{x} < \frac{2\sqrt{x}}{x} = \frac{2}{\sqrt{x}}$. Par encadrement : $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\ln x}{x} = 0$.

Pour $a, b > 0$,

$$\frac{(\ln x)^b}{x^a} = \left(\frac{\frac{b}{a} \ln(x^{a/b})}{x^{a/b}} \right)^b \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} 0$$

par composition de limites : avec $u = x^{a/b}$, puis $v \mapsto v^b$.

Avec cette nouvelle limite, en composant avec $x : t \mapsto \frac{1}{t}$,

$$x^a |\ln x|^b = \frac{|\ln t|^b}{t^a} \xrightarrow[t \rightarrow 0]{t \rightarrow +\infty} 0$$

Avec la première limite, en composant avec $x : t \mapsto \ln(t)$ i.e. $t = e^x$,

$$\frac{e^{ax}}{x^b} = \frac{t^a}{(\ln t)^b} \xrightarrow[t \rightarrow +\infty]{x \rightarrow +\infty} +\infty$$

Avec la deuxième limite, en composant avec $x : t \mapsto \ln(t)$ i.e. $t = e^x$,

$$|x|^b e^{ax} = |\ln t|^b t^a \xrightarrow[t \rightarrow 0]{x \rightarrow -\infty} 0$$

□

Exercice

Fixons $a, b \in \mathbb{R}_+^*$.

Montrer que pour x grand : $e^{\frac{a}{b+1}x} \geq \frac{a}{b+1}x$, en déduire $\frac{e^{ax}}{x^b} \geq \left(\frac{a}{b+1}\right)^{b+1}x$.

Conclure sur la valeur de $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{e^{ax}}{x^b}$.

Correction

5.6. Fonctions hyperboliques directes**Définition - Fonctions hyperboliques**

Les fonctions ch (cosinus hyperbolique), sh (sinus hyperbolique) et th (tangente hyperbolique) sont définies sur $\mathbb{R}$ par :

$$\text{ch } x = \frac{e^x + e^{-x}}{2}, \quad \text{sh } x = \frac{e^x - e^{-x}}{2}, \quad \text{th } x = \frac{\text{sh } x}{\text{ch } x} = \frac{e^x - e^{-x}}{e^x + e^{-x}}.$$

Proposition - Fonctions hyperboliques

La fonction ch est paire, les fonctions sh et th sont impaires.

$$\text{ch}(-x) = \text{ch } x$$

$$\text{sh}(-x) = -\text{sh } x$$

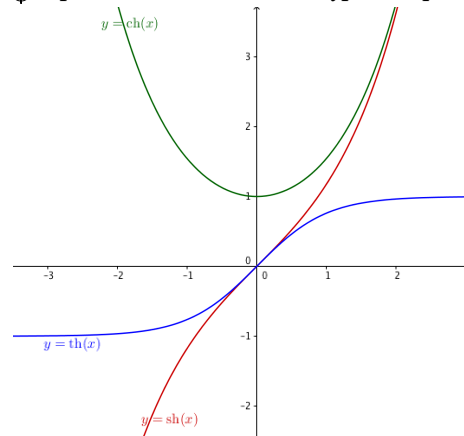
$$\text{ch}^2 x - \text{sh}^2 x = 1$$

$$\text{ch } x + \text{sh } x = e^x$$

$$\text{ch } x - \text{sh } x = e^{-x}$$

$$\text{ch}(a+b) = \text{ch } a \text{ch } b + \text{sh } a \text{sh } b \quad \text{sh}(a+b) = \text{sh } a \text{ch } b + \text{ch } a \text{sh } b$$

$$\text{th}(a+b) = \frac{\text{th } a + \text{th } b}{1 + \text{th } a \text{th } b}$$

*** Représentation - Fonctions hyperboliques****Démonstration**

$$\text{ch}^2(x) - \text{sh}^2(x) = \frac{1}{4}(e^{2x} + 2 + e^{-2x} - e^{2x} + 2 - e^{-2x}) = 1.$$

$$\text{ch } x + \text{sh } x = \frac{1}{2}(e^x + e^{-x} + e^x - e^{-x}) = e^x \text{ et } \text{ch } x - \text{sh } x = \frac{1}{2}(e^x + e^{-x} - e^x + e^{-x}) = e^{-x}$$

$$\begin{aligned} \text{ch } a \text{ch } b + \text{sh } a \text{sh } b &= \frac{1}{4}((e^a + e^{-a})(e^b + e^{-b}) + (e^a - e^{-a})(e^b - e^{-b})) = \frac{1}{4}(e^{a+b} + e^{a-b} + e^{-a+b} + e^{-a-b} \\ &\quad + e^{a-b} + e^{a+b} - e^{-a-b} - e^{-a+b} + e^{-a-b}) = \frac{1}{2}(e^{a+b} + e^{-(a+b)}) = \text{ch}(a+b). \quad \square \end{aligned}$$

6. Sommes numériques infinies

On commence par une extension de notation :

Définition - Extension du coefficient binomial

Pour $\alpha \in \mathbb{R}$ et $k \in \mathbb{N}$, on note :

$$\binom{\alpha}{k} = \frac{\alpha(\alpha-1)\dots(\alpha-k+1)}{k!}$$

La section suivante donne des résultats connus pour l’essentiel depuis le XVIII siècle, au moins.
Mais les démonstrations satisfaisantes sont plus tardives (ABEL et successeurs du XIX).
Pour vous, elles auront officiellement lieu l’année prochaine lorsque vous verrez le cours sur les séries entières.

Proposition - Egalités sommatoires			
On a les égalités suivantes :			
$x \in ?$	fonction	somme	Auteur (Année)
$\mathbb{R}$	$\sin(x)$	$= \sum_{k=0}^{+\infty} \frac{(-1)^k}{(2k+1)!} x^{2k+1}$	NEWTON(1669), LEIBNIZ(1691)
$\mathbb{R}$	$\cos(x)$	$= \sum_{k=0}^{+\infty} \frac{(-1)^k}{(2k)!} x^{2k}$	NEWTON(1669), LEIBNIZ(1691)
$\mathbb{R}$	$\tan(x)$	$= x + \frac{1}{3}x^3 + \frac{2}{5}x^5 + \frac{17}{315}x^7 + \dots$	JAC. BERNOULLI(1702)
$[-1, 1]$	$\arctan(x)$	$= \sum_{k=0}^{+\infty} \frac{(-1)^k}{2k+1} x^{2k+1}$	GREGORY(1671), LEIBNIZ(1674)
$[-1, 1]$	$\arcsin(x)$	$= x + \frac{1}{2} \frac{x^3}{3} + \frac{1 \cdot 3}{2 \cdot 4} \frac{x^5}{5} + \dots$	NEWTON(1669)
$\mathbb{R}$	$(1+x)^n$	$= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k$	PASCAL(1654)
$] -1, 1[$	$(1+x)^\alpha$	$= \sum_{k=0}^{+\infty} \binom{\alpha}{k} x^k$	NEWTON(1666)
$\mathbb{R}$	$\exp(x)$	$= \sum_{k=0}^{+\infty} \frac{1}{k!} x^k$	EULER(1748)
$] -1, 1[$	$\ln(1+x)$	$= \sum_{k=1}^{+\infty} \frac{(-1)^{k-1}}{k} x^k$	MERCATOR(1668)
$\mathbb{R}$	$\operatorname{sh}(x)$	$= \sum_{k=0}^{+\infty} \frac{1}{(2k+1)!} x^{2k+1}$	EULER(1748)
$\mathbb{R}$	$\operatorname{ch}(x)$	$= \sum_{k=0}^{+\infty} \frac{1}{(2k)!} x^{2k}$	EULER(1748)

Exercice
Donner l’expression formalisée de $\arcsin(x)$.

Correction
$$\arcsin(x) = \sum_{k=0}^{+\infty} \frac{(2k)!}{2^{2k} k!^2} \frac{x^{2k+1}}{2k+1}$$

Exercice
On rappelle la formule de MACHIN : $\frac{\pi}{4} = 4 \arctan \frac{1}{5} - \arctan \frac{1}{239}$.
Combien de calcul pour obtenir 10 décimales de π satisfaisantes ? Faites les à la calculatrice

Correction
 $\frac{1}{5} = 0.2$, et donc $\left(\frac{1}{5}\right)^n = 2^n \times 10^{-n}$.
Avec $n = 10$, on a $2^{10} \approx 10^3$ et donc $\left(\frac{1}{5}\right)^n \approx 10^{3-10} = 10^{-7}$.
Avec $n = 14$, cela doit être suffisant . .

7. Bilan

Synthèse

↔ On s’intéresse aux fonctions dont le domaine est dans $\mathbb{R}$. Beaucoup de définitions : images, restrictions, ou additions, multiplications et com-

✎ Pour aller plus loin - Produit infini
Euler démontre également (1748) :

$$\forall x \in \mathbb{R}, \sin x = x \prod_{k=1}^{+\infty} \left(1 - \frac{x^2}{k^2 \pi^2}\right)$$

positions de fonctions. Des adjectifs pour les fonction : périodiques, paires ou impaires, majorées, minorées, bornées, monotone, strictement croissante...

- ↪ Plusieurs fonctions de référence sont à connaître : exponentielle(s) et logarithme(s) en toute base; les fonctions puissances; les fonctions circulaires ($\sin$, $\arccos$...) et hyperboliques directes. On doit savoir comment comparer ces fonctions lorsqu'elles sont en compétition au voisinage de point problématique.
- ↪ Les fonctions complexes de la variables réelles s'étudient de la même façon (même si la représentation est plus complexe). En fait, ce qui compte, c'est la nature de la variable « de départ ».

Plusieurs inégalités sont apparues. Il est bon de s'en souvenir :

$\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[, \quad \sin x \leq x \leq \tan x = \frac{ \sin x }{\cos x}$	Inégalité de fondamentale de trigonométrie
$[\ast, \forall x \in]-1, +\infty[, \quad 1 + nx \leq (1+x)^n$	Inégalité de Bernoulli
$[\ast, \forall x \in]-1, \frac{1}{n}[, \quad (1+x)^n \leq \frac{1}{1-nx}$	
$1+x \leq \exp(x) \leq \frac{1}{1-x} \forall x > 0 \quad \ln x \leq x-1$	Inégalité de l'exponentielle/logarithme
$x < y (\in \mathbb{R}_+^*) \implies x^\alpha < y^\alpha$	strictes croissances des fonctions puissances ($\alpha > 0$)
$\alpha < \beta \implies x^\alpha < x^\beta$	strictes croissances des fonctions exponentielles ($x > 1$)
$[0, 1], \quad f(\lambda x + (1-\lambda)y) \leq \lambda f(x) + (1-\lambda)f(y)$ $x \mapsto x^\alpha \ (\alpha > 1), x \in [0, \pi] \mapsto \sin x$ sont convexes	Inégalité de convexité
$[0, 1], \quad \lambda f(x) + (1-\lambda)f(y) \leq f(\lambda x + (1-\lambda)y)$ $x \in]0, 1[, x \in [-\pi, \pi] \mapsto \cos x$ sont concaves	Inégalité de concavité

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Transformation sur le graphe
- Savoir-faire - Etude des branches infinies (et définition)
- Savoir-faire - Transférer un problème trigonométrique « en a », vers « en 0 »
- Savoir-faire - Etude d'une équation fonctionnelle de $\mathbb{N}$ à $\mathbb{R}$
- Savoir-faire - Calculer « à la main » le logarithme en base a de x ?

Retour sur les problèmes

30. Elle est bien continue, mais elle n'est pas de classe $\mathcal{C}^1$. Euler ne l'aurait probablement pas considérée comme une fonction.
31. C'est l'application $x \mapsto 2^x u_0 = u_0 e^{x \ln 2}$
32. Les seules applications de cette forme sont les applications $x \mapsto A \ln(x)$ (où A est constante).
Elles sont définie sur $\mathbb{R}_+$. Peut-on les étendre sur $\mathbb{R}$ en entier?
Si $x > 0$, $\ln(-x) = \ln(e^{i\pi} x) = \ln x + i\pi[2\pi] \dots$
33. On vient de terminer ce chapitre en répondant à cette question.

Utilisation de la dérivation

Résumé -

Ce chapitre se présente comme un large résumé du cours de première S avec ajouts de fonctions usuelles (vues en terminale ou en MPSI). On reprend tous les résultats en admettant la notion fine de limite, ils nous serviront d'outils pour des études plus poussées par la suite ou bien pour leur application dans d'autres domaines scientifiques. Le but est donc de raffiner notre technique (calculs)...

Il ne faut pas oublier que la notion de fonctions est une notion fine des mathématiques modernes, elle a mis plusieurs siècles à émerger : Leibniz, puis Euler, puis Cantor et Weierstrass... pour arriver jusqu'à nous. Et encore, le joyau n'est pas encore définitivement ciselé (distributions de Schwartz...). Sur internet :

- OptimalSup-Spé - Cours Fonctions usuelles. <https://www.youtube.com/watch?v=xTbt9dgmQ>
- Micmaths - Merveilleux logarithmes - <https://www.youtube.com/watch?v=rWfl7Pw8YVE>
- El Jj - Différences équations/fonctions (pas de questions stupides#01)

Sommaire

1. Problèmes	146
2. Dérivation	147
2.1. Approche historique	147
2.2. Dérivabilité	147
2.3. Approximation linéaire	148
2.4. Règles de dérivation	149
2.5. Dérivation de fonctions usuelles	149
2.6. Dérivées seconde, troisième...	152
3. Quelques utilisations de la dérivation	153
3.1. Variations	153
3.2. Bijections et réciproques	153
3.3. Inégalités	155
3.4. Calculs de limites (lever les indéterminations)	156
3.5. Approximation polynomiale (développement limité)	157
4. Dérivation de fonctions réelles à valeurs complexes	159
4.1. Fonctions à valeurs complexes	159
4.2. Dérivation d'une fonction d'une variable réelle, à valeurs complexes	161
4.3. Propriétés	162
4.4. Composition avec l'exponentielle complexe	162
5. Bilan	163

1. Problèmes

? Problème 34 - Optimisation par FERMAT. Raisonnement pré-dérivatoire

Reprenons l'exemple de Fermat qui cherche à trouver la position E sur un segment $[AC]$ de manière à ce que $AE \times EC$ soit maximum.

Notons $a = AE$ et $b = EC$. On a donc $a + b = d (= AC)$ fixé. On cherche la valeur maximal de $AE \times EC = a(d - a) = ad - a^2$.

La méthode de Fermat consiste donc à ajouter une valeur e à AE , on a alors une nouvelle valeur qui vaut : $(a + e)d - (a + e)^2 = ad - a^2 + e(d - 2a) - e^2$.

Ajouter une valeur e à AE consiste donc à faire évaluer $AE \times EC$ d'une valeur $ad - a^2 + e(d - 2a) - e^2 - ad + a^2 = e(d - 2a) + e^2$.

Fermat dit qu'il faut « adégaler » les deux valeurs cela donne $e(d - 2a) + e^2 = 0$. On peut simplifier par $e \neq 0$.

On trouve donc $d - 2a + e = 0$, et il prend $e = 0$ et donc $a = \frac{d}{2}$. E est au milieu de $[AC]$. Qu'en pensez-vous?

? Problème 35 - Optimisation

On passe notre vie à optimiser nos actions, nos décisions (la plus efficace, la moins longue...).

Comment assurément trouver une stratégie qui permet à tous les coups d'optimiser (au moins localement) nos décisions.

Si elle se mesure sous la forme $\text{Résultat}(\text{Action})$, on doit trouver : $\text{Résultat}(\text{Action} + \delta) < \text{Résultat}(\text{Action})$ et $\text{Résultat}(\text{Action} - \delta) < \text{Résultat}(\text{Action})$ également...

? Problème 36 - Dérivation : concept local ou global ?

A priori l'optimisation précédente de la fonction Résultat donne des valeurs différentes selon la valeur Action où l'on se place. Ainsi, la notion de dérivation est un concept local.

Et donc, dans un second temps, une fois que pour tout x , $f'(x)$ est bien défini, on peut seulement réunir toutes ces valeurs en une seule fonction f .

D'où vient le miracle que dans la pratique, on peut directement agir de f à f' (de fonction à fonction) ?

? Problème 37 - Dérivations de fonctions usuelles et des opérations

Et ainsi, en particulier, quelles sont les transformations de dérivation pour les fonctions usuelles ? Et également, que deviennent les opérations classiques $(+, \times, \circ)$ pour la dérivation ?

? Problème 38 - Se concentrer sur un problème

D'une certaine façon, regarder la dérivation de f en x_0 , c'est faire l'approximation affine (donc relativement simple) mais juste des valeurs $f(x)$ pour x proche de x_0 .

Ces valeurs approchées peuvent se concentrer autour de 0. Et si l'on se

trouve autour d'un cas de limite problématique du type : $\frac{-0}{-0}$, ne peut-on pas exploiter les approximations affines (et donc les dérivées) pour obtenir une bonne évaluation de cette forme indéterminée?

? Problème 39 - Etude de fonctions complexes

Comment étudier des fonctions à valeurs dans $\mathbb{C} : f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$ (comme $\theta \mapsto e^{i\theta}$) ?

Nous les avons définies lors du chapitre précédent; comment les dériver maintenant?

Mieux : comment étudier des fonctions de la variables complexes? Peut-on les dériver, comment cela s'adapte?

2. Dérivation

2.1. Approche historique

Remarque - Connaissance a priori

La dérivation est une limite, il faudrait donc commencer par définir proprement (=formellement) la définition de la limite (d'une suite ou d'une fonction en un point). Or on suit (pour commencer l'année) le parcours historique des mathématiques, cette définition n'a été formalisée qu'au XIX^{ème} siècle (Bolzano, Cauchy, Weierstrass), après les théorèmes fondamentaux de Newton, Leibniz (fin du XVII^{ème} siècle), Euler (XVIII^{ème} siècle)... Nous nous contenterons de savoir que :

- toute suite de réels, croissante et majorée, converge (dans $\mathbb{R}$)
- si les limites existent bien et que les calculs sont possibles, alors la limite d'une somme, respectivement d'un produit, respectivement d'une composition est la somme des limites, respectivement le produit des limites, respectivement la composition des limites.

Heuristique - Infinitésimaux

Le calcul différentiel et le calcul intégral ont été finalisés indépendamment et associés par Leibniz (1684) et Newton (1671, publié en 1736).

Leurs raisonnements reposent sur une notion floue d'infinitésimaux (ou de fluente), notion non convaincante à l'époque.

Johan Bernoulli (1692) popularise auprès de toute sa dynastie, du marquis de L'Hospital et surtout d'Euler, la découverte de Leibniz (« une énigme plutôt qu'une explication ») et pense que des explications trop abondantes au sujet de l'infiniment petit pourraient troubler l'entendement de ceux qui ne sont pas « accoutumés à de longues explications ».

En fait, il manque la notion claire de limite, dont d'Alembert (1754) s'approche le plus. La bonne notion de limite est définie par Bolzano (1817), Cauchy (1823) ou Weierstrass (1861) et donnent ainsi une définition bien formalisée et solide mathématiquement (permettant de démontrer des résultats), abandonnant la notion d'infinitésimaux.

Ce chapitre s'appuie sur des mathématiques du XVII^{ème}. Nous ferons les démonstrations après avoir défini la notion de limite.

Remarque - Cours de physique

En physique, en MPSI, le cours est proche des idées de Leibniz et Newton, et c'est très bien ainsi.

La notation $\frac{\partial f}{\partial x}$ est celle de Leibniz. La notation $\dot{x}$ est due à Newton!

C'est Lagrange, après un détour par Euler, qui impose la notation f' .

Remarque - Limite

On va faire comme si on connaissait la notion de limite, application linéaire ($\lim \lambda f + g = \lambda \lim f + \lim g$)...

2.2. Dérivabilité

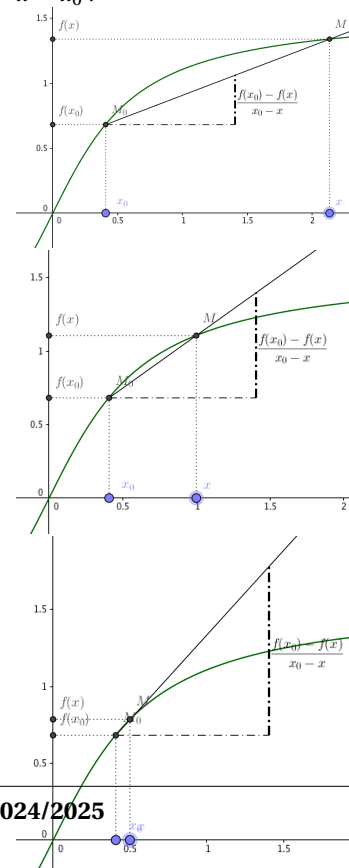
Pour aller plus loin - Analyse non standard

En 1961, Abraham Robinson crée une nouvelle logique mathématique en s'appuyant sur les nombres hyperréels.

Edward Nelson, en 1977, renouvelle l'analyse non standard (IST) en donnant un nouveau sens aux infinitésimaux et définit un nouveau calcul...

Représentation - Nombre dérivé

Il s'agit d'une notion « dynamique » (limite). Il faut le voir comme un film, en plusieurs temps $x \mapsto x_0$:



Définition - Nombre dérivé

Soient I un intervalle de $\mathbb{R}$, f une fonction définie sur I et x_0 un point de I . f est dérivable en x_0 si la fonction $x \mapsto \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$, définie sur $I - \{x_0\}$, admet une limite finie en x_0 .

On a alors

$$f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0 + h) - f(x_0)}{h}$$

f est dérivable sur I si elle est dérivable en tout point de I .

$f'(x)$ s'appelle le nombre dérivé en x et la fonction qui à $x \in I$ associe $f'(x)$ s'appelle la (fonction) dérivée de f .

2.3. Approximation linéaire

On donne parfois une définition équivalente de la dérivation de f en x_0 .

Son avantage : elle cache la question de la limite dans l'hypothèse de continuité de ϵ en x_0 .

**Pour aller plus loin - Continuité = limite**

Nous verrons que la notion de continuité de f en un point x_0 est équivalente à la notion d'existence de limite de f en x_0 .

Proposition - Définition de Weierstrass

Soit f définie sur un intervalle I . Soit $x_0 \in I$

f est dérivable en x_0 si et seulement si

il existe $A \in \mathbb{R}$, ϵ continue en x_0 avec $\epsilon(x_0) = 0$ tels que

$$f(x) = f(x_0) + (x - x_0)(A + \epsilon(x))$$

On a alors $A = f'(x_0)$

Démonstration

Si f est dérivable en x_0 , on considère $A = f'(x_0)$ et $\epsilon : x \mapsto \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} - f'(x_0)$.

Ces fonctions répondent aux conditions.

Réciproquement, si $f(x) = f(x_0) + (x - x_0)(A + \epsilon(x))$, alors $\frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$ admet une limite égale à A en x_0 . $\square$

Application - Pour quelques fonctions usuelles (connaissant les dérivées en 0)

On trouve avec $\epsilon_i(x) \rightarrow 0$ pour $x \rightarrow 0$:

$$\exp(x) = 1 + x + x\epsilon_1(x)$$

$$\ln(1 + x) = x + x\epsilon_2(x)$$

$$(1 + x)^\alpha = 1 + \alpha x + x\epsilon_3(x)$$

C'est le début du calcul des équivalents.

**Pour aller plus loin - Linéarisation**

Autre idée essentielle pour l'exploitation de la dérivation : transformer un problème paramétré par une fonction plus ou moins compliquée en un autre problème linéaire. Pour cela on remplace f par une droite, la plus proche c'est-à-dire la dérivée de f (en un x_0 bien choisi). C'est en particulier la méthode de Newton que nous reverrons en informatique. Il s'agit de résoudre $f(x) = 0$.

Définition - Équation de la tangente

Soit f définie sur I , dérivable en $x_0 \in I$.

La droite d'équation

$$y = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0)$$

s'appelle la tangente à la courbe représentative de f en $M(x_0, f(x_0))$

**Truc & Astuce pour le calcul - A propos de la tangente**

On notera :

- qu'il s'agit bien de l'équation d'une droite ($y = ax + b$)
- qu'elle passe bien par le point $M : f(x_0) + f'(x_0)(x_0 - x_0) = f(x_0)$.

- que sa pente vaut $f'(x_0)$.

2.4. Règles de dérivation

Les résultats suivants seront démontrés plus tard dans l'année (linéarité de la limite). Ils ont été énoncés pour la première fois par LEIBNIZ en 1684. Le but pour le moment est de se former pour le calcul!

Proposition - Résultats

Soient u et v dérivable en x_0

- $u + v, uv, u^n, \exp u$ sont dérivables en x_0 ;
- si, en outre, u ne s'annule pas sur un intervalle contenant x_0 et est dérivable en x_0 alors $\frac{1}{u}, \ln|u|$ sont dérivables en x_0 ;
- si, en outre, v ne s'annule pas sur un intervalle contenant x_0 et est dérivable en x_0 alors $\frac{u}{v}$ est dérivable en x_0 ;
- si, en outre, $\alpha \in \mathbb{R}^*$ et si u est strictement positive sur un intervalle contenant x_0 , alors u^α est dérivable en x_0

Si $u \circ \phi$ est définie, si ϕ est dérivable en x_0 et u dérivable en $\phi(x_0)$ alors $u \circ \phi$ est dérivable en x_0 et $(u \circ \phi)'(x_0) = \phi'(x_0) \times u'(\phi(x_0))$.

Résumé :

Proposition - Résumé des formules usuelles de dérivation

fonction f de la forme	fonction dérivée f'
$u + v$	$u' + v'$
uv	$u'v + uv'$
$u_1 u_2 \dots u_n$	$u'_1 u_2 \dots u_n + u_1 u'_2 u_3 \dots u_n + \dots + u_1 u_2 \dots u_{n-1} u'_n$
u^n où $n \in \mathbb{N}^*$	$nu' u^{n-1}$
$\frac{1}{u}$	$\frac{-u'}{u^2}$
$\frac{u}{v}$	$\frac{u'v - uv'}{v^2}$
$u \circ \phi$	$\phi' \times u' \circ \phi = u' \circ \phi \times \phi'$
$u_1 \circ \dots \circ u_n$	$(u'_1 \circ u_2 \circ \dots \circ u_n) \times (u'_2 \circ u_3 \circ \dots \circ u_n) \times \dots \times u'_n$
$\exp u$	$u' \times \exp u$
$\ln u $	$\frac{u'}{u}$
u^α où $\alpha \in \mathbb{R}^*$	$\alpha u' u^{\alpha-1}$

Ces formules sont vraies, sous réserve, évidente, de dérivabilité des fonctions qui interviennent.

Exercice

Avec les résultats admis en début de chapitre, démontrer la formule de dérivation de $u \times v$.

Correction

On exploite la méthode de Weierstrass

$$\begin{aligned}
 [uv](x) - [uv](x_0) &= u(x)v(x) - u(x_0)v(x_0) = [u(x_0) + (x - x_0)(u'(x_0) + \epsilon_1(x))][v(x_0) + (x - x_0)(v'(x_0) + \epsilon_2(x))] - u(x_0)v(x_0) \\
 &= (x - x_0)[v(x_0)u'(x_0) + u(x_0)v'(x_0) + \underbrace{\epsilon_1(x)[v(x_0) + (x - x_0)v'(x_0)] + \epsilon_2(x)[u(x_0) + (x - x_0)u'(x_0)] + \epsilon_1(x)\epsilon_2(x)(x - x_0)}_{:=\epsilon(x)}]
 \end{aligned}$$

Comme $\epsilon(x) \rightarrow 0$ (par addition et produit des limites), on trouve bien le résultat attendu.

Nous reprendrons toutes ces démonstrations par la suite.

2.5. Dérivation de fonctions usuelles

Fonctions exponentielles et logarithmes

✂ Savoir faire - Encadrement pour le calcul de limite

Pour obtenir des résultats sur les limites (indéterminées), la meilleure stratégie est l'encadrement :

si $a(x) \leq b(x) \leq c(x)$ et que a et c admettent la même limite en x_0 égale à ℓ ,

alors b admet également une limite en x_0 , égale à ℓ .

🔍 Analyse - Exponentielle (naturelle) en 0

On sait que pour tout $x \in]-1, 1[$, $1 + x \leq e^x \leq \frac{1}{1-x}$, donc $x \leq e^x - 1 \leq \frac{x}{1-x}$.

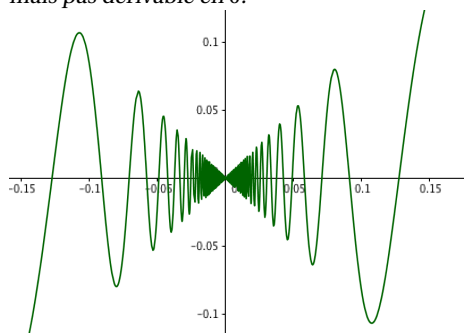
Puis en divisant par $x \neq 0$:

$$1 \geq \frac{e^x - 1}{x} \geq \frac{1}{1-x} \quad (\text{cas } x < 0) \quad 1 \leq \frac{e^x - 1}{x} \leq \frac{1}{1-x} \quad (\text{cas } x > 0)$$

Par encadrement : $\exp$ est dérivable en 0, de valeur égale à 1.

🔍 Pour aller plus loin - Toutes les fonctions sont dérivables?

La fonction $x \mapsto x \cos \frac{1}{x}$ est continue sur $\mathbb{R}$, mais pas dérivable en 0.



Mais pire, il existe des fonctions partout continues et nulle part dérivable. La construction est subtile. Par exemple :

$$x \mapsto \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{\sin(10^n \pi x)}{2^n}$$

Proposition - Dérivation des fonctions exponentielles

$\exp$ est dérivable sur $\mathbb{R}$ et pour tout $x \in \mathbb{R}$, $\exp'(x) = \exp(x)$.

Pour $a > 0$ et $a \neq 1$. Si $f : x \mapsto a^x$, alors f est dérivable sur $\mathbb{R}$ et pour tout $x \in \mathbb{R}$, $f'(x) = \ln a \times a^x$.

✂ Savoir faire - Transférer un problème exponentiel « en a », vers « en 0 »

Si on étudie $\exp$ au voisinage de a , donc des points de la forme $a + h$ avec h proche de 0,

on exploite $\exp(a + h) = \exp a \times \exp(h)$.

Donc on factorise (à l'extérieur) par $\exp a$ et on se concentre sur une étude en ϵ , ϵ proche de 0

On appliquera souvent cette méthode dans le calcul de développement limité.

Démonstration

Soit $x_0 \in \mathbb{R}$, pour tout $h = x - x_0 \in \mathbb{R}$,

$$\frac{\exp(x) - \exp(x_0)}{x - x_0} = \frac{\exp(x_0 + h) - \exp(x_0)}{h} = e^{x_0} \frac{e^h - 1}{h} \rightarrow e^{x_0}$$

On rappelle que $a^x = \exp(x \ln a)$. En posant $u = \ln a(x - x_0)$:

$$\frac{a^x - a^{x_0}}{x - x_0} = \frac{\exp(x_0 \ln a + h \ln a) - \exp(x_0 \ln a)}{h \ln a} \times \ln a = e^{x_0 \ln a} \times \ln a \frac{e^u - 1}{u} \rightarrow \ln a a^{x_0}$$

car pour $x \rightarrow x_0$, on a $u \rightarrow 0$ □

Par addition et composition (démontrée plus loin)

Proposition - Fonction trigonométrique hyperbolique

Les fonctions ch , sh et th sont dérivables sur $\mathbb{R}$ et

$$\forall x \in \mathbb{R}, \text{ch}'(x) = \text{sh } x, \text{sh}'(x) = \text{ch } x \text{ et } \text{th}'(x) = 1 - \text{th}^2(x) = \frac{1}{\text{ch } x}.$$

Démonstration

$\text{ch}'(x) = e^x + (-1)e^{-x} = \text{sh}(x)$, $\text{sh}'(x) = e^x - (-1)e^{-x} = \text{ch}(x)$.

$$\text{th}'(x) = \frac{\text{ch}^2(x) - \text{sh}^2(x)}{\text{ch}^2(x)} = 1 - \text{th}^2(x) = \frac{1}{\text{ch}^2(x)}. \quad \square$$

🛑 Remarque - $\frac{\partial}{\partial x} e^{-x}$?

On peut noter que $e^{-x} = (e^{-1})^x$, c'est une fonction exponentielle de base e^{-1} .

Donc de dérivée : $\ln(e^{-1}) \times (e^{-1})^x = -e^{-x}$.

🔗 Analyse - Logarithme (naturel) en 1

On vient de voir que $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^x - 1}{x} = 1$.

En composant par $X = e^x$ et donc $x = \ln X$, avec l'équivalence $x \rightarrow 0 \Leftrightarrow X \rightarrow 1$, on a

$$\lim_{X \rightarrow 1} \frac{X - 1}{\ln X - \underbrace{\ln 1}_{=0}} = 1$$

En prenant l'inverse, on a donc $\ln$ est dérivable en 1, de valeur égale à $\frac{1}{1} = 1$.

Proposition - Dérivation des fonctions logarithmes

$\ln$ est dérivable sur $\mathbb{R}_+$ et pour tout $x \in \mathbb{R}_+$, $\ln'(x) = \frac{1}{x}$.

Si $g : x \mapsto \ln_a(x)$, alors g est dérivable sur $\mathbb{R}_+$ et pour tout $x \in \mathbb{R}_+$, $g'(x) = \frac{1}{(\ln a) \times x}$.

🔗 Savoir faire - Transférer un problème logarithme « en a », vers « en 1 »

Si on étudie $\ln$ au voisinage de a , donc des points de la forme $a + h$ avec h proche de 0,

on factorise (à l'intérieur) par $a : a + h = a(1 + \frac{h}{a})$ et exploite $\ln(a + h) =$

$\ln a + \ln(1 + \frac{h}{a})$.

Et on se concentre sur une étude en $1 + \epsilon$, ϵ proche de 0

On appliquera souvent cette méthode dans le calcul de développement limité.

Démonstration

Soit $x_0 \in \mathbb{R}_+$, pour tout $h = x - x_0 \in \mathbb{R}$ (et $u = \frac{x - x_0}{x_0}$),

$$\frac{\ln(x) - \ln x_0}{x - x_0} = \frac{\ln(x_0(1 + \frac{h}{x_0})) - \ln x_0}{h} = \frac{1}{x_0} \times \frac{\ln(1 + u)}{u} \rightarrow \frac{1}{x_0}$$

On rappelle que $\ln_a(x) = \frac{\ln x}{\ln a}$. Par produit (démontré plus loin), $\ln'_a(x_0) = \frac{1}{\ln a} \ln'(x_0) = \frac{1}{(\ln a) \times x_0}$. $\square$

Fonctions puissances

Proposition - Fonctions puissances

La fonction puissance $x \mapsto x^\alpha$ est dérivable sur son ensemble de définition (privé de 0, si besoin : $\alpha - 1 < 0$ alors que $\alpha > 0$), de dérivée : $x \mapsto \alpha x^{\alpha-1}$.

Démonstration

Il faudrait étudier tous les cas $\alpha \in \mathbb{N}$, $\alpha \in \mathbb{Z}$, $\alpha \in \mathbb{Q}$.

Notons que $x \mapsto x^\alpha = \exp(\alpha \ln x)$, de dérivée (par composition) : $x \mapsto \alpha \frac{1}{x} \exp(\alpha \ln x) = \alpha \frac{x^\alpha}{x} = \alpha x^{\alpha-1}$. $\square$

Par sommation, on retrouve ce qu'on a déjà démontré :

Proposition - Fonctions polynomiales

Les fonctions polynomiales sont dérivables sur $\mathbb{R}$ et précisément, si $f :$

$x \mapsto \sum_{k=0}^n a_k x^k$, on a pour tout $x \in \mathbb{R}$, $f'(x) = \sum_{k=0}^n k a_k x^{k-1} = \sum_{k=1}^n k a_k x^{k-1} =$

$\sum_{k=0}^{n-1} (k+1) a_{k+1} x^k$.

On notera qu'il s'agit encore d'un polynôme, de degré $\deg f - 1$.

L'ensemble de définition des fonctions puissances entières étant $\mathbb{R}$ en entier, les résultats précédents ne sont pas suffisants. Il faut refaire une démonstration.

Il serait tout de même étonnant de trouver des résultats différents...

Fonctions circulaires

Proposition - Fonction trigonométrique

$\sin$, $\cos$ et $\tan$ sont dérivables sur leur ensemble de définition. Précisé-

ment :

$$\forall x \in \mathbb{R}, \sin'(x) = \cos x, \forall x \in \mathbb{R}, \cos'(x) = -\sin x. \quad \text{et pour tout } x \in \mathbb{R} \setminus \{\frac{\pi}{2} + k\pi, k \in \mathbb{Z}\}, \tan'(x) = 1 + \tan^2 x = \frac{1}{\cos^2 x}.$$

On applique une méthode déjà connue.

Démonstration

Par encadrement (chapitre précédent) : $\frac{\sin x}{x} \xrightarrow{x \rightarrow 0} 1$.

Ainsi $\sin$ est dérivable en 0 de dérivée égale à 1.

De même étudions la dérivabilité de $\cos$ en 0 :

$$\cos x - 1 = \operatorname{Re}(e^{ix} - 1) = \operatorname{Re}(e^{ix/2}(2i \sin \frac{x}{2})) = -2 \sin^2 \frac{x}{2}.$$

$$\text{Donc } \frac{\cos x - 1}{x} = -\sin \frac{x}{2} \frac{\sin \frac{x}{2}}{\frac{x}{2}} \rightarrow 0 \text{ (par produit } 0 \times 1).$$

Ainsi $\cos$ est dérivable en 0 de dérivée égale à 0.

$$\text{Puis } \frac{\sin(x_0) - \sin x}{x_0 - x} = \frac{\sin(x_0 + h) - \sin x_0}{h} = \frac{\sin x_0 (\cos h - 1) + \sin h \cos x_0}{h} = \frac{\cos h - 1}{h} \sin x_0 + \frac{\sin h}{h} \cos x_0 \rightarrow \cos x_0 \text{ pour } h \rightarrow 0.$$

$$\text{Puis } \frac{\cos(x_0) - \cos x}{x_0 - x} = \frac{\cos(x_0 + h) - \cos x_0}{h} = \frac{\cos x_0 (\cos h - 1) - \sin h \sin x_0}{h} = \frac{\cos h - 1}{h} \cos x_0 - \frac{\sin h}{h} \sin x_0 \rightarrow -\sin x_0 \text{ pour } h \rightarrow 0.$$

$$\text{Pour la fonction tangente, on se souvient que } \tan(x_0 + h) - \tan x_0 = \frac{\tan x_0 + \tan h}{1 - \tan x_0 \tan h} - \tan x_0 = \frac{\tan h(1 + \tan^2 x_0)}{1 - \tan x_0 \tan h}.$$

$$\text{Donc } \frac{\tan(x_0 + h) - \tan x_0}{h} = \frac{\sin h}{h} (1 + \tan^2 x_0) \frac{1}{\cos h(1 + \tan x_0 \tan h)} \xrightarrow{h \rightarrow 0} 1 + \tan^2(x_0) = \frac{1}{\cos^2 x_0}$$

□

Les résultats sur les dérivées des fonctions réciproques $\arcsin \dots$ seront vus loin lorsqu'on étudiera la dérivation de fonctions réciproques.

2.6. Dérivées seconde, troisième...

Définition - Dérivables

Soient I un intervalle et f une fonction définie sur I .

On dit que f est deux fois dérivable sur I si f est dérivable sur I et si f' est elle-même dérivable sur I , on note f'' la dérivée seconde de f (c'est-à-dire la dérivée de f').

Si f'' est encore dérivable sur I , on dit que f est trois fois dérivable sur I et on note $f''' = f^{(3)} = (f'')'$ sa dérivée troisième, et ainsi de suite.

Définition - Fonction de classe $\mathcal{C}^k$

On dit que f est de classe $\mathcal{C}^1$ ou continûment dérivable si elle est dérivable et que f' est continue, de classe $\mathcal{C}^2$ ou 2 fois continûment dérivable si elle est deux fois dérivable et que f'' est continue...

Comme les dérivées des fonctions usuelles vues plus haut sont de la forme de fonctions usuelles, par récurrence :

Proposition - Fonctions usuelles

Les fonctions usuelles vues précédemment sont de classe $\mathcal{C}^\infty$ sur leur ensemble de définition (sauf les fonctions puissances $x \mapsto x^\alpha$ qui peuvent perdre le 0 dans l'ensemble à la dérivée n -ième si $n > \alpha \dots$).

3. Quelques utilisations de la dérivation

3.1. Variations

En utilisant les théorèmes suivants (qui seront démontrés ultérieurement), on peut étudier les variations d'une fonction que l'on résume **systematique-ment** dans un tableau de variations, complété par les limites aux bornes (et non par des phrases!)

Théorème - Monotonie et fonction dérivée

Soient I un **intervalle** de $\mathbb{R}$ et f une fonction dérivable sur I . Alors :

f est constante sur I si et seulement si $\forall x \in I, f'(x) = 0$;

f est croissante sur I si et seulement si $\forall x \in I, f'(x) \geq 0$;

f est décroissante sur I si et seulement si $\forall x \in I, f'(x) \leq 0$.

Si $f' > 0$ (resp. $f' < 0$) sauf en un nombre fini de points de I , alors f est strictement croissante (resp. décroissante) sur I .

⚠ Attention - Intervalle!

Il est indispensable que I soit un intervalle. On peut en effet trouver f définie sur D , dérivable sur D et vérifiant $\forall x \in D, f'(x) < 0$ mais qui n'est pas décroissante sur D .

Exercice

Donner un tel contre-exemple

Correction

3.2. Bijections et réciproques

Théorème - Dérivation de la bijection réciproque

Soient I, J deux intervalles de $\mathbb{R}$ et $f : I \rightarrow J$ bijective de I sur J . On suppose que f est dérivable en $x_0 \in I$.

Alors f^{-1} est dérivable en $f(x_0)$ **si et seulement si** $f'(x_0) \neq 0$

et on a alors

$$(f^{-1})'(f(x_0)) = \frac{1}{f'(x_0)}$$

ou encore, avec $y_0 = f(x_0)$,

$$(f^{-1})'(y_0) = \frac{1}{f' \circ f^{-1}(y_0)}$$

Remarque - Se souvenir

On peut retrouver la formule en dérivant l'égalité $f^{-1} \circ f = \text{Id}$, en effet :

$$(f^{-1} \circ f)' = f' \times (f^{-1})' \circ f = (\text{Id})' = (x \mapsto 1)$$

mais attention à ne pas oublier la condition de dérivabilité de f^{-1} !

$$\text{Si } f'(x) \neq 0 : (f^{-1})'(f(x)) = \frac{1}{f'(x)} \text{ si } y = f(x) \text{ et } f'(x) = f'(f^{-1}(y)) \neq 0 :$$

$$(f^{-1})'(y) = \frac{1}{f'(f^{-1}(y))}$$

Proposition - Fonctions trigonométriques réciproques

Les fonctions arcsin et arccos sont de classe $\mathcal{C}^\infty$ sur $] -1, 1[$,

$$\text{avec } \forall x \in] -1, 1[, \arcsin'(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}} \text{ et } \arccos'(x) = \frac{-1}{\sqrt{1-x^2}}.$$

La fonction arctan est de classe $\mathcal{C}^\infty$ sur $\mathbb{R}$,

$$\text{avec } \forall x \in \mathbb{R}, \arctan'(x) = \frac{1}{1+x^2}$$

Démonstration

$$x \in \mathcal{D}_{(\sin^{-1})'} \iff \sin'(\arcsin(x)) \neq 0 \iff \cos(\arcsin(x)) \neq 0 \iff \arcsin x \notin \{-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\} \iff x \notin \{-1, 1\}.$$

Donc $\mathcal{D}_{\arcsin'} =] -1, 1[$ et

$$\forall x \in] -1, 1[, \arcsin'(x) = \frac{1}{\cos(\arcsin(x))} = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}.$$

$$x \in \mathcal{D}_{(\cos^{-1})'} \iff \cos'(\arccos(x)) \neq 0 \iff \sin(\arccos(x)) \neq 0 \iff \arccos x \notin \{0, \pi\} \iff x \notin \{-1, 1\}.$$

Donc $\mathcal{D}_{\arccos'} =] -1, 1[$ et

$$\forall x \in] -1, 1[, \arccos'(x) = \frac{1}{-\sin(\arccos(x))} = \frac{-1}{\sqrt{1-x^2}}.$$

$$x \in \mathcal{D}_{(\tan^{-1})'} \iff \tan'(\arctan(x)) \neq 0 \iff x \notin \{\frac{\pi}{2} + 2k\pi, k \in \mathbb{Z}\}.$$

Or cette dernière affirmation est toujours vraie. Donc $\mathcal{D}_{\arctan'} = \mathbb{R}$ et

$$\forall x \in \mathbb{R}, \arctan'(x) = \frac{1}{\tan'(\arctan(x))} = \frac{1}{1+\tan^2(\arctan x)} = \frac{1}{1+x^2}. \quad \square$$

Pour aller plus loin - Création de fonctions

Dans un autre sens, on peut considérer :

1. f strictement monotone et continue de I sur J .
2. Donc f admet une fonction réciproque f^{-1} de J sur I .
3. Notons Φ , une primitive de f^{-1} .

Que peut-on dire de Φ ?

Montrer que la plupart des fonctions transcendantes rencontrées dans ce cours peuvent être obtenus de la sorte...

Corollaire -

Si $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ est :

- continue strictement monotone sur l'intervalle I ,
- dérivable sur I et
- $\forall x \in I, f'(x) \neq 0$

alors f est bijective de I sur $J = f(I)$, donc $f^{-1} : J \rightarrow I$ existe (et est bijective).

$$\text{Mieux : } f^{-1} \text{ est dérivable sur } J \text{ et } (f^{-1})' = \frac{1}{f' \circ f^{-1}}.$$

Graphiquement : $\mathcal{C}_{f^{-1}}$ est la symétrique de $\mathcal{C}_f$ par rapport à l'axe $y = x$.

Savoir faire - Etudier si f est un $\mathcal{C}^1$ -difféomorphisme

On considère f , de classe $\mathcal{C}^1$ sur un intervalle I .

1. On coupe I , en réunion d'intervalles $I_1, I_2, \dots, I_n$ sur lesquels f est strictement monotone
(A noter que cela n'est pas toujours possible... Donnez des contre-exemple).
Cela conduit à étudier le signe strictement non nul de f' . Les frontières sont en dans $\{x \mid f'(x) = 0\}$.
2. Sur chaque intervalle I_k , on note $J_k = \{y = f(x), x \in I_k\}$ et donc $f_k = f|_{I_k} : I_k \rightarrow J_k$ est bijective.
3. Puis, on considère $J'_k = \{y = f(x), x \in I_k \mid f'(x) \neq 0\} \subset J_k$.
(Souvent les problèmes sont sur les bords des J_k , lié à la jonction de I_k et I_{k+1} ou I_{k-1} , mais cela n'est pas nécessaire).

Alors $f_k^{-1} : J_k \rightarrow I_k$ est de classe $\mathcal{C}^1$ sur J'_k et pour tout $y \in J'_k$:

$$(f^{-1})'(y) = (f_k^{-1})'(y) = \frac{1}{f'(f_k^{-1}(y))} = \frac{1}{f'(f^{-1}(y))}$$

Gardons en mémoire que graphiquement : $\mathcal{C}_{f^{-1}}$ est la symétrique de $\mathcal{C}_f$ par rapport à l'axe $y = x$.

Les cas problématique correspond à une pente nulle pour $\mathcal{C}_f$ et donc infinie pour $\mathcal{C}_{f^{-1}}$...

Exercice

La fonction sh réalise une bijection de $\mathbb{R}$ sur $\mathbb{R}$. La bijection réciproque est notée argsh (argument sinus hyperbolique).

La fonction ch réalise une bijection de $[0, +\infty[$ sur $]1, +\infty[$. La bijection réciproque est notée argch (argument cosinus hyperbolique).

La fonction th réalise une bijection de $\mathbb{R}$ sur $] -1, 1[$. La bijection réciproque est notée argh (argument tangente hyperbolique).

1. Dérivées.

(a) Montrer que les fonctions argsh, argch, argh sont dérivables respectivement sur $\mathbb{R}$, $]1, +\infty[$ et $] -1, 1[$.

(b) Montrer que $(\argsh)'(x) = \frac{1}{\sqrt{x^2+1}}$ sur $\mathbb{R}$

(c) Montrer que $(\argch)'(x) = \frac{1}{\sqrt{x^2-1}}$ sur $]1, +\infty[$

(d) Montrer que $(\argh)'(x) = \frac{1}{1-x^2}$ sur $] -1, 1[$

2. Expressions logarithmiques.

(a) Montrer que $\forall x \in \mathbb{R}, \argsh x = \ln(x + \sqrt{x^2+1})$

(b) Montrer que $\forall x \in]1, +\infty[, \argch x = \ln(x + \sqrt{x^2-1})$

(c) Montrer que $\forall x \in] -1, 1[, \argh x = \frac{1}{2} \ln \frac{1+x}{1-x}$

Correction

3.3. Inégalités

Savoir faire - Obtenir une inégalité

Pour démontrer une inégalité, une méthode est d'étudier la fonction formée par la différence des deux membres, d'établir son tableau de variations pour obtenir son signe.

Exercice

Montrer les inégalités :

$$\forall x \in \mathbb{R}, 1 - \frac{x^2}{2} \leq \cos x \leq 1;$$

$$\forall x \in \mathbb{R}^+, x - \frac{x^3}{6} \leq \sin x \leq x;$$

$$\forall x \in \mathbb{R}^-, x - \frac{x^3}{6} \geq \sin x \geq x.$$

Correction

Commençons par noter que $\forall x \in \mathbb{R}, \cos x \leq 1$.

Les fonctions sin, cos et polynomiales sont dérivables sur $\mathbb{R}$, de même de leurs additions :

$$f_1 : x \mapsto \cos x - 1 + \frac{x^2}{2} \quad f_2 : x \mapsto \sin x - x \quad f_3 : x \mapsto \sin x - x + \frac{x^3}{6}$$

Les dérivées sont respectivement :

$$f_1' : x \mapsto -\sin x + x \quad f_2' : x \mapsto \cos x - 1 \quad f_3' : x \mapsto \cos x - 1 + \frac{x^2}{2}$$

On en déduit les tableaux de variations dans l'ordre déductif suivant :

x	$-\infty$	0	$+\infty$
f_2'		$-$	$-$
f_2		$\searrow$	$\swarrow$
		0	
$f_1' (= -f_2')$	$-$	0	$+$
f_1	$\searrow$	$\swarrow$	
		0	
$f_3' (= f_1')$	$+$	0	$+$
f_3		$\swarrow$	$\searrow$
		0	

Donc $\cos x \leq 1$ et pour $x \in \mathbb{R}_+$, $f_1(x) \geq 0$, donc $\cos x \geq 1 - x$.
Et pour tout $x \in \mathbb{R}_+$, $f_3(x) \geq 0$, donc $\sin x \geq x - \frac{x^3}{6}$ et $f_2(x) \leq 0$ donc $\sin x \leq x$.
Et pour tout $x \in \mathbb{R}_-$, $f_3(x) \leq 0$, donc $\sin x \leq x - \frac{x^3}{6}$ et $f_2(x) \geq 0$ donc $\sin x \geq x$.

Savoir faire - Obtenir un maximum (avec une dérivée)

Pour obtenir un extremum de f (dérivable deux fois) sur I , on résout $f'(x) = 0$.
On note x_0 la solution de cette équation (donc $f'(x_0) = 0$).
— si $f''(x_0) > 0$, alors f présente un minimum (local) en x_0 .
— si $f''(x_0) < 0$, alors f présente un maximum (local) en x_0 .
— si $f''(x_0) = 0$, alors on ne peut rien dire.

Remarque - Convexité
On rappelle que si pour tout $x \in I$, $f''(x) \geq 0$, on dit que f est convexe sur I .

3.4. Calculs de limites (lever les indéterminations)

On peut calculer certaines limites en reconnaissant le taux de variations d'une fonction dérivable connue.
Exercice
Rappeler les valeurs des limites suivantes :

$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x}; \quad \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\tan x}{x}; \quad \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x - 1}{x}.$

En déduire

$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x - 1}{x^2}$

Correction
Il s'agit de limite de taux de variations donc d'un calcul de dérivée :
 $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = \sin'(0) = \cos(0) = 1, \quad \frac{\tan x}{x} = \tan'(0) = 1 + \tan^2(0) = 1$ et $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x - 1}{x} = \cos'(0) = \sin(0) = 0$.
Enfin, en posant $u = \frac{x}{2}$:

$$\frac{\cos x - 1}{x^2} = -2 \frac{\sin^2(\frac{x}{2})}{x^2} = -\frac{\sin^2(u)}{2u^2} = -\frac{\sin^2(u)}{2u^2} = -\frac{1}{2} \left(\frac{\sin u}{u} \right)^2$$

En faisant tendre $x \rightarrow 0$, donc $u \rightarrow 0$, on a par produit de limite : $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x - 1}{x^2} = -\frac{1}{2} \times 1^2 = -\frac{1}{2}$

Proposition - Règle de L'Hospital (1696)
Soient f et g deux fonctions définies sur I , dérivables en $x_0 \in I$.
On suppose que $f(x_0) = g(x_0) = 0$ et que $\frac{f'}{g'}$ admet une limite en x_0 .
Alors $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f'(x)}{g'(x)}$

On fait la démonstration dans le cas où $g'(x_0) \neq 0$. Sinon, on exploitera l'inégalité des accroissements finis (dans un chapitre prochain).

Démonstration

Avec les notations de Weierstrass :

$$f(x) = (x - x_0)(f'(x_0) + \epsilon_1(x)) \quad g(x) = (x - x_0)(g'(x_0) + \epsilon_2(x))$$

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{f'(x_0) + \epsilon_1(x)}{g'(x_0) + \epsilon_2(x)} \xrightarrow{x \rightarrow x_0} \frac{f'(x_0)}{g'(x_0)}$$

□

Attention en $+\infty$
La règle de L'Hôpital
au type $\frac{\pm\infty}{\pm\infty}$.
 $\lim_a \frac{f'}{g'} = \ell$,

⚠ Attention - Pas d'abus

La règle ne s'applique qu'en cas d'indétermination.

$$-4 = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{3x^2 + 1}{2x - 3} \neq \lim_{x \rightarrow 1} \frac{6x}{2} = 3$$

🔑 Savoir faire - Lever une indétermination par la règle de L'Hospital

1. D'abord on vérifie bien qu'on peut appliquer la règle de L'Hospital :

$$f = \frac{n}{d} \text{ avec } n(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0 \text{ et } d(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$$

2. On calcule $n'(x), n''(x) \dots n^{(k)}(x) \dots$ jusqu'à ce que $n^{(k)}(x) \not\xrightarrow{x \rightarrow a} 0$

Et de même $d'(x), d''(x) \dots d^{(\ell)}(x) \dots$ jusqu'à ce que $d^{(\ell)}(x) \not\xrightarrow{x \rightarrow a} 0$.

3. On note $m = \min\{k \in \mathbb{N} \mid n^{(k)}(x) \not\xrightarrow{x \rightarrow a} 0 \text{ ou } d^{(k)}(x) \not\xrightarrow{x \rightarrow a} 0\}$.

Et on connaît donc $\lim_a \frac{n^{(m)}}{d^{(m)}}$, et par la règle de L'Hospital : $\lim_a \frac{n^{(k-1)}}{d^{(k-1)}}$ a la même valeur.

4. Et on remonte ainsi à $\lim_a \frac{n}{d}$, dont

on sait seulement maintenant qu'elle existe et qu'elle a cette même valeur.

Exercice

Calculer $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos 2x - 1}{x^3 + 5x^2}$.

Evidemment, on exploitera les résultats non encore démontrés sur les fonctions usuelles

Correction

On note $f : x \mapsto \cos 2x - 1$, dérivable, $f'(x) = -2 \sin(2x)$, donc $f'(0) = 0$.

On note $g : x \mapsto x^3 + 5x^2$, dérivable, $g'(x) = 3x^2 + 10x$, donc $g'(0) = 0$.

On a toujours une forme indéterminée.

On reprend avec $f''(x) = -4 \cos(2x)$, donc $f''(0) = -4$.

Et $g''(x) = 6x + 10$ donc $g''(0) = 10$.

Ainsi

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{f'(x)}{g'(x)} = \frac{-4}{10} = -\frac{2}{5}$$

3.5. Approximation polynomiale (développement limité)**🔑 Heuristique - Approximation polynomiale LOCALE**

Nos fonctions usuelles ne sont pas des polynômes, on ne cherche pas à remplacer une fonction usuelle par une fonction polynomiale sur un intervalle de $\mathbb{R}$ contenant une infinité de points.

Mais on peut faire des comparaisons au voisinage d'un point.

La définition de Weierstrass de la dérivabilité de φ en x_0 avec pour valeur $A (= \varphi'(x_0))$ exprime :

$$\exists A \in \mathbb{R}, \exists \epsilon : I \rightarrow \mathbb{R} \text{ continue en } x_0 \text{ avec } \epsilon(x_0) = 0 \mid \forall x \in I, \varphi(x) = \varphi(x_0) + A(x - x_0) + (x - x_0)\epsilon(x)$$

On va donc chercher une fonction polynomiale f de degré n tel que

$$\varphi(x) = f(x) + (x - x_0)^n \epsilon(x) \quad \text{avec } \epsilon(x) \xrightarrow{x \rightarrow x_0} 0$$

, On commence par étudier les cas $x_0 = 0$.

Proposition - Développement polynomiale en 0

Soit $n \in \mathbb{N}^*$.

On considère φ de classe $\mathcal{C}^{n+1}$ sur I , contenant 0.

On note $T : x \mapsto \sum_{k=0}^n \frac{\varphi^{(k)}(0)}{k!} x^k$. Alors

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\varphi(x) - T(x)}{x^n} = 0$$

Autrement écrit : il existe $\epsilon : I \rightarrow \mathbb{R}$ tel que $\epsilon(x) \xrightarrow{x \rightarrow 0} 0$ et $f(x) = T(x) + x^n \epsilon(x)$.

On commence par un lemme (qui sera enrichi dans la suite du cours)

Lemme - Dérivation monôme

Notons $m_s : x \mapsto x^s$.

Alors pour tout $k \in \mathbb{N}$, $m_s^{(k)}(0) = 0$ si $k \neq s$ et $m_s^{(s)}(0) = s!$.

Commençons par démontrer le lemme

Démonstration

Pour le lemme, on remarque que m_s est une fonction polynomiale donc de classe $\mathcal{C}^\infty$.

Par récurrence (finie), on note pour $k \leq s$, $\mathcal{P}_k : m_s^{(k)} : x \mapsto \frac{s!}{(s-k)!} x^{s-k}$.

— $\mathcal{P}_0$ est vraie

— Soit $k \leq s-1$. Supposons que $\mathcal{P}_k$ est vraie.

$$m_s^{(k+1)}(x) = (m_s^{(k)})'(x) = \left(x \mapsto \frac{s!}{(s-k)!} x^{s-k} \right)'(x) = \frac{(s-k) \times s!}{(s-k)!} x^{s-k-1} = \frac{s!}{(s-k-1)!} x^{s-k-1}$$

Donc $\mathcal{P}_{k+1}$ est vraie.

On a donc, ensuite, $m_s^{(s)}(x) = s!$ (constante) et pour tout $k > s$, $m_s^{(k)}(x) = 0$, en particulier $m_s^{(k)}(0) = 0$.

□

Démonstration

On applique la règle de L'Hospital.

1. Notons $den : x \mapsto x^n$. Donc $den = s_n$.

En application directe du lemme : $den^{(k)}(0) = 0$ si $k \leq n-1$ et $den^{(n)}(0) = n! (\neq 0)$.

2. Notons $num : x \mapsto f(x) - T(x)$.

Par linéarité (addition ici) n est de classe $\mathcal{C}^n$ et pour tout $k \leq n$, $(f - T)^{(k)}(0) = f^{(k)}(0) - T^{(k)}(0)$.

Puis par linéarité de la dérivation d'un polynôme (pour $k \leq n$) :

$$T^{(k)} = \left(\sum_{i=0}^n [T]_i s_i \right)^{(k)} = \sum_{i=0}^n [T]_i s_i^{(k)} = 0 + \dots + 0 + [T]_k k! + 0 + \dots + 0 = f^{(k)}(0)$$

On a donc $num^{(k)}(0) = 0$, pour tout $k \leq n$. On peut enfin appliquer la règle de L'Hospital en remontant : Pour tout k de 1 à n , $\frac{num^{n-k}}{den^{n-k}} \xrightarrow{x \rightarrow 0} 0$ □

 Exemple - DL de $x \mapsto (1+x)^\alpha$ ($\alpha \notin \mathbb{N}$)

Notons $f_\alpha : x \mapsto (1+x)^\alpha$.

Alors $f'_\alpha(x) = \alpha(1+x)^{\alpha-1}$, et par récurrence :

$$f_\alpha^{(k)}(x) = \prod_{i=0}^{k-1} (\alpha - i) \times (1+x)^{\alpha-k}$$

$$\text{Et donc } f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{\alpha(\alpha-1) \cdots (\alpha-k+1)}{k!} x^k + x^n \epsilon(x).$$

Exercice

Quelle formule obtient-on pour $\alpha = -1$?

Correction

La formule de Lagoute $\frac{1}{1+x} = 1 - x + x^2 - x^3 + \dots + (-1)^n x^n + x^n \epsilon(x)$ ou suite géométrique

Exercice

1. Donner une équation différentielle simple vérifiée par $\exp$
2. En déduire le $DL_n(0)$ de $\exp$.
3. En déduire le $DL_n(0)$ de $\cosh$ et $\sinh$
4. Exprimer, pour tout $n \in \mathbb{N}$, la dérivée n -ième de $x \mapsto e^{ix}$.
5. En déduire le $DL_n(0)$ de $\cos$ et $\sin$

Correction

1. On note $y = \exp$, on a $y' = y$.
2. Par récurrence immédiate : $y^{(n)} = y = \exp$ et donc $\exp^{(n)}(0) = e^0 = 1$.
Donc pour x proche de 0, $\exp(x) = \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!} x^k + x^n \epsilon(x)$.
3. Par linéarité de la dérivation (ou du calcul polynomial) ou par périodicité des dérivées :
Pour x proche de 0, $\cosh(x) = \sum_{k=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} \frac{1}{(2k)!} x^{2k} + x^n \epsilon(x)$
Pour x proche de 0, $\sinh(x) = \sum_{k=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} \frac{1}{(2k+1)!} x^{2k+1} + x^n \epsilon(x)$
4. Notons $E : x \mapsto e^{ix}$, on a $E^{(n)} = i^n e^{ix} = e^{ix+n\frac{\pi}{2}} = \cos(x+n\frac{\pi}{2}) + i \sin(x+n\frac{\pi}{2})$.
En prenant les parties réelles et imaginaires :
Pour x proche de 0, $\cos(x) = \sum_{k=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} (-1)^k \frac{1}{(2k)!} x^{2k} + x^n \epsilon(x)$
Pour x proche de 0, $\sin(x) = \sum_{k=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} (-1)^k \frac{1}{(2k+1)!} x^{2k+1} + x^n \epsilon(x)$

**Remarque - Développement limité**

L'exercice qui suit, prépare à la théorie des DL (second semestre). On a un stock de DL connue (fonction usuelle), puis on combine le résultat avec des calculs polynomiaux

Exercice

On rappelle que $e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2} + o(x^2)$ au voisinage de 0 et $\cos(x) = 1 - \frac{x^2}{2} + o(x^2)$ au voisinage de 0.

Donner le DL_2 au voisinage de 0 de $x \mapsto \cos(x)e^x$ et de $x \mapsto \cos(e^x - 1)$

Correction

Le produit polynomial :

$$e^x \cos x = (1 + x + \frac{1}{2}x^2)(1 - \frac{1}{2}x^2) + o(x^2) = 1 + x - \frac{1}{2}x^3 - \frac{1}{4}x^4 + o(x^2) = 1 + x + o(x^2)$$

$$\underbrace{\cos(e^x - 1)}_{:=u \rightarrow 0} = 1 - \frac{1}{2}u^2 + o(u^2) = 1 - (x + \frac{x^2}{2})^2 + o(x^2) = 1 - x^2 + o(x^2)$$

4. Dérivation de fonctions réelles à valeurs complexes

4.1. Fonctions à valeurs complexes

Aparté. L'exponentielle complexe

Définition - Exponentielle complexe

Soit $z \in \mathbb{C}$. On définit l'exponentielle complexe de z par

$$\exp z = e^z = e^{\operatorname{Re}(z)} e^{i\operatorname{Im}(z)}.$$

Son module est $e^{\operatorname{Re}(z)}$ et un argument est $\operatorname{Im}(z)$.

Proposition - Elargissement

On retrouve les propriétés classiques de l'exponentielle :

- L'exponentielle complexe coïncide bien avec l'exponentielle sur $\mathbb{R}$ pour les réels ou avec l'exponentielle des imaginaires purs.
- Pour $(z, z') \in \mathbb{C}^2$, on a : $e^{z+z'} = e^z e^{z'}$ et $\frac{1}{e^z} = e^{-z}$.

Démonstration

Si $z = a + 0i \in \mathbb{R}$, alors $\exp(z) = e^a$.

Si $z = a + ib$ et $z' = a' + ib'$ (notation standard), alors

$$e^{z+z'} = e^{(a+a') + i(b+b')} = e^{a+a'} e^{i(b+b')} = e^a e^{a'} e^{ib} e^{ib'} = e^{a+ib} e^{a'+ib'} = e^z e^{z'}$$

En particulier :

$$e^{-z} e^z = e^{-z+z} = e^0 = 1 \quad \implies \quad e^{-z} = \frac{1}{e^z}$$

□

Exercice

1. Résoudre $e^z = 1$.
2. Résoudre $e^z = 1 - i\sqrt{3}$.
3. Résoudre plus généralement $e^z = z_0$.
4. Déterminer l'image d'une droite d'équation $x = a$ par l'application $\exp : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}^*$.
5. Déterminer l'image d'une droite d'équation $y = b$ par l'application $\exp : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}^*$.

Correction

1. Soit $z \in \mathbb{C}$.

$$e^z = 1 \iff \operatorname{Re}(z) = 0, \operatorname{Im}(z) \equiv 0[2\pi] \iff z \in \{2ik\pi, k \in \mathbb{Z}\}$$

2. Soit $z \in \mathbb{C}$

$$e^z = 1 - i\sqrt{3} \iff e^{\operatorname{Re}(z)} = \sqrt{1+3} = 2, \operatorname{Im}(z) \equiv \frac{\pi}{3}[2\pi] \iff z \in \{\ln 2 + i(\frac{\pi}{3} + 2k\pi), k \in \mathbb{Z}\}$$

3. Résoudre plus généralement $e^z = z_0$.

$$e^z = z_0 \iff e^{\operatorname{Re}(z)} = |z_0|, \operatorname{Im}(z) \equiv \arg(z_0)[2\pi] \iff z \in \{\ln |z_0| + i(\arg(z_0) + 2k\pi), k \in \mathbb{Z}\}$$

4. Déterminer l'image d'une droite $\mathcal{D}_a$ d'équation $x = a$ par l'application $\exp : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}^*$.

$z \in \mathcal{D}_a \iff \exists y \in \mathbb{R} \mid z = a + iy$. Et $\exp(z) = e^a e^{iy}$. Donc :

$$\exp(\mathcal{D}_a) = \mathcal{C}_{e^a},$$

cercle de centre O et de rayon e^a .

Il faudrait vérifier (trivialement) l'inclusion réciproque...

5. Déterminer l'image d'une droite $\mathcal{D}_b$ d'équation $y = b$ par l'application $\exp : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}^*$.

$z \in \mathcal{D}_b \iff \exists x \in \mathbb{R} \mid z = x + ib$. Et $\exp(z) = e^x e^{ib}$. Donc :

$$\exp(\mathcal{D}_b) = \mathcal{D}_{\theta_b},$$

demi-droite d'origine O et faisant un angle b avec l'axe des abscisses.

Il faudrait vérifier (trivialement) l'inclusion réciproque...

Proposition - Résolution d'équation

- Pour $(z, z') \in \mathbb{C}^2$, $\exp z = \exp z'$ si et seulement si $z - z' \in 2i\pi\mathbb{Z}$.
- Tout complexe $z_0 \neq 0$ peut s'écrire sous la forme $\exp z$.

Démonstration

Notons $z = a + ib$ et $z' = a' + ib'$.

$$e^z = e^{z'} \iff e^a e^{ib} = e^{a'} e^{ib'} \iff \begin{cases} e^a = e^{a'} \\ b \equiv b'[2\pi] \end{cases} \iff \begin{cases} a = a' \\ z - z' \in 2i\pi\mathbb{Z} \end{cases}$$

Par construction, si $z_0 \neq 0$, en prenant $z = \ln(|z_0|) + i \arg(z_0)$ (possible car $|z_0| \neq 0$) :

$$e^z = e^{\ln(|z_0|)} e^{i \arg(z_0)} = |z_0| e^{i \arg(z_0)} = z_0$$

□

Fonctions d'une variable réelle, à valeurs complexes

I désigne un intervalle de $\mathbb{R}$.

Définition - Découpage d'une fonction à valeurs dans $\mathbb{C}$

Soient $f_1 : I \rightarrow \mathbb{R}$ et $f_2 : I \rightarrow \mathbb{R}$. On pose : $\forall x \in I, f(x) = f_1(x) + i f_2(x)$.

$f : I \rightarrow \mathbb{C}$ est une fonction définie sur I à valeurs dans $\mathbb{C}$ (si I n'est pas précisé au départ, son domaine de définition est l'intersection de ceux de f_1 et f_2).

On définit les fonctions $\operatorname{Re}(f)$ (partie réelle de f) et $\operatorname{Im}(f)$ (partie imaginaire de f) à valeurs dans $\mathbb{R}$ par

$$\begin{aligned} \operatorname{Re}(f) = f_1 : \quad I &\rightarrow \mathbb{R} & \operatorname{Im}(f) = f_2 : \quad I &\rightarrow \mathbb{R} \\ x &\mapsto \operatorname{Re}(f(x)) & x &\mapsto \operatorname{Im}(f(x)) \end{aligned}$$

On dit que f est continue sur I si f_1 et f_2 sont continues sur I .

Exemple - $t \mapsto e^{it}$

L'exemple classique (simple) est la fonction circulaire exponentielle : $\exp_i : t \mapsto \cos t + i \sin t$.

Sa partie réelle est la fonction cosinus et sa partie imaginaire est la fonction sinus.

On a vu qu'il s'agissait bien d'une fonction exponentielle car vérifiant :

$$\exp_i(a+b) = \exp_i(a) \times \exp_i(b)$$

mais à valeurs complexes et non réels (donc on perd $\exp_i(a) > 0$, les limites à l'infini...).

Analyse - Justifions que sa base est bien e^i

On a défini $\exp(x) = e^x$ comme la limite de $x_n = \left(1 + \frac{x}{n}\right)^n$.

Que se passe-t-il si l'on considère $x = it$?

x_n est alors une suite à valeurs complexes dont le module est :

$$\left|1 + \frac{ix}{n}\right|^n = \sqrt{\left(1 - \frac{x^2}{n^2}\right)^n}$$

Comme $\frac{x^2}{n}$ tend vers 0, à partir d'un certain rang :

$$1 - n \frac{x^2}{n^2} \leq \left(1 - \frac{x^2}{n^2}\right)^n \leq \frac{1}{1 + n \frac{x^2}{n^2}}$$

Le deux termes à gauche et à droite tendent vers 1, par encadrement (et continuité de $\sqrt{\cdot}$), $|x_n| \rightarrow \sqrt{1} = 1$.

Et si θ_n est l'argument de x_n , on a

$$\theta_n = \arg\left(1 + \frac{ix}{n}\right)^n = n \arg\left(1 + i \frac{x}{n}\right) = n \arctan \frac{x}{n}$$

On démontre que pour $u \rightarrow 0$, $\frac{\arctan u}{u} \rightarrow 1$, donc $\frac{\arctan \frac{x}{n}}{\frac{x}{n}} \rightarrow 1$ et donc $\theta_n \rightarrow x$.

Ainsi $x_n \rightarrow \cos x + i \sin x$, ce qui justifie officiellement le signe égal de $e^{ix} = \cos x + i \sin x$.

4.2. Dérivation d'une fonction d'une variable réelle, à valeurs complexes

I désigne un intervalle de $\mathbb{R}$.

Définition - Dérivation d'une fonction à valeurs dans $\mathbb{C}$

Soit $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$, une fonction à valeurs complexes.

Soient $f_1 : I \rightarrow \mathbb{R}$ et $f_2 : I \rightarrow \mathbb{R}$ telles que $\forall x \in I, f(x) = f_1(x) + i f_2(x)$.

On dit que f est dérivable, respectivement de classe $\mathcal{C}^1$ sur I si f_1 et f_2 sont dérivables, respectivement de classe $\mathcal{C}^1$ sur I .

Si f est dérivable sur I , on définit sa dérivée par :

$$\forall x \in I, f'(x) = f_1'(x) + i f_2'(x).$$

On note $\mathcal{C}(I, \mathbb{C})$ (resp. $\mathcal{C}^1(I, \mathbb{C})$) l'ensemble des fonctions continues (resp. de classe $\mathcal{C}^1$ de I dans $\mathbb{C}$).

Remarque - Commutativité de la dérivation complexe et de la partie réelle ou imaginaire

Si f à valeurs complexes est dérivable on a donc $(\operatorname{Re}(f))' = \operatorname{Re}(f')$ et $(\operatorname{Im}(f))' = \operatorname{Im}(f')$.

Proposition - Constance et dérivation

Soit $f : I \rightarrow \mathbb{C}$ dérivable sur I . Alors f est constante sur I si et seulement si f' est nulle sur I .

Pour la démonstration, on admet ces résultats pour des fonctions de $\mathbb{R}$ dans $\mathbb{R}$.

Démonstration

Sur I :

$$f' = 0 \iff \begin{cases} f'_1 = 0 \\ f'_2 = 0 \end{cases} \iff \begin{cases} f_1 \text{ constante} \\ f_2 \text{ constante} \end{cases} \iff f \text{ constante}$$

□

4.3. Propriétés**⚠ Attention - Croissance sur $\mathbb{C}$?**

⚡ Parler de croissance (ou de décroissance) d'une fonction à valeurs dans $\mathbb{C}$ n'a pas de sens.

Proposition - Opérations

Soient f et g deux fonctions dérivables sur I à valeurs dans $\mathbb{C}$ et $\alpha \in \mathbb{C}$. Alors $f + g$, fg et αf sont dérivables sur I et

$$\begin{aligned} \forall x \in I, \quad (f + g)'(x) &= f'(x) + g'(x) \\ (fg)'(x) &= f'(x)g(x) + f(x)g'(x) \\ (\alpha f)' &= \alpha f' \end{aligned}$$

Si g ne s'annule pas, alors $\frac{1}{g}$ et $\frac{f}{g}$ sont dérivables sur I et

$$\begin{aligned} \forall x \in I, \quad \left(\frac{1}{g}\right)'(x) &= \frac{-g'(x)}{g(x)^2} \\ \left(\frac{f}{g}\right)'(x) &= \frac{f'(x)g(x) - f(x)g'(x)}{g(x)^2} \end{aligned}$$

Exercice

Faire les démonstration.

Il suffit d'exploiter la commutativité entre dérivation et partie réelle ou imaginaire.

Correction**4.4. Composition avec l'exponentielle complexe****Théorème - Dérivée de l'exponentielle complexe**

Soit $\phi : I \rightarrow \mathbb{C}$ dérivable sur I . Alors

$$\begin{aligned} \psi : I &\rightarrow \mathbb{C} \\ x &\mapsto e^{\phi(x)} \end{aligned}$$

est dérivable sur I et : $\forall x \in I, \quad \psi'(x) = \phi'(x)e^{\phi(x)}$

Démonstration

On note $\phi = \phi_1 + i\phi_2$.

On a alors

$$\forall x \in I, \quad \psi(x) = e^{\phi_1(x)} \times e^{i\phi_2(x)} = e^{\phi_1(x)} \times (\cos(\phi_2(x)) + i\sin(\phi_2(x)))$$

dérivable par produit :

$$\begin{aligned}\forall x \in I, \quad \psi'(x) &= \phi_1'(x)e^{\phi_1(x)}e^{i\phi_2(x)} + e^{\phi_1(x)}\phi_2'(x)(-\sin(\phi_2(x)) + i\cos(\phi_2(x))) \\ &= \phi_1'(x)e^{\phi_1(x)}e^{i\phi_2(x)} + e^{\phi_1(x)}\phi_2'(x)i(\sin(\phi_2(x)) + i\cos(\phi_2(x))) \\ &= (\phi_1'(x) + i\phi_2'(x))e^{\phi(x)} = \phi'(x)e^{\phi(x)}\end{aligned}$$

□

⚠ Attention - i joue un rôle comparable à celle d'un nombre réel

↗ On fera bien attention à ne pas oublier le i dans la dérivation !

Exercice

Calculer la dérivée $f : x \mapsto (\arcsin(x))e^{2x+ix^2}$.

Correction

f est dérivable sur $\mathbb{C}$, comme produit et composition de fonctions dérivables sur $] -1, 1[$.

$$\forall x \in] -1, 1[, \quad f'(x) = \left(\frac{1}{\sqrt{1-x^2}} + (2+2ix)\arcsin(x) \right) e^{2x+ix^2}$$

🔗 Application - Fonction polaire

On considère $g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}, \theta \mapsto \rho(\theta)e^{i\theta}$. On dit que l'on définit une fonction polaire.

On suppose que $\rho : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}_+$ est dérivable sur I .

- Montrons que g est dérivable et calculons g' .

Par produit de fonctions dérivables sur I , g est dérivable sur I .

Et pour tout $x \in I$, $g'(\theta) = \rho'(\theta)e^{i\theta} + i\rho(\theta)e^{i\theta}$.

- Il arrive que pour ce genre de fonction, on ait besoin de calculer $|g'(\theta)|$.

On utilise la quantité conjuguée :

$$\begin{aligned}\forall \theta \in I, \quad |g'(\theta)|^2 &= g'(\theta)\overline{g'(\theta)} = (\rho'(\theta)e^{i\theta} + i\rho(\theta)e^{i\theta})(\rho'(\theta)e^{-i\theta} + i\rho(\theta)e^{-i\theta}) \\ &= (\rho'(\theta)e^{i\theta} + i\rho(\theta)e^{i\theta})(\rho'(\theta)e^{-i\theta} - i\rho(\theta)e^{-i\theta}) \\ &= [\rho'(\theta)]^2 + [\rho(\theta)]^2\end{aligned}$$

$$\text{Donc pour tout } \theta \in I, |g'(\theta)| = \sqrt{[\rho'(\theta)]^2 + [\rho(\theta)]^2}$$

5. Bilan

Synthèse

- ↪ Au voisinage d'un point, on peut regarder comment la fonction évolue : c'est la valeur de la dérivée en ce point qui nous l'indique. On associe alors (si possible) f une nouvelle fonction : celle qui donne la valeur de dérivée en tout point. MIRACLE. Le passage $f \rightarrow f'$ se décrit très bien en terme d'algorithme (sans avoir à passer par le nombre dérivée). Il faut donc apprendre des tas de règles de calculs (à démontrer, par ailleurs...).
- ↪ Ainsi plusieurs fonctions de référence sont à connaître : exponentielle(s) et logarithme(s) en toute base; les fonctions puissances; les fonctions circulaires (sin, arccos...) et hyperboliques directes. On doit savoir comment comparer ces fonctions lorsqu'elles sont en compétition au voisinage de point problématique.
- ↪ Le théorème de la bijection est un résultat important. Il faut le connaître, même si pour l'heure la démonstration nous échappe sans une définition précise de la continuité (et donc de $\mathbb{R}$).
- ↪ En retour, la fonction dérivée permet de mieux comprendre localement la fonction. On peut alors étudier des variations, faire de l'optimisation (locale) ou lever des indéterminations (pour du calcul de limite).
- ↪ Les fonctions complexes de la variables réelles s'étudient de la même façon (même si la représentation est plus complexe). En fait, ce qui compte, c'est la nature de la variable « de départ ».

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Truc & Astuce pour le calcul - A propos de la tangente
- Savoir-faire - Encadrement pour le calcul de limite
- Savoir-faire - Transférer un problème exponentiel de « en a » vers « en 0 ».
- Savoir-faire - Transférer un problème logarithme « en a » vers « en 1 ».
- Savoir-faire - Transférer un problème trigonométrique « en a » vers « en 0 ».
- Savoir-faire - Etudier si f est un $\mathcal{C}^1$ -difféomorphisme
- Savoir-faire - Obtenir une inégalité
- Savoir-faire - Obtenir un maximum (dérivation)
- Savoir-faire - Lever une indétermination par la règle de L'Hospital
- Savoir-faire - Etude des branches infinies (et définition)

Retour sur les problèmes

34. On a une fonction $A(a_0 + e)$ qui donne l'aire en fonction de $a_0 + e$. Elle est optimale en a_0 lorsque $A(a_0 - \epsilon) < A(a_0)$ et $A(a_0 + \epsilon) < A(a_0)$ avec $\epsilon > 0$.
Le calcul $A(a_0 + e)$ donne exactement $A(a_0) + eA'(a_0) + \dots$. On trouve, avec la méthode de Fermat : $A'(a_0) = 0$, ce qui donne bien l'optimal de A .
35. Il faut nécessairement que $\text{Résultat}'(\text{Action}) = 0$, ce qui conduit à une équation donc la valeur recherchée Action_0 est solution. Malheureusement, la condition bien que nécessaire n'est pas suffisante.
36. C'est un vrai miracle que cela soit aussi simple (et que le tableau ne soit pas plus compliqué...).
A moins que cela soit l'inverse : c'est parce que $y' = y$ se rencontre partout que l'exponentielle est si importante...
37. Cours
38. C'est le but de la formule de L'Hospital.
39. On vient de terminer ce chapitre en répondant à cette question.

Fonctions primitives et équations différentielles

Résumé -

Dans ce chapitre, le point de vue adopté est celui de Newton et Leibniz puis Euler, qui font de l'intégration l'opération inverse de la dérivation, c'est-à-dire que si f est une fonction définie sur l'intervalle de $\mathbb{R}$ contenant a et b , admettant une primitive F , on définit l'intégrale de a à b de f par $\int_a^b f(t) dt = F(b) - F(a) = \left[F(t) \right]_a^b$.

Par propriétés de la dérivation (linéarité et primitivation d'inégalités), on obtient la linéarité et la croissance de l'intégrale ainsi définie. On s'exercera aussi techniquement pour maîtriser ce calcul intégral, le fameux calcul.

Hypothèse forte : on admet toujours qu'une fonction continue sur un intervalle I admet des primitives sur I . La démonstration aura lieu plus tard.

Dans la très grande famille des équations différentielles, nous nous concentrons uniquement sur les équations différentielles linéaires d'ordre 1 et les équations différentielles d'ordre 2 à coefficients constants. Cela réduit largement les équations différentielles rencontrées, mais la raison est bonne : ce sont celles que l'on rencontre le plus souvent (à cause de la linéarisation des problèmes physiques) et ce sont celles que l'on sait résoudre (la fonction exponentielle a été créée pour cela).

Quelques liens youtube :

- Hedacademy - Les primitives. <https://www.youtube.com/watch?v=05ikcAFcPZ0>
- Exo7 - Equation différentielle - <https://www.youtube.com/watch?v=dkjXofPNMDo>
- 5min Lebesgue - forme idéale - <https://www.youtube.com/watch?v=9x91d0UnBTw>

Sommaire

1.	Problèmes	166
2.	Primitives	167
2.1.	Définitions	167
2.2.	Primitives usuelles	168
2.3.	Quelques cas particuliers	169
3.	Intégrales	171
3.1.	Théorème fondamental et conséquences	171
3.2.	Quelques propriétés de l'intégrale	173
3.3.	Technique 1 : Intégration par parties	174
3.4.	Technique 2 : Changement de variables	176
4.	Equation différentielle (dérivation/primitivation tordue)	181
4.1.	Vocabulaire	181
4.2.	Equation différentielle linéaire d'ordre 1	183
4.3.	Equation différentielle linéaire d'ordre 2 à coefficients constants	187
5.	Bilan	193

1. Problèmes

? Problème 40 - Lien primitive/intégrale

Calculer l'aire d'une surface est un « vieux » problème. Par exemple : quelle est l'aire d'une ellipse, d'une lunule?

Optimiser, trouver un maximum ou un minimum est un autre « vieux » problème des mathématicien.

Existe-t-il un lien (profond, donc) entre les deux?

? Problème 41 - Problèmes historiques

Galilée affirme en 1638 que la forme d'une chaîne suspendue entre deux clous est presque une parabole. Huygens, démontre 20 ans plus tard que ceci est faux. La solution, appelée caténaire (ou chaînette) est donnée une vingtaine d'année plus tard par Leibniz et Johann Bernoulli.

Lors du séjour de Leibniz à Paris (1672-1673) durant lequel il suit des cours d'Huygens, Claude Perrault lui pose le problème suivant : *quelle est la courbe qui a la propriété qu'en chacun de ses points P , le segment de la tangente entre P et l'axe x et de longueur constante a ?* Pour concrétiser cette question, Perrault tire de son gousset une "hotlogio portabili suae thecae argenteae" et la fait glisser sur la table. Il précise qu'aucun mathématicien parisien ni toulousain (Fermat) n'a été capable d'en trouver l'équation.

? Problème 42 - Primitivisation des opérations algébriques

Pour le calcul de dérivation, le cours est grossièrement constitué d'un tableau de dérivation usuelle et de trois savoir-faire : comment dériver une addition, comment dériver une multiplication, comment dériver une composition?

Avec ça, on arrive à tout (ou presque)...

Qu'en est-il de la primitivisation (opération inverse de la dérivation)? Un tableau semble tout à fait possible, la règle de l'addition semble également bien s'inverser. Mais pour la multiplication? Et la composition?

Quelle est la primitive de $f \times g$? Quelle est la primitive de $f \circ g$?

? Problème 43 - Fraction rationnelle

Il est facile d'intégrer (ici, trouver la primitive) de toutes fonctions polynomiales.

Est-il possible d'intégrer toute division de polynôme, c'est-à-dire toute fraction rationnelle?

Dans le cas d'une forme factorisée, cela donne :

Quelle est une primitive de $x \mapsto \frac{P(x)}{(x-a)(x-b)^n(x^2+cx+d)^m}$ avec $c^2 - 4d < 0$?

? Problème 44 - Implication

Si une fonction est dérivable, alors elle est continue. La réciproque est bien entendu fausse.

Existe-t-il un lien entre « admettre une primitive » et « être continue » ?

Comment gère-t-on une fonction non continue?

Par exemple, existe-t-il une primitive à $\tan$? Existe-t-il une primitive

- continue à $\tan$?

? Problème 45 - Problème de M. Lagoute

Que dire de $y'' + y = 0$? Tout dire!

C'est le fameux oscillateur harmonique, vu et revu en cours de sciences physiques.

? Problème 46 - Existence. Unicité

Est-ce qu'une équation différentielle admet toujours une, une seule, solution?

Ce n'est pas le cas de $y'' + y = 0$ qui admet au moins comme solution $x \mapsto \cos x$ et $x \mapsto \sin x$. En admette-t-elle d'autres? Peut-on lister toutes les solutions?

Et alors, quel type de contraintes ajoutées pour obtenir une équation différentielle avec une et une seule solution?

Et par ailleurs, existe-t-il des équations différentielles sans solution?

? Problème 47 - Linéarisation

Dans ce cas, nous étudions que des équations différentielles linéaires.

Comment faire lorsque l'équation différentielle n'est pas linéaire? Peut-on revenir au cas précédent? Par ailleurs, existe-t-il des moyens complémentaires (informatiques, par exemple) pour étudier des équations différentielles variées?

2. Primitives

I désigne un intervalle de $\mathbb{R}$.

On commence par se concentrer sur les primitives, bien qu'il ne s'agit que d'un cas particulier d'une équation différentielle. Mais c'est la méthode essentielle pour résoudre les équations différentielles linéaires d'ordre 1.

2.1. Définitions

Définition - Primitives

Soit f une fonction définie sur un intervalle I de $\mathbb{R}$ à valeurs dans $\mathbb{R}$ (resp. à valeurs dans $\mathbb{C}$). On appelle primitive de f sur I toute fonction F **dérivable** sur I à valeurs dans $\mathbb{R}$ (resp. à valeurs dans $\mathbb{C}$) telle que, sur I , $F' = f$.

Proposition - CNS de primitive sur $\mathbb{C}$

$F : I \rightarrow \mathbb{C}$ est une primitive de $f : I \rightarrow \mathbb{C}$

si et seulement si $\operatorname{Re} F$ et $\operatorname{Im} F$ sont des primitives de $\operatorname{Re} f$ et $\operatorname{Im} f$ (resp.).

Proposition - Définition à constante additive près

Deux primitives de f sur l'intervalle I diffèrent d'une constante.

C'est-à-dire que si F est une primitive de f sur I alors l'ensemble des primitives de f sur I est

$$\{x \mapsto F(x) + C; C \in \mathbb{K}\}$$

✎ Pour aller plus loin - Classe d'équivalence

On a déjà vu, comme il n'y a pas unicité de la primitive, primitiver devrait plutôt signifier : donner un ensemble, une classe d'équivalence pour la relation d'équivalence : $f \equiv g$ ssi $f - g \in \mathbb{R}$ (est une constante).

où $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ (resp. $\mathbb{K} = \mathbb{C}$) si f est à valeurs dans $\mathbb{R}$ (resp. dans $\mathbb{C}$).

Démonstration

Soit F , une primitive de f . On a les équivalences :

$$\begin{aligned} \varphi \text{ est primitive de } f &\iff \varphi' = f = F' \iff (\varphi - F)' = 0 \\ &\iff \exists C \in \mathbb{K} \text{ tel que } \varphi - F = C \end{aligned}$$

(ce dernier résultat bien connu, sera démontré un peu plus tard. $\square$)

2.2. Primitives usuelles

En reprenant simplement le tableau de dérivations des fonctions usuelles, on trouve :

⚠ Pour aller plus loin - Tableau fini?

Pour être utile, une table de primitives doit comporter plusieurs centaines de pages. Mentionnons ici celles de Gröbner et Hofreiter (1949) et de Gradshteyn et Ryzhik (1980). Aujourd’hui de nombreux logiciels de calcul symbolique contiennent de telles tables

Proposition - Tableau des primitives usuelles des fonctions à valeurs réelles (1)

fonction	primitives (C est une constante réelle)
x^α où $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \{-1\}$	$\frac{x^{\alpha+1}}{\alpha+1} + C$
$\frac{1}{x}$	$\ln x + C$
e^x	$e^x + C$
$e^{\beta x}$ où $\beta \in \mathbb{C} \setminus \{0\}$	$\frac{e^{\beta x}}{\beta} + C$
$\operatorname{sh} \beta x$ où $\beta \neq 0$	$\frac{\operatorname{ch} \beta x}{\beta} + C$
$\operatorname{ch} \beta x$ où $\beta \neq 0$	$\frac{\operatorname{sh} \beta x}{\beta} + C$
$\sin x$	$-\cos x + C$
$\cos x$	$\sin x + C$
$\sin \beta x$ où $\beta \neq 0$	$-\frac{\cos \beta x}{\beta} + C$
$\cos \beta x$ où $\beta \neq 0$	$\frac{\sin \beta x}{\beta} + C$
$1 + \tan^2 x$	$\tan x + C$
$\ln x$	$x \ln x - x + C$
$\frac{1}{1+x^2}$	$\arctan x + C$
$\frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$	$\arcsin x + C$ ou $-\arccos x + C'$

Proposition - Tableau des primitives usuelles des fonctions à valeurs réelles (2)

fonction f de la forme :	primitive F
$u'(x)u(x)^\alpha$ où $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \{-1\}$	$\frac{u(x)^{\alpha+1}}{\alpha+1} + C$
$\frac{u'(x)}{u(x)}$	$\ln u(x) + C$
$u'(x)e^{u(x)}$	$e^{u(x)} + C$

Ces formules sont valables sur tout **intervalle** I où f (ou u) est continue.

⚠ Attention - Primitive sur deux intervalles

- Si f admet des primitives sur la réunion de deux intervalles disjoints, on peut avoir des constantes différentes sur chacun des deux intervalles.
- On rencontrera particulièrement cette situation dans le chapitre sur les

, équations différentielles.

2.3. Quelques cas particuliers

Exponentielles et trigonométrie

 **Savoir faire** - $e^{\alpha x} \cos \beta x$ ou $e^{\alpha x} \sin \beta x$

Pour $f(x) = e^{\alpha x} \cos \beta x$ ou $f(x) = e^{\alpha x} \sin \beta x$ ($\alpha, \beta \in \mathbb{R}$), il suffit de primitiver $e^{(\alpha+i\beta)x}$ et récupérer partie réelle ou imaginaire.

 **Savoir faire** - $\sin^n x \cos^m x$

Pour $f(x) = \sin^n x \cos^m x$, on peut linéariser.

Rappelons que pour cela on utilise les formules de de Moivre : $\sin^n x =$

$$\left(\frac{e^{ix} - e^{-ix}}{2i} \right)^n \dots$$

Exercice

Déterminer des primitives des fonctions suivantes :

$$f_1(x) = e^{3x} \sin(2x); \quad f_2(x) = \sin^3(x) \cos^4(x)$$

Correction

$$f_1 = \operatorname{Im}(e^{3x+2ix}) = \operatorname{Im}(e^{(3+2i)x}).$$

$$F_1(x) = \operatorname{Im} \left(\frac{1}{3+2i} e^{(3+2i)x} \right) = \operatorname{Im} \left(\frac{3-2i}{13} e^{(3+2i)x} \right) = \frac{e^{3x}}{13} (3 \sin(2x) - 2 \cos(2x))$$

$$\begin{aligned} f_2(x) &= \left(\frac{e^{ix} - e^{-ix}}{2i} \right)^3 \times \left(\frac{e^{ix} + e^{-ix}}{2} \right)^4 = \frac{i}{128} (e^{3ix} - 3e^{ix} + 3e^{-ix} - e^{-3ix}) (e^{4ix} + 4e^{2ix} + 6 + 4e^{-2ix} + e^{-4ix}) \\ &= \frac{i}{128} (e^{7ix} - e^{-7ix} + e^{5ix} - e^{-5ix} - 3(e^{3ix} - e^{-3ix}) - 3(e^{ix} - e^{-ix})) \\ &= \frac{-1}{64} (\sin(7x) + \sin(5x) - 3 \sin(3x) - 3 \sin(x)) \end{aligned}$$

Donc

$$F_2(x) = \frac{1}{448} \cos(7x) + \frac{1}{320} \cos(5x) - \frac{1}{64} \cos(3x) - \frac{3}{64} \cos(x)$$

Idée pour « vérifier » le calcul : faire un DL en 0 :

$$f_2(x) \sim x^3 \quad \text{et} \quad \frac{-1}{64} (\sin(7x) + \sin(5x) - 3 \sin(3x) - 3 \sin(x)) = \frac{-1}{64} \left[(7+5-9-3)x - \frac{1}{6} (343+125-81-3)x^3 + o(x^3) \right] = x^3 + o(x^3)$$

 **Remarque - Si on a un doute...**

On peut toujours vérifier en calculant la dérivée de la primitive obtenue.

Ici la dérivée de $x \mapsto \frac{e^{3x}}{13} (3 \sin(2x) - 2 \cos(2x))$ est

$$x \mapsto \frac{e^{3x}}{13} ((9 \sin(2x) - 6 \cos(2x)) + (6 \cos(2x) + 4 \sin(2x))) = e^{3x} \sin(2x)$$

Fractions rationnelles

Des résultats et un savoir-faire à connaître :

Proposition - Tableau de primitives de certaines fonctions rationnelles (fonctions à valeurs dans $\mathbb{R}$)

fonction	primitives (C est une constante réelle)
$\frac{1}{x-a}$	$\ln x-a + C$
$\frac{1}{(x-a)^n}$ où $n \in \mathbb{N}^* \setminus \{1\}$	$\frac{-1}{n-1} \frac{1}{(x-a)^{n-1}} + C$
$\frac{1}{x^2+a^2}$	$\frac{1}{a} \arctan \frac{x}{a} + C$
$\frac{1}{x^2+px+q}$	$\ln x^2+px+q + C$
$\frac{2x+p}{(x^2+px+q)^n}$ où $n \in \mathbb{N}^* \setminus \{1\}$	$\frac{-1}{n-1} \frac{1}{(x^2+px+q)^{n-1}} + C$

Exercice

A démontrer

Correction

Il suffit de dériver les cases de droites

 Remarque - Division euclidienne

Lorsque le polynôme au numérateur a un degré plus important que celui du dénominateur, on commence par effectuer une division euclidienne pour se trouver en présence des cas précédent.

Nous reverrons les divisions euclidiennes en fin de premier semestre

 Pour aller plus loin - Avec l'arithmétique complexe (à manipuler avec précaution...)

On rappelle que $\arg(1+ix) = \arctan(x)$, donc si $z = e^{i\theta} = 1+ix$, on a donc

$$\ln(1+ix) = \ln(z) = i\theta = i \arg(1+ix) = i \arctan(x)$$

Donc

$$\int \frac{1}{x^2+1} = \frac{i}{2} \int \frac{1}{x+i} - \frac{1}{x-i}$$

$$= \frac{i}{2} (\ln(x+i) - \ln(x-i))$$

$$= \frac{i}{2} \left(\ln\left(1+\frac{i}{x}\right) - \ln\left(1-\frac{i}{x}\right) \right)$$

$$= \frac{1}{2} \left(-\arctan \frac{1}{x} + \arctan \frac{-1}{x} \right) = -\frac{\pi}{2} + \arctan x$$

En fait le logarithme complexe est définie à une constante $2i\pi$ près...

 Savoir faire - Fractions rationnelles $\frac{1}{ax^2+bx+c}$

Pour les fractions rationnelles de la forme $f(x) = \frac{1}{ax^2+bx+c}$ ($(a,b,c) \in \mathbb{R}^3, a \neq 0$) :

— si $\Delta > 0$, le trinôme a deux racines réelles distinctes α et β . On cherche alors $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$ tels que

$$f(x) = \frac{\lambda}{x-\alpha} + \frac{\mu}{x-\beta}$$

et on primitive avec $\ln|\cdot|$

$$F(x) = \lambda \ln|x-\alpha| + \mu \ln|x-\beta| = \ln|(x-\alpha)^\lambda (x-\beta)^\mu|$$

— si $\Delta = 0$, on a alors

$$f(x) = \frac{1}{a(x-\alpha)^2}$$

on primitive directement avec la fraction rationnelle

$$F(x) = \frac{-1}{a(x-\alpha)}$$

— si $\Delta < 0$, on met le dénominateur sous forme canonique

$$f(x) = \frac{1}{(x+\alpha)^2 + \beta^2}$$

on reconnaît une fonction composée qui se primitive avec $\arctan$

$$F(x) = \frac{1}{\beta} \arctan\left(\frac{x+\alpha}{\beta}\right)$$

Exercice

Déterminer des primitives des fonctions suivantes :

$$f_1(x) = \frac{1}{(x^2-x-2)}; \quad f_2(x) = \frac{1}{x^2+x+1}; \quad f_3(x) = \frac{2x-1}{x^2+x+1}; \quad f_4(x) = \frac{2x+1}{x^2+4x+4}.$$

Correction

$x^2 - x - 2 = (x+1)(x-2)$, donc il existe $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$ tel que $\forall x \in \mathbb{R} : \frac{1}{x^2 - x - 2} = \frac{\lambda}{x+1} + \frac{\mu}{x-2} = \frac{(\lambda + \mu)x + (-2\lambda + \mu)}{x^2 - x - 2}$.

On peut (et on doit...) prendre $\lambda = -\mu = \frac{-1}{3}$, on a donc $\frac{1}{x^2 - x - 2} = \frac{1}{3} \left(\frac{1}{x+2} - \frac{1}{x-1} \right)$ Donc une

primitive de f_1 est $F_1 : x \mapsto \frac{1}{3} \ln \left| \frac{x+2}{x-1} \right| + C$.

Le discriminant de $x^2 + x + 1$ est $\Delta = 1 - 4 = -3 < 0$, on a $x^2 + x + 1 = (x + \frac{1}{2})^2 + \frac{3}{4}$.

Une primitive de f_2 est donc $F_2 : x \mapsto \frac{2}{\sqrt{3}} \arctan \frac{2x+1}{\sqrt{3}} + C$

$f_3(x) = \frac{2x+1}{x^2+x+1} - 2 \frac{1}{x^2+x+1}$, on reconnaît $\frac{u'}{u} - 2f_2$.

Donc une primitive de f_3 est $F_3 : x \mapsto \ln(x^2 + x + 1) - 2 \frac{2}{\sqrt{3}} \arctan \frac{2x+1}{\sqrt{3}} + C$

Pourquoi n'est-il pas besoin de valeur absolue ici? Enfin, $f_4(x) = \frac{2x+1}{(x+2)^2} = 2 \frac{x+2-\frac{3}{2}}{(x+2)^2} = \frac{2}{x+2} - 3 \frac{1}{(x+2)^2}$.

Donc une primitive de f_4 est $F_4 : x \mapsto \ln|x+2| + 3 \frac{1}{x+2} + C$.

3. Intégrales

3.1. Théorème fondamental et conséquences

Extension de l'intégrale sur $\mathbb{C}$

Définition - Notation

Soit $f : I \rightarrow \mathbb{R}$, pour tout $a < b \in I$, on note

$$\int_a^b f(t) dt$$

l'aire (algébrique) comprise entre les segments de droites $x = a$, $y = 0$ et $x = b$, et la courbe $y = f(x)$.

Nous admettons son existence si f est continue sur $[a, b]$.

Définition - Intégrale de f sur $[a, b]$

Si $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{C}$ est continue sur $[a, b]$, on appelle intégrale de f sur $[a, b]$ le nombre complexe

$$\int_a^b f(t) dt = \int_a^b \operatorname{Re} f(t) dt + i \int_a^b \operatorname{Im} f(t) dt.$$

⚠ Attention - Définition?

Est-ce vraiment une définition? Non, car on ne sait pas bien ce qu'est ce calcul. Préciser qu'il s'agit du nombre obtenu à partir d'une primitive de f , c'est tourner en rond par rapport au théorème et au corollaire qui suivent.

A ce stade, on est obligé de prendre ce nombre comme construit à partir de f , a et b . Au second semestre, nous prendrons le temps de bien montrer l'existence et donner un algorithme de calcul de ce nombre.

Nous verrons qu'il n'est pas nécessaire que f soit continue (f pourrait être moins régulière)

Exercice

Soit P une application polynomiale. On suppose que pour tout $m \in \mathbb{N}$, $\int_0^{2\pi} e^{-imt} P(e^{it}) dt = 0$.

Montrer que P est nul

Correction

Pour fixer les notations, on suppose que $P(x) = \sum_{k=0}^d a_k x^k$.

$$\text{Alors } \int_0^{2\pi} e^{-imt} P(e^{it}) dt = \sum_{k=0}^d \int_0^{2\pi} a_k e^{i(k-m)t} dt = 2\pi a_m + \sum_{k \neq m} \left[\frac{a_k}{i(k-m)\pi} e^{i(k-m)t} \right]_0^{2\pi} = 2\pi a_m.$$

Donc pour tout $m \in \mathbb{N}$, $a_m = 0$.

Fonction : intégrale de sa borne supérieure**Théorème - Théorème fondamental du calcul différentiel**

Soit f continue sur I , intervalle de $\mathbb{R}$, à valeurs dans $\mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$. Soit $a \in I$.

Alors la fonction

$$\begin{aligned} F: I &\rightarrow K \\ x &\mapsto \int_a^x f(t) dt \end{aligned}$$

est de classe C^1 (c'est-à-dire dérivable de dérivée continue) sur I et $F' = f$.
C'est de plus l'unique primitive de f nulle en $a \in I$.

Corollaire - Existence de primitive

Toute fonction continue sur I admet une primitive sur I .

⚠ Attention - Pas toutes les primitives avec cette notation

On n'obtient pas toutes les primitives ainsi.
Ainsi, pour $f(x) = \cos x$, la primitive $F(x) = \sin x + 2$ ne peut s'obtenir ainsi. En effet, on aurait alors $F(x) = \sin x - \sin a$, or il n'existe pas de $a \in \mathbb{R}$ tel que $\sin a = -2$.

⛔ Remarque - Démonstration ?

Ce théorème est admis, pour le démontrer il faudrait une meilleure définition de $\int_a^b f(t) dt$

Fusion : primitive et intégrale (de sa borne supérieure)**Théorème - Calcul fondamental**

Soit f continue sur I intervalle de $\mathbb{R}$ contenant a et b . Soit F une primitive de f . Alors

$$\int_a^b f(t) dt = F(b) - F(a) = \left[F(t) \right]_a^b.$$

Définition - Notation par extension

On notera, par extension des notations précédentes :

— $\int_a^x f(t) dt$, une primitive quelconque de f .

On pourra même considérer avec cette notation l'ensemble de toutes les primitives de f

— $[F(t)]_a^x = F(x)$

Corollaire - Avec f'

Soit f de classe C^1 sur I . Alors

$$\forall (a, x) \in I^2, f(x) - f(a) = \int_a^x f'(t) dt.$$

3.2. Quelques propriétés de l'intégrale**Proposition - Linéarité, croissance, Chasles...**

Pour des fonctions f et g continues sur un intervalle I à valeurs dans $\mathbb{R}$, on a, pour $a, b \in I$, les propriétés suivantes :

— **linéarité** : si λ et μ sont deux réels,

$$\int_a^b (\lambda f + \mu g)(t) dt = \lambda \int_a^b f(t) dt + \mu \int_a^b g(t) dt$$

— **relation de Chasles** : pour $c \in]a, b[$,

$$\int_a^b f(t) dt = \int_a^c f(t) dt + \int_c^b f(t) dt$$

— **positivité** : si $a \leq b$ et $\forall x \in [a, b], f(x) \geq 0$ alors

$$\int_a^b f(t) dt \geq 0$$

— **croissance** : si $a \leq b$ et $\forall x \in [a, b], f(x) \geq g(x)$ alors

$$\int_a^b f(t) dt \geq \int_a^b g(t) dt$$

💡 Truc & Astuce pour le calcul - Encadrer une intégrale

— Pour encadrer une intégrale, on encadre la fonction à intégrer

🔧 Savoir faire - Inégalité des accroissements finis (avec f de classe $\mathcal{C}^1$)

Si f est de classe $\mathcal{C}^1$ sur $[a, b] \subset I$.

Notons $M = \sup_{[a,b]} f'$ et $m = \inf_{[a,b]} f'$, on a donc, pour tout $t \in [a, b]$:

$$f'(t) - m \geq 0 \quad \text{et} \quad M - f'(t) \geq 0$$

On intègre sur $[a, b]$:

$$f(b) - f(a) - m(b-a) = \int_a^b f'(t) dt - m \int_a^b 1 dt \geq 0 \implies f(b) - f(a) \geq m(b-a)$$

$$f(b) - f(a) - M(b-a) = \int_a^b f'(t) dt - M \int_a^b 1 dt \leq 0 \implies f(b) - f(a) \leq M(b-a)$$

🔍 Pour aller plus loin - Inégalité des accroissements finis

Ce savoir-faire de l'inégalité des accroissements finis sera amélioré plus loin : il suffira que f soit dérivable (et non nécessairement de classe $\mathcal{C}^1$).

📌 Remarque - Combinaison linéaire

Si f et g sont deux fonctions, λ et μ deux réels $\lambda f + \mu g$ s'appelle une combinaison linéaire à coefficients réels de f et g .

Proposition - Fonctions à valeurs complexes

Soient f, g deux fonctions continues sur $[a, b]$ à valeurs dans $\mathbb{C}$ et λ, μ deux complexes. Alors on a les propriétés suivantes :

— **linéarité** :

$$\int_a^b (\lambda f + \mu g)(t) dt = \lambda \int_a^b f(t) dt + \mu \int_a^b g(t) dt$$

— **relation de Chasles** : pour $c \in]a, b[$,

$$\int_a^b f(t) dt = \int_a^c f(t) dt + \int_c^b f(t) dt$$

⚠ Attention - Sur $\mathbb{C}$, pas de relation d'ordre...

Donc la croissance de l'intégrale sur $\mathbb{C}$ n'a pas de sens. Mais on peut exploiter les modules, si l'on souhaite faire des encadrements de la partie réelle et la partie imaginaire...

**Exemple - Cela reste vraie, même si $c \notin]a, b[$**

Si, par exemple, on a $c < b < a$ et F une primitive de f sur $[c, a]$:

$$\int_c^a f(t) dt = \int_c^b f(t) dt + \int_b^a f(t) dt$$

$$\text{Donc } \int_a^b f(t) dt = F(b) - F(a) = - \int_b^a f(t) dt = \int_c^b f(t) dt - \int_c^a f(t) dt = \int_a^c f(t) dt + \int_c^b f(t) dt.$$

3.3. Technique 1 : Intégration par parties**Enoncé****Théorème - Intégration par parties**

Si u et v sont deux fonctions de classe C^1 sur un intervalle I de $\mathbb{R}$, à valeurs dans $\mathbb{R}$ ou $\mathbb{C}$, alors

$$\forall (a, b) \in I^2, \quad \int_a^b u'(t) v(t) dt = \left[u(t) v(t) \right]_a^b - \int_a^b u(t) v'(t) dt$$

Démonstration

$$u(a)v(a) - u(b)v(b) = [uv]_a^b = \int_a^b (uv)' = \int_a^b uv' + \int_a^b u'v.$$

$$\text{Donc } \int_a^b u'v = [uv]_a^b - \int_a^b uv' \quad \square$$

Obtenir une primitive**Savoir faire - Obtenir une primitive avec une IPP cachée**

Pour calculer une primitive par IPP de $f = u'v$, notée

$$\int_{\cdot}^x f(t) dt$$

(attention, il s'agit d'une fonction et non d'un scalaire), on peut écrire

$$\int_{\cdot}^x u'(t) v(t) dt = u(x)v(x) - \int_{\cdot}^x u(t)v'(t) dt + C$$

Exemple - Primitive de arc tan

On cherche une primitive de $\arctan : \int_{\cdot}^x \arctan(t) dt$. Les fonctions $u : t \mapsto t$ et $v : t \mapsto \arctan t$ sont de classe $\mathcal{C}^1$ sur $\mathbb{R}$.

$$\int_{\cdot}^x \arctan(t) dt = \int_{\cdot}^x u'(t) v(t) dt = [t \arctan t]_{\cdot}^x - \int_{\cdot}^x \frac{t}{1+t^2} dt = x \arctan x - \frac{1}{2} \ln(1+x^2) + C$$

Exercice

Avec une intégration par parties trouver une primitive de $x \mapsto \frac{x^2}{(x^2+1)^2}$ puis de $x \mapsto \frac{1}{(x^2+1)^2}$.
On verra une autre méthode plus loin.

Correction

Les applications $u : x \mapsto \frac{-1}{x^2+1}$ et $v : x \mapsto \frac{1}{2} x$ sont de classe $\mathcal{C}^1$ sur $\mathbb{R}$.

$$\begin{aligned} \int \frac{x^2}{(x^2+1)^2} dx &= \int \frac{1}{2} x \times \frac{2x}{(x^2+1)^2} dx = \int v(t) u'(t) dt = u(x) v(x) - \int u(x) v'(x) dx + C \\ &= \frac{-x}{2(x^2+1)} + \int \frac{1}{2(x^2+1)} dx + C = \frac{-1}{2} \left(\frac{x}{x^2+1} + \arctan(x) \right) + C \end{aligned}$$

Puis

$$\frac{1}{(x^2+1)^2} = \frac{1+x^2}{(x^2+1)^2} - \frac{x^2}{(x^2+1)^2} = \frac{1}{(x^2+1)} - \frac{x^2}{(x^2+1)^2}$$

Par linéarité :

$$\int \frac{1}{(x^2+1)^2} dx = \arctan x - \frac{1}{2} \left(\frac{-x}{x^2+1} + \arctan(x) \right) + C' = \frac{1}{2} \left(\arctan(x) + \frac{x}{x^2+1} \right) + C'$$

Primitives de $P(x)e^{\alpha x}$ **Savoir faire - $f(x) = P(x)e^{\alpha x}$**

Pour $f : t \mapsto P(t)e^{\alpha t}$ où P est une fonction polynomiale, on peut faire $\deg(P)$ intégrations par parties (IPP) en dérivant $v : t \mapsto P(t)$ et en intégrant $u' : t \mapsto e^{\alpha t}$.

On peut appliquer la même méthode pour $f : t \mapsto P(t) \sin(\alpha t)$ ou $f : t \mapsto P(t) \cos(\alpha t)$.

Remarque - Autre méthode

On peut aussi directement chercher une primitive de la forme $Q(t)e^{\alpha t}$ avec $\deg Q = \deg P$.

On dérive cette fonction et identifie les coefficients de Q .

Exercice

Calculer

$$I = \int_0^{\pi/2} t \sin t dt, \quad J = \int_0^1 e^{2x} (6x^2 + 2x - 4) dx$$

Correction

Les fonctions $u : t \mapsto -\cos t$ et $v : t \mapsto t$ sont de classe $\mathcal{C}^1$ sur $\mathbb{R}$,

$$I = [-t \cos t]_0^{\pi/2} + \int_0^{\pi/2} \cos t dt = 0 + [\sin(t)]_0^{\pi/2} = 1$$

Les fonctions $u : x \mapsto \frac{1}{2} e^{2x}$, $v : x \mapsto 6x^2 + 2x - 4$ et $w : x \mapsto 12x + 2$ sont de classe $\mathcal{C}^1$ sur $\mathbb{R}$,

$$\begin{aligned} J &= \left[\frac{1}{2} e^{2x} (6x^2 + 2x - 4) \right]_0^1 - \frac{1}{2} \int_0^1 e^{2x} (12x + 2) dx = 2e^2 + 2 - \frac{1}{4} \left[e^{2x} (12x + 2) \right]_0^1 + \frac{1}{4} \int_0^1 12e^{2x} dx \\ &= 2e^2 + 2 - \frac{14}{4} e^2 + \frac{1}{2} + \frac{3}{2} e^2 - \frac{3}{2} = 1 \end{aligned}$$

Exercice

Pour aller plus loin : trouver une formule générale de $\int e^{\alpha x} P(x)$ qui exploite les puissances de α et les dérivées de P

Correction

$$\int_a^b e^{\alpha x} P(x) dx = \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{\alpha^{k+1}} \left(e^{\alpha a} P^{(k)}(a) - e^{\alpha b} P^{(k)}(b) \right)$$

Primitives de $P(x) \ln(Q(x))$ **Pour aller plus loin - Fonction beta**

On note $B(x, y) = \int_0^1 t^{x-1} (1-t)^{y-1} dt$.

On montre par IPP que

$$B(x, y+1) = \frac{y}{x+y} B(x, y).$$

Puis si n et m sont des entiers :

$$B(n+1, m+1) = \frac{n!m!}{(n+m+1)!} = \frac{1}{(n+m+1) \binom{n+m}{n}}$$

Cela peut donner un sens à $\binom{x+y}{x}$, avec $x, y \in \mathbb{R} \dots$

 **Savoir faire** - $f(x) = P(x) \ln(Q(x))$

Pour $f : t \mapsto P(t) \ln(Q(t))$ où P est une fonction polynomiale, on peut faire une intégrations par parties (IPP) en dérivant $v : t \mapsto \ln(Q(t))$ et en intégrant $u' : t \mapsto P(t)$.

On se retrouve alors en présence d'une fraction rationnelle, que l'on sait intégrer, en principe...

Exercice

Calculer

$$I_b = \int_0^b x \ln(x^2 + 1) dx.$$

On pourra remarquer que $x^3 = x(x^2 + 1) - x \dots$

Correction

Les fonctions $u : x \mapsto \frac{1}{2}x^2$ et $v : x \mapsto \ln(x^2 + 1)$ sont de classe $\mathcal{C}^1$ sur $\mathbb{R}$,

$$\begin{aligned} I_b &= \left[\frac{1}{2}x^2 \ln(x^2 + 1) \right]_0^b - \int_0^b \frac{x^3}{x^2 + 1} dx = \frac{1}{2}b^2 \ln(b^2 + 1) + \int_0^b \frac{x}{x^2 + 1} - x dx \\ &= \frac{1}{2}b^2 \ln(b^2 + 1) + \frac{1}{2} \ln(b^2 + 1) - \frac{1}{2}b^2 \end{aligned}$$

3.4. Technique 2 : Changement de variables

Enoncé

Théorème - Changement de variable

Soient I, J des intervalles de $\mathbb{R}$, $\alpha, \beta \in I$,

Soient $\phi : I \rightarrow \mathbb{R}$ de classe C^1 telle que $\phi(I) \subset J$ et $f : J \rightarrow \mathbb{R}$ (ou $\mathbb{C}$) continue.

Alors

$$\int_{\phi(\alpha)}^{\phi(\beta)} f(t) dt = \int_{\alpha}^{\beta} f(\phi(x)) \phi'(x) dx.$$

Démonstration

Notons F , une primitive de f , on a alors :

$$\int_{\phi(\alpha)}^{\phi(\beta)} f(t) dt = F(\phi(\alpha)) - F(\phi(\beta)) = [F \circ \phi]_{\alpha}^{\beta} = \int_{\alpha}^{\beta} f(\phi(x)) \phi'(x) dx.$$

car $(F \circ \phi)' = \phi' \times F' \circ \phi = \phi' \times f \circ \phi$. $\square$

Analyse - Deux cas possibles

Deux cas se produisent : une application directe de ce théorème, ou bien une application avec la fonction réciproque de ϕ .

1. Cas direct (non bijectif) :

On doit calculer $\int_a^b f(u) du$.

On pose $u = \varphi(t)$, où φ est de classe $\mathcal{C}^1$ sur $[\alpha, \beta]$, avec $\varphi(\alpha) = a$ et $\varphi(\beta) = b$ et donc $du = \varphi'(t) dt$.

$$\text{Ainsi : } \int_a^b f(u) du = \int_{\alpha}^{\beta} f(\varphi(t)) \varphi'(t) dt$$

2. Cas indirect (bijectif) :

On doit calculer $\int_a^b f(u) du$.

On pose $t = \psi(u)$, où ψ est de classe $\mathcal{C}^1$ sur $[a, b]$, et bijective de $[a, b]$ sur $[\alpha, \beta]$.

avec $\varphi = \psi^{-1}$, on a donc $u = \varphi(t)$

et donc $du = \varphi'(t) dt = \frac{1}{\psi'(\varphi(t))} dt \iff \psi'(\varphi(t)) du = dt$.

$$\text{Ainsi : } \int_a^b f(u) du = \int_{\alpha}^{\beta} f(\psi^{-1}(t)) \frac{dt}{\psi'(\psi^{-1}(t))}$$

Mais, c'est la pratique qui compte, pas d'apprendre ces formulations!



Pour aller plus loin - Aire d'un cercle

Donner l'aire d'un cercle de rayon r . **AP - Cours de maths MPSI (Fermat - 2024/2025)**

Savoir faire - Changement de variable - dans la pratique

on veut calculer $\int_{\phi(\alpha)}^{\phi(\beta)} f(t) dt$. On pose $t = \phi(x)$ (changement de variable), on remplace alors

- t par $\phi(x)$
- dt par $\phi'(x) dx$ ($\phi'(x) = \frac{d\phi(x)}{dx} = \frac{dt}{dx}$)
- t varie de $\phi(\alpha)$ à $\phi(\beta)$ par x varie de α à β (et inversement)

On peut faire un tableau

Exercice

Calculer par changement de variables les intégrales suivantes

$$I = \int_0^{\pi/2} x \sin(x^2) dx, \quad J = \int_0^1 \sqrt{1-t^2} dt$$

Correction

On considère $\phi : t \mapsto \sqrt{t}$, de classe $\mathcal{C}^1$ sur $\left[0, \frac{\pi^2}{4}\right]$,

On pose alors $x = \phi(t)$, et donc, comme $\phi'(t) = \frac{1}{2\sqrt{t}}$

$$I = \int_0^{\pi^2/4} \sqrt{t} \sin t \times \frac{1}{2\sqrt{t}} dt = \left[-\frac{1}{2} \cos t \right]_0^{\pi^2/4} = \frac{1}{2} (1 - \cos \frac{\pi^2}{4})$$

On considère $\psi : t \mapsto \sin(t)$, de classe $\mathcal{C}^1$ sur $\left[0, \frac{\pi}{2}\right]$,

On pose alors $x = \psi(t)$, et donc, comme $\psi'(t) = \cos(t)$

$$J = \int_0^{\pi/2} \sqrt{1-\sin^2 t} \times \cos(t) dt = \frac{1}{2} \int_0^{\pi/2} (1 + \cos(2t)) dt = \frac{1}{2} \left[t + \frac{1}{2} \sin(2t) \right]_0^{\pi/2} = \frac{\pi}{4}$$

(C'est l'aire d'un quart de disque...)

Application : calcul de primitive

Soulignons l'importance que ϕ soit bijective pour exploiter $\phi^{-1} \dots$

Savoir faire - Calculer une primitive par changement de variable

On cherche une primitive F de f sur I ,

- on pose $t = \phi(x)$ et donc $dt = \phi'(x) dx$ où ϕ est une **bijection de classe C^1** de J sur I ,

- on cherche une primitive $G(x) = \int f(\phi(x)) \phi'(x) dx$ et on prend $F(t) = G(\phi^{-1}(t))$.

Exemple - Primitive de $t \mapsto \frac{1}{t^2+a^2}$

Par exemple en posant $x = \frac{t}{a}$, on a

$$\int \frac{dt}{t^2+a^2} = \int \frac{1}{a} \frac{dx}{x^2+1} = \frac{1}{a} \arctan x + C = \frac{1}{a} \arctan \frac{t}{a} + C$$

Attention - Ne pas oublier de revenir à la variable de départ

~~~~~ Pour éviter les erreurs (oubli de revenir à la variable de départ...) on aurait intérêt à écrire

$$F(x) = \int \frac{dt}{t^2+a^2}$$

Exercice

Soit  $a \in \mathbb{R}$ . Donner une primitive de  $x \mapsto \frac{1}{(x^2 + a^2)^2}$  en faisant le changement de variable  $\tan t = \frac{x}{a}$ .

On rappelle que  $1 + \tan^2 u = \frac{1}{\cos^2 u}$

Correction

On pose  $\tan \theta = \frac{t}{a}$ ,  $\frac{1}{a} dt = (1 + \tan^2 \theta) d\theta$

$$\begin{aligned} \int^x \frac{dt}{(t^2 + a^2)^2} &= \frac{1}{a^4} \int^x \frac{dt}{(1 + (\frac{t}{a})^2)^2} = \frac{1}{a^3} \int^{\arctan(x/a)} \cos^2 \theta d\theta = \frac{1}{2a^3} \int^{\arctan(x/a)} (\cos 2\theta + 1) d\theta \\ &= \frac{1}{2a^3} \left[ \frac{1}{2} \sin(2 \arctan \frac{x}{a}) + \arctan \frac{x}{a} \right] + C = \frac{1}{2a^3} \left[ \tan(\arctan \frac{x}{a}) \cos^2(\arctan \frac{x}{a}) + \arctan \frac{x}{a} \right] + C \\ &= \frac{1}{2a^3} \frac{x}{a} \times \frac{1}{1 + \frac{x^2}{a^2}} + \frac{1}{2a^3} \arctan \frac{x}{a} + C = \frac{ax + \arctan \frac{x}{a}}{2a^3(a^2 + x^2)} + C \end{aligned}$$

Exercice

Aller plus loin : Donner l'expression des primitives de  $x \mapsto \frac{1}{(x^2 + a^2)^n}$

Correction **Savoir faire - Bijection par morceaux**

Lorsque le changement de variable doit être bijectif, mais ne l'est que par morceaux, alors

1. on cherche une primitive sur chaque morceaux d'intervalle
2. on « recolle » chaque morceaux en ajustant les constante de manière à ce que la primitive soit bien continue.

L'exercice suivant illustre ce savoir-faire.

Exercice

Donner l'ensemble de définition et calculer la primitive de  $h : x \mapsto \frac{1}{2 + \cos x}$

On posera  $t = \tan \frac{x}{2}$

Correction

$h$  est définie et continue sur  $\{x \in \mathbb{R} \mid \cos x \neq -2\} = \mathbb{R}$ , elle admet donc des primitives sur cet ensemble.

D'abord, pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $h(x) = \frac{1}{2 + \frac{1 - \tan^2 \frac{x}{2}}{1 + \tan^2 \frac{x}{2}}} = \frac{1 + \tan^2 \frac{x}{2}}{3 + \tan^2 \frac{x}{2}}$ ,

$$H(x) = \int^x \frac{1 + \tan^2 \frac{t}{2}}{3 + \tan^2 \frac{t}{2}} dt$$

On réalise le changement de variable  $u = \tan \frac{t}{2}$ , donc  $du = \frac{1}{2} (1 + \tan^2 \frac{t}{2}) dt$ .

$$H(x) = \int^{\tan \frac{x}{2}} \frac{2}{3 + u^2} du = \frac{2}{3} \int^{\tan \frac{x}{2}} \frac{du}{1 + [\frac{u}{\sqrt{3}}]^2} = \frac{2}{\sqrt{3}} \left[ \arctan \frac{u}{\sqrt{3}} \right]^{\tan \frac{x}{2}}$$

$$\exists K \in \mathbb{R}, \quad H(x) = \frac{2}{\sqrt{3}} \arctan \left( \frac{\tan \frac{x}{2}}{\sqrt{3}} \right) + K$$

MAIS le changement de variable posée :  $u = \tan \frac{t}{2}$  n'est pas bijective sur  $\mathbb{R}$ .

Il s'agit de bijection d'intervalle de la forme  $]-\pi + 2j\pi; \pi + 2j\pi[$  sur  $\mathbb{R}$ .

Donc les solutions obtenues sont plutôt :

$$\exists (K_j)_{j \in \mathbb{Z}} \in \mathbb{R}^{\mathbb{Z}}, \quad \forall x \in ](2j-1)\pi; (2j+1)\pi[, H(x) = \frac{2}{\sqrt{3}} \arctan \left( \frac{\tan \frac{x}{2}}{\sqrt{3}} \right) + K_j$$

Puis comme  $H$  est dérivable, elle est nécessairement continue donc continue en  $\frac{\pi}{2} + j\pi$ .

$$\lim_{x \rightarrow ((2j+1)\pi)^+} H(x) = \lim_{x \rightarrow ((2j+1)\pi)^-} J(x)$$

Et comme, par composition des limites :

$$\lim_{x \rightarrow ((2j+1)\pi)^+} H(x) = \lim_{x \rightarrow ((2j+1)\pi)^+} \frac{2}{\sqrt{3}} \arctan \left( \frac{\tan \frac{x}{2}}{\sqrt{3}} \right) + K_{j+1} = \lim_{y \rightarrow -\infty} \frac{2}{\sqrt{3}} \arctan(y) + K_{j+1} = -\frac{\pi}{\sqrt{3}} + K_{j+1}$$

$$\lim_{x \rightarrow ((2j+1)\pi)^-} \frac{2}{\sqrt{3}} \arctan \left( \frac{\tan \frac{x}{2}}{\sqrt{3}} \right) + K_j = \lim_{y \rightarrow +\infty} \frac{2}{\sqrt{3}} \arctan(y) + K_j = \frac{\pi}{\sqrt{3}} + K_j$$

On a donc, pour tout  $j \in \mathbb{Z}$ ,

$$-\frac{\pi}{\sqrt{3}}K_{j+1} = \frac{\pi}{\sqrt{3}} + K_j$$

Donc  $K_{j+1} = K_j + \frac{2\pi}{\sqrt{3}}$ . On reconnaît une suite arithmétique :  $K_j = K_0 + \frac{2\pi}{\sqrt{3}}j$ .  
Et finalement, comme

$$x \in ](2j-1)\pi; (2j+1)\pi[ \iff \frac{x}{\pi} + 1 \in ]2j, 2j+2[ \iff \frac{x+\pi}{2\pi} \in ]j, j+1[ \iff j = \left\lfloor \frac{x+\pi}{2\pi} \right\rfloor$$

on peut affirmer :

$$\exists K(=K_0) \in \mathbb{R} \text{ tel que : } \forall x \in \mathbb{R}, \quad H(x) = \frac{2}{\sqrt{3}} \arctan\left(\frac{\tan \frac{x}{2}}{\sqrt{3}}\right) + \frac{2\pi}{\sqrt{3}} \times \left\lfloor \frac{x+\pi}{2\pi} \right\rfloor + K$$

### Fonctions définies à partir de fonctions trigonométrique

#### Savoir faire - Calcul pour $f(t) = \sin^n t \cos^m t$ avec $n$ ou $m$ impair

Pour  $f(t) = \sin^n t \cos^m t$ , on peut linéariser, ou,

- si  $n$  est impair, effectuer le changement de variables  $u = \cos t$  (ou isoler un  $\sin t$  et dans  $\sin^{n-1} t$  remplacer  $\sin^2 t$  par  $1 - \cos^2 t$  puis reconnaître des primitives),
- si  $m$  est impair, effectuer le changement de variables  $u = \sin t$  (ou remplacer  $\cos^2 t$  par  $1 - \sin^2 t$ ).

#### Exercice

Calculer par changement de variables l'intégrale suivante

$$\int_0^{\pi/2} \sin^2 u \cos^3 u \, du$$

#### Correction

On pose  $t = \sin u$ , de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $[0, \frac{\pi}{2}]$ . On a donc  $dt = \cos u \, du$

$$\int_0^{\pi/2} \sin^2 u \cos^3 u \, du = \int_0^1 t^2 (1-t^2) dt = \left[ \frac{1}{3} t^3 - \frac{1}{5} t^5 \right]_0^1 = \frac{2}{15}$$

#### Savoir faire - Cas général ( $\tan \frac{x}{2}$ )

D'une manière générale, les changements de variables utiles pour les fonctions construites avec de fonctions trigonométriques sont  $t = \cos x$ ,  $t = \sin x$ ,  $t = \tan x$ ,  $t = \tan \frac{x}{2}$ .

On rappelle que si  $t = \tan \frac{x}{2}$ , alors  $\cos x = \frac{1-t^2}{1+t^2}$ ,  $\sin x = \frac{2t}{1+t^2}$  et  $\tan x = \frac{2t}{1-t^2}$ .

#### Exercice

Calculer par changement de variables l'intégrale suivante

$$\int_{\pi/3}^{\pi/2} \frac{dt}{\sin t}$$

#### Correction

On pose  $t = \tan \frac{x}{2}$  de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $[\frac{\pi}{3}, \frac{\pi}{2}]$ .

On a  $dt = \frac{1}{2}(1 + \tan^2 \frac{x}{2}) dx$ , donc  $dx = \frac{2dt}{1+t^2}$ .

$$\int_{\pi/3}^{\pi/2} \frac{dt}{\sin t} = \int_{1/\sqrt{3}}^1 \frac{t^2+1}{2t} \times \frac{2}{1+t^2} dt = \int_{1/\sqrt{3}}^1 \frac{dt}{t} = \frac{1}{2} \ln 3$$

### Simplification des calculs

**Théorème - Simplification des calculs**

Soit  $f : [-a, a] \rightarrow \mathbb{R}(\mathbb{C})$  une fonction continue :

- si  $f$  est paire,  $\int_{-a}^a f(t) dt = 2 \int_0^a f(t) dt$ ;
- si  $f$  est impaire,  $\int_{-a}^a f(t) dt = 0$ ;
- si  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  (ou  $\mathbb{C}$ ) est une fonction continue  $T$ -périodique,  
 $\int_{a+T}^{b+T} f(t) dt = \int_a^b f(t) dt$  et  $\int_a^{a+T} f(t) dt = \int_0^T f(t) dt$ .

**Démonstration**

Si  $f$  est paire,

$$\int_{-a}^a f(t) dt = \int_{-a}^0 f(t) dt + \int_0^a f(t) dt = \underbrace{\int_a^0 f(-u)(-du)}_{u=-t} + \underbrace{\int_0^a f(u)(du)}_{u=t} = 2 \int_0^a f(u) du$$

Si  $f$  est impaire,

$$\int_{-a}^a f(t) dt = \int_{-a}^0 f(t) dt + \int_0^a f(t) dt = \underbrace{\int_a^0 f(-u)(-du)}_{u=-t} + \underbrace{\int_0^a f(u)(du)}_{u=t} = \int_0^a f(u)(du) - \int_0^a f(u)(du) = 0$$

Si  $f$  est  $T$ -périodique

$$\int_{a+T}^{b+T} f(t) dt = \underbrace{\int_a^b f(u+T) du}_{u=t-T} = \int_a^b f(u) du$$

Notons  $n = \left\lfloor \frac{a}{T} \right\rfloor$ , donc  $nT \leq a < (n+1)T$  :

$$\begin{aligned} \int_a^{a+T} f(t) dt &= \int_a^{(n+1)T} f(t) dt + \int_{(n+1)T}^{a+T} f(t) dt = \int_{a-nT}^{(n+1)T-nT} f(t) dt + \int_{(n+1)T-(n+1)T}^{a+T-(n+1)T} f(t) dt \\ &= \int_{a-nT}^T f(t) dt + \int_0^{a-nT} f(t) dt = \int_0^{a-nT} f(t) dt + \int_{a-nT}^T f(t) dt = \int_0^T f(t) dt \end{aligned}$$

d'après la formule de Chasles  $\square$

**Exemple - Réduction d'intervalle**

Soit  $i$ , une fonction  $T$  périodique.

$$\int_0^{nT} i(t) dt = n \int_0^T i(t) dt$$

**Variable dans les bornes de l'intégrale (composition)****Savoir faire - Variable dans le bornes de l'intégrale**

Il arrive qu'on doit étudier des fonctions de la forme

$$g : x \mapsto \int_{f_1(x)}^{f_2(x)} h(t) dt$$

, sans pouvoir exprimer explicitement  $H$ , une primitive de  $h$ .

Néanmoins, la simple existence de  $H$ , permet d'écrire :

$$g(x) = H(f_2(x)) - H(f_1(x))$$

Dont on déduit de nombreuses informations. Par exemple :  $g$  est dérivable si  $f_1$  et  $f_2$  le sont. Et dans ce cas :

$$\forall x \in \mathcal{D}, \quad g'(x) = f_2'(x) \times h(f_2(x)) - f_1'(x) \times h(f_1(x))$$



**Exercice**

Soit  $H : x \mapsto \int_x^{2x} \frac{dt}{\sqrt{1+t^4}}$ . Etudier la parité de  $H$ . Montrer que  $H$  est dérivable sur  $\mathbb{R}$ , calculer  $H'$  et dresser le tableau de variations de  $H$ . Déterminer les limites de  $H$  en  $+\infty$  et  $-\infty$ .

**Correction**

$$H(-x) = \int_{-x}^{-2x} \frac{dt}{\sqrt{1+t^4}} = \int_x^{2x} \frac{-du}{\sqrt{1+u^4}} = -H(x) \text{ en faisant le changement de variable } u = -t.$$

Donc  $H$  est impaire. On étudie sur  $\mathbb{R}_+$ , on appliquera la symétrie ensuite.

L'application  $g : t \mapsto \frac{1}{\sqrt{1+t^4}}$  est continue sur  $\mathbb{R}$ , donc elle admet une primitive  $G$  sur  $\mathbb{R}$ .

On a alors  $H(x) = G(2x) - G(x)$ . Et par composition,  $H$  est dérivable sur  $\mathbb{R}$  et

$$\forall x \in \mathbb{R}, \quad H'(x) = 2G'(2x) - G'(x) = 2g(2x) - g(x) = \frac{2}{\sqrt{1+16x^4}} - \frac{1}{\sqrt{1+x^4}}$$

Pour tout  $x > 0$ ,

$$H'(x) \leq 0 \iff \frac{4}{1+16x^4} \leq \frac{1}{1+x^4} \iff 3-12x^4 \leq 0 \iff 1-4x^4 \leq 0$$

$$H'(x) \leq 0 \iff (1-2x^2)(1+2x^2) \leq 0 \iff (1-\sqrt{2}x)(1+\sqrt{2}x) \leq 0 \iff x \in \left[0, \frac{1}{\sqrt{2}}\right]$$

donc  $H$  est croissante sur  $\left[0, \frac{1}{\sqrt{2}}\right]$ , puis décroissante sur  $\left[\frac{1}{\sqrt{2}}, +\infty\right]$ .

Par ailleurs  $H(0) = 0$  et par décroissance de  $t \mapsto \frac{1}{\sqrt{1+t^4}}$  sur  $[x, 2x]$ ,

$$0 \leq H(x) \leq \int_x^{2x} \frac{1}{\sqrt{1+t^4}} dt = \frac{2x-x}{\sqrt{1+x^4}} \leq \frac{x}{\sqrt{x^4}} = \frac{1}{x}$$

Et par encadrement :  $\lim_{x \rightarrow +\infty} H(x) = 0$ .

## 4. Equation différentielle (dérivation/primitivation tordue)

### 4.1. Vocabulaire

D'une manière générale on appelle équation différentielle une équation faisant intervenir les dérivées successives d'une même fonction, elle est du premier ordre si elle porte sur la fonction et sa dérivée première, du second ordre si elle porte sur la fonction et ses dérivées première et seconde...

La résolution d'un problème de Cauchy est la résolution d'une équation différentielle avec des conditions initiales.

Plus précisément :

**Définition - Equation différentielle linéaire du premier ordre**

Une équation différentielle  $(E)$  est dite *linéaire et du premier ordre* si elle s'écrit  $\alpha(t)y' + \beta(t)y = \gamma(t)$  où  $\alpha, \beta, \gamma$  sont trois fonctions définies sur un intervalle  $I$  de  $\mathbb{R}$  (à valeurs dans  $\mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ ).

Elle est dite *normalisée* si elle s'écrit  $y' + a(t)y = b(t)$  où  $a, b$  sont deux fonctions définies sur un intervalle  $I$  de  $\mathbb{R}$  (à valeurs dans  $\mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ ).

$b(t)$  (ou  $\gamma(t)$ ) est le *second membre*, l'équation est dite *sans second membre* ou *homogène* si la fonction  $b$  est nulle.


**Remarque - Mise sous forme normale**

Si  $\alpha$  ne s'annule pas sur  $I$  l'équation différentielle  $\alpha(t)y' + \beta(t)y = \gamma(t)$  se ramène à une équation normalisée.

**Définition - Problème de Cauchy du premier ordre**

On appelle problème de Cauchy du premier ordre la donnée d'une équation différentielle du premier ordre et d'une condition initiale  $y(t_0) = y_0$  où  $t_0 \in \mathbb{R}$  et  $y_0 \in \mathbb{C}$  (ou  $\mathbb{R}$ ).


**Histoire - Révolution newtonienne**

La double découverte, par Newton, des lois de physique qui s'expriment sous forme d'équations différentielles et des méthodes mathématiques pour les résoudre a permis la révolution scientifique en Europe. Pendant deux siècles, les techniques se sont affinées et la maîtrise de tous les phénomènes de sciences physiques s'est élargies. Au milieu du XIX-ième siècle, les scientifiques croyaient au déterminisme totalement compris (l'avenir totalement écrit sous nos yeux)...

**Définition - Solutions**

Soit  $f$  une fonction de  $I$  dans  $\mathbb{C}$ .

$f$  est solution de (E)  $\alpha(t)y' + \beta(t)y = \gamma(t)$  si

- (1)  $f$  est dérivable sur  $I$ ,
- (2)  $\forall t \in I, \alpha(t)f'(t) + \beta(t)f(t) = \gamma(t)$ .

On pourra noter  $S_E$  l'ensemble des solutions de (E).

Résoudre l'équation différentielle (E) c'est donc déterminer l'ensemble  $S_E$ , c'est-à-dire trouver toutes les solutions sur  $I$ .

On appelle *courbe intégrale* de (E) la courbe représentative d'une solution de (E).

**Remarque - Convention réelle**

En l'absence d'indications contraires, si les fonctions  $\alpha, \beta, \gamma$  sont à valeurs dans  $\mathbb{R}$ , on notera  $S_E$  l'ensemble des fonctions de  $I$  dans  $\mathbb{R}$  qui sont solutions de (E).

**Définition - Solution d'un problème de Cauchy**

Résoudre le problème de Cauchy défini par (E) et  $y(t_0) = y_0$ , c'est déterminer toutes les solutions  $f$  de (E) vérifiant  $f(t_0) = y_0$ .

**Remarque - Une/la solution ?**

On parle souvent de solution particulière de (E), il s'agit en fait d'UNE fonction qui est solution, par opposition à solution générale qui est la forme générale des solutions. Par exemple,  $t \mapsto e^{3t}$ ,  $t \mapsto 4e^{3t}$  sont des solutions particulières de  $y' = 3y$  alors que  $t \mapsto \lambda e^{3t}$  est la solution générale.

**Savoir faire - Découper  $I$  pour avoir des équations normalisées**

Si  $\alpha$  s'annule sur  $I$ , on cherchera à découper  $I$  en plusieurs intervalles ouverts sur lesquels elle ne s'annule pas pour se ramener à des équations normalisées.

Ensuite on cherchera les solutions sur  $I$  par « recollement », c'est-à-dire que l'on regardera, parmi les fonctions définies par morceaux sur chacun des intervalles, celles qui sont dérivables sur  $I$  (problème aux points de recollement, c'est-à-dire ceux où  $\alpha$  s'annulait) et vérifient (E) sur  $I$ .

Le principe suivant est d'usage fréquent en physique : il permet de s'intéresser à des seconds membres simples.

**Proposition - Principe de superposition des solutions**

Si le second membre de l'équation (E) est de la forme  $b(t) = b_1(t) + \dots + b_n(t)$

et si l'on connaît des solutions particulières  $\tilde{y}_1, \dots, \tilde{y}_n$  des équations avec les seconds membres  $b_1(t), \dots, b_n(t)$ ,

alors une solution particulière de (E) est  $\tilde{y} = \tilde{y}_1 + \dots + \tilde{y}_n$ .

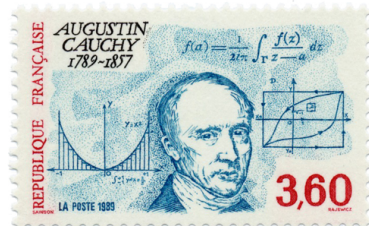
**Démonstration**

On exploite la linéarité de l'équation différentielle linéaire.

On a

$$\begin{aligned} \tilde{y}' + a\tilde{y} &= (\tilde{y}_1 + \dots + \tilde{y}_n)' + a(\tilde{y}_1 + \dots + \tilde{y}_n) \\ &= (\tilde{y}_1' + \tilde{y}_1) + \dots + (\tilde{y}_n' + a\tilde{y}_n) = b_1 + \dots + b_n = b \end{aligned}$$

□

**Histoire - Louis-Augustin Cauchy**

Louis-Augustin Cauchy (1789-1857) est un mathématicien français aux intérêts très large en mathématiques. Son attitude face aux événements politiques contemporains l'a beaucoup isolé, sans totalement le marginaliser; probablement grâce à son génie. On le retrouvera à de nombreuses reprises tout au long de l'année.

## 4.2. Equation différentielle linéaire d'ordre 1

### Principe

On considère désormais l'équation différentielle linéaire normalisée

$$(E) \quad y' + a(t)y = b(t)$$

où  $a$  et  $b$  sont continues sur  $I$ , intervalle de  $\mathbb{R}$ .

Dans la suite  $\mathbb{K}$  désigne  $\mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ .

### Heuristique - Démonstration et savoir-faire. Que retenir?

Pour les démonstrations, nous allons décomposer l'application  $F_a : \mathcal{D}(\mathbb{R}) \rightarrow \mathcal{D}(\mathbb{R})$ ,  $y \mapsto y' + ay$  en applications, plus ou moins inversible. Nous verrons alors que l'équation différentielle est une dérivation « tordue ».

A la fin du cours, nous donnerons une méthode qu'on appliquera directement lors des exercices.

Sauf pour les exercices théoriques (du type inégalités différentielles).

### Analyse

#### ○ Analyse - Décomposition de $F_a$

Notons  $D : y \mapsto y'$  et pour une application  $h$  quelconque  $\varphi_h : y \mapsto \exp(h) \times y$ .

Alors :

1.  $\varphi_{-h} \circ \varphi_h : y \mapsto \exp(-h) \times (\exp(h) \times y) = \exp(-h + h) \times y = y = \text{id}(y)$ .  
Ainsi  $\varphi_{-h} \circ \varphi_h = \text{id} = \varphi_h \circ \varphi_{-h}$ . Donc  $\varphi_h$  est inversible et  $\varphi_h^{-1} = \varphi_{-h}$ .
2.  $\varphi_{-h} \circ D \circ \varphi_h : y \mapsto \exp(-h) [\exp(h)y]' = \exp(-h) [h'y + y'] \exp(h) = y' + h'y = F_{h'}(y)$ .  
Ainsi :  $\varphi_{-h} \circ D \circ \varphi_h = F_{h'}$ .

Ainsi, si  $a \leftarrow h'$  donc  $A \leftarrow h$  UNE primitive de  $a$  :

$$F_a(y) = b \iff \varphi_{-A} \circ D \circ \varphi_A(y) = b \iff D \circ \varphi_A(y) = \varphi_A(b)$$

Le problème :  $D$  n'est pas bijective... Il faudra gérer des constantes...

On continuera cette résolution plus loin.

#### ⚠ Remarque - Non commutativité de $D$ et $\varphi_A$

Malheureusement, on n'a pas  $F_a = \varphi_{-A} \circ D \circ \varphi_A = D \circ \varphi_{-A} \circ \varphi_A = D$ .

C'est là où on voit que l'équation différentielle est une dérivation tordue...

#### Exercice

Résoudre (E)  $(1+t^2)y' + 4ty = 0$  sur  $I = \mathbb{R}$ .

#### Correction

Sous forme normalisée (et homogène) :  $y' + \frac{4t}{1+t^2}y = 0$ , l'équation est définie sur  $\mathbb{R}$  ( $1+t^2 \neq 0$ ).

On note alors  $a(t) = \frac{4t}{1+t^2}$ , de primitive  $A(t) = 2\ln(1+t^2)$ .

On a donc  $D \circ \varphi_A(y) = \exp(A(t)) \times 0 = 0$ , donc il existe  $C \in \mathbb{R}$  tel que  $y = \varphi_{-A}(C) = C \exp(-A)$ .

Les solutions de (E) sont donc  $t \mapsto C e^{-2\ln(1+t^2)} = \frac{C}{(1+t^2)^2}$ .

#### ⚠ Remarque - Comment retenir l'ensemble des solutions?

On dispose d'une méthode intuitive (mais qui n'est pas une démonstration car elle suppose que l'on sait que les solutions  $y$  ne s'annulent en aucun point) pour retrouver le résultat dans le cas des fonctions à valeurs réelles (c'est-à-dire lorsque  $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ ) en écrivant

$\frac{y'(t)}{y(t)} = -a(t)$  et en primitivant.

$$\begin{aligned} \frac{y'(t)}{y(t)} = -a(t) &\implies \ln(y(t)) = -A(t) + K \\ &\implies y(t) = \exp(-A(t) + K) = C e^{-A(t)} \text{ avec } C = e^K \end{aligned}$$

On écrirait plutôt, heuristiquement :

$$(y e^{\int a})' = [y' + ay] e^{\int a} = 0 \implies y e^{\int a} = K \implies y = K e^{-\int a}$$

#### ⚡ Pour aller plus loin - Simplification de problème

On rencontre toujours en mathématique le diagramme suivant où un problème  $M$  (une matrice par exemple) est transformé en un problème  $D$  (matrice diagonale par exemple) plus simple à résoudre.

$$\begin{array}{ccc} x & \xrightarrow{\quad} & y \\ P \downarrow & & \downarrow P \\ \cdot & \xrightarrow{\quad} & \cdot \\ & D & \end{array}$$

Il y a deux chemins : celui par  $M$ , et celui par  $P, D$ , puis  $P$  (à l'envers). La composition s'écrit de droite à gauche. Cela donne

$$M = P^{-1} \times D \times P$$

**⚠ Attention - Variable  $x$ , variable  $t$  ?**

⚡ Nous avons noté  $y$  la fonction de la variable  $t$ , mais l'on peut bien évidemment avoir d'autres notations, par exemple  $y$  fonction de la variable  $x$  (équations différentielles donnant l'ordonnée en fonction de l'abscisse) ou  $x$  en fonction de  $t$  (équations différentielles donnant l'abscisse en fonction du temps) ou encore  $z$  en fonction de  $t$  (équations différentielles donnant l'affixe en fonction du temps).

**Structures des solutions et méthodes****Théorème - Structure de l'ensemble  $S_E$** 

La solution générale de l'équation  $(E)$  est la somme d'une solution particulière et de la solution générale de l'équation homogène associée  $(H)$ , ce qui peut aussi s'écrire :

Si  $\tilde{y}$  (à lire « y tilde ») est une solution particulière de l'équation  $(E)$  alors

$$S_E = \left\{ t \mapsto C e^{-A(t)} + \tilde{y}(t); C \in \mathbb{K} \right\}.$$

**STOP Remarque - Existence**

Insistons : L'existence d'au moins une solution est donnée par la forme de l'équation  $(E)$  :

- normalisée,
- avec  $a$  continue (admettant une primitive - plus exactement)
- avec  $b$  continue ( $t \mapsto b(t)e^{A(t)}$  admettant une primitive - plus exactement)

**Démonstration**

Soit  $\tilde{y}$  une solution particulière. On a donc  $\varphi_{-A} \circ D \circ \varphi_A(\tilde{y}) = b$ .

Donc l'équation devient :

$$D \circ \varphi_A(y) = D \circ \varphi_A(\tilde{y}) \iff \exists C \in \mathbb{R} \text{ tel que } \varphi_A(y) = C + \varphi_A(\tilde{y})$$

En exploitant l'inverse de  $\varphi_A$ , on trouve  $S_E$  (et il y a équivalence donc égalité d'ensembles).  $\square$

**Trouver une solution particulière  $\tilde{y}$** **🔍 Analyse - Résoudre l'équation**

Continuons notre résolution. Nous en étions à  $\varphi_{-A} \circ D \circ \varphi_A = b$ .

Donc en remplaçant par leur valeur :  $D \circ \varphi_A(y) = b e^A$ , qu'il faut intégrer à une constante près.

Notons  $e^{A(t)} y(t) = \int_{\cdot}^t b(u) e^{A(u)} du + K$ , donc

$$y(t) = \underbrace{K e^{-A(t)}}_{\text{solution homogène}} + \underbrace{e^{-A(t)} \int_{\cdot}^t b(u) e^{A(u)} du}_{\text{solution particulière}}$$

Si  $b = 0$ , on a bien une solution homogène avec le premier terme de cette somme-solution.

L'enjeu est donc maintenant de trouver une solution particulière, peut-être plus simplement...

On doit à Lagrange la méthode de la variation de la constante qui répond explicitement à cette question (parmi d'autres méthodes).

**🔧 Savoir faire - Comment trouver une équation particulière ? Méthode de « variation de la constante »**

D'après le théorème précédent, ce qui reste est de trouver une solution particulière.

Sans indication donnée par l'énoncé, la méthode classique à suivre est la suivante :

**🔍 Pour aller plus loin - Equation à variables séparables**

La méthode présentée dans la remarque (comment retenir l'ensemble des solutions?) est celle proposée dans le cas des équations à variables séparables :  $y' \times f(y) = g(t)$ . Avec un changement de variables, il s'agit d'un simple calcul d'intégrale (présenté ainsi, cela fonctionne mieux)...

En 1840, le mathématicien belge Pierre Verhulst propose un modèle de dynamique de population qui conduit à l'équation

$$y' = ay \left( 1 - \frac{y}{K} \right)$$

où  $a$  et  $K$  sont des constantes associées à la population considérée.

La résolution donne :

$$y(t) = K \frac{1}{1 + \left( \frac{K}{y_0} - 1 \right) e^{-at}}$$

On trouve en particulier :  $y(0) = y_0$  et  $y \xrightarrow[t \rightarrow +\infty]{} K$ . Ce qui est contraire au modèle de Maltus

1. On normalise l'équation différentielle. Cela peut nécessiter une étude sur plusieurs intervalles.
2. On résout l'équation différentielle homogène :  $y = Ce^{-A(t)}$
3. On cherche une solution particulière :
  - en cherchant une solution évidente,
  - en utilisant le principe de superposition des solutions,
  - en essayant des fonctions simples (polynomiales lorsque  $a$  et  $b$  le sont, trigonométriques lorsque  $a$  et  $b$  le sont...),
  - en faisant varier la constante  $C$ , c'est-à-dire sous la forme

$$\tilde{y} : t \mapsto C(t)e^{-A(t)}$$

(La constante  $C$  devient variable : « méthode de la variation de la constante »).

Le calcul (à refaire à chaque fois - il permet de vérifier la bonne résolution de l'équation homogène) conduit à :

$$C'(t) = b(t)e^{A(t)}$$

C'est un « simple » calcul de primitive

4. Les solutions générales sont alors de la forme

$$y : t \mapsto (K + C(t))e^{-A(t)}$$

avec  $C$  définie au point précédent

### Problème de Cauchy

#### Théorème - Problème de Cauchy

Soit  $t_0 \in I$  et  $y_0 \in \mathbb{K}$ .

Il existe une unique solution sur  $I$  de l'équation linéaire normalisée (E)  $y' + a(t)y = b(t)$  vérifiant la condition initiale  $y(t_0) = y_0$ .

#### Démonstration

Les solutions de (E) sont de la forme  $y = \tilde{y} + Ce^{-A(t)}$  avec  $C$  constante « à déterminer ».

On a alors  $y(t_0) = y_0 = \tilde{y}(t_0) + Ce^{-A(t_0)}$ , donc  $C = (y_0 - \tilde{y}(t_0))e^{A(t_0)}$ .

Ce calcul donne une et une seule solution car  $e^{-A(t_0)} > 0$  □

#### Remarque - Résoudre un problème de Cauchy

Pour résoudre un problème de Cauchy, on résout (E) puis on cherche la solution vérifiant  $y(t_0) = y_0$ .

### Applications. Cas classiques

#### Exercice

Résoudre (E)  $y' + ty = t$ .

#### Correction

1. L'équation est sous forme normalisée.

2. L'équation homogène est  $y' + ty = 0$  de solution  $t \mapsto Ce^{-\frac{1}{2}t^2}$ .

3. Une solution particulière de E est  $y = 1$

L'ensemble des solutions est donc  $\left\{ t \mapsto 1 + Ce^{-\frac{1}{2}t^2}, C \in \mathbb{R} \right\}$ .

#### Exercice

Résoudre (E)  $z' = (1 + i)z - 2it^2 + 2$ .

#### Correction

 **Pour aller plus loin - Courbe intégrale**  
Cela signifie également qu'il existe une unique courbe intégrale passant par le point  $(t_0, y_0)$ .

1. L'équation est sous forme normalisée. A noter qu'ici  $z : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$
2. L'équation homogène est  $z' - (1+i)z = 0$  de solution  $t \mapsto Ce^{(1+i)t} = Ce^t e^{it}$ .
3. Le second membre est une fonction polynômiale de degré 2 :  $t \mapsto -2it^2 + 2$ .

On cherche une solution particulière de la même forme :  $\tilde{z}(t) = At^2 + Bt + C$

$$\tilde{z}'(t) - (1+i)\tilde{z}(t) = -A(1+i)t^2 + (2A - B(1+i))t + (B - C(1+i)) = -2it^2 + 2$$

En identifiant :  $A = \frac{2i}{1+i} = 1+i$ , puis  $B = 2$  et  $C = 0$ , une solution particulière :  $\tilde{z} : t \mapsto (1+i)t^2 + 2t$

(On peut/doit vérifier)

L'ensemble des solutions est donc  $\{t \mapsto 2t + (1+i)t^2 + Ce^{(1+i)t}, C \in \mathbb{C}\}$ .

### ⚠ Attention - Ensemble des solutions particulières selon le second membre

➤ Attention, si le second membre est colinéaire à la solution homogène, il faut alors chercher une solution particulière de « degré » plus élevé...

### Exercice

Résoudre (E)  $y' + y = 2e^x + 4\sin x + 3\cos x$ .

### Correction

1. L'équation est sous forme normalisée.
2. L'équation homogène est  $y' + y = 0$  de solution  $t \mapsto Ce^{-x}$ .
3. On applique la méthode de la variation de la constante pour trouver une solution particulière  $\tilde{y}(x) = C(x)e^{-x}$ .

$$\tilde{y}'(x) + \tilde{y}(x) = C'(x)e^{-x} = 2e^x + 4\sin x + 3\cos x$$

Donc  $C'(x) = 2e^{2x} + 4\sin xe^x + 3\cos xe^x$ , fonction à primitiver. On commence par primitiver  $(\cos x + i\sin x)e^x = e^{(1+i)x}$  en  $\frac{1}{1+i}e^{(1+i)x} = \frac{e^x}{2}(1-i)(\cos x + i\sin x)$ .

En prenant les parties réelles et imaginaires :

$$\int \cos xe^x dx = \frac{e^x}{2}(\cos x + \sin x) \quad \int \sin xe^x dx = \frac{e^x}{2}(-\cos x + \sin x)$$

On a donc  $C(x) = e^{2x} + 2e^x(-\cos x + \sin x) + \frac{3}{2}e^x(\cos x + \sin x) = e^{2x} + e^x(\frac{7}{2}\sin x - \frac{1}{2}\cos x)$ .

L'ensemble des solutions est donc  $\{x \mapsto e^x + \frac{1}{2}(7\sin x - \cos x) + Ce^{-x}, C \in \mathbb{R}\}$ .

### 🔧 Savoir faire - Etudier une inéquation différentielle

Supposons qu'on ait l'inéquation  $y' + ay \leq b$ .

On reprend les notations précédentes, avec  $\varphi_h : y \mapsto (t \mapsto e^{h(t)} \times y(t))$ .

On a  $\varphi_{-A} \circ D \circ \varphi_A \circ y \leq b$  ou encore  $\forall u \in I : (D \circ \varphi_A)(y)(u) \leq e^{A(u)}b(u)$  car  $e^z > 0$ .

Puis par croissance de l'intégration pour  $t \geq t_0$  :

$$\varphi_A(y)(t) - \varphi_A(y)(t_0) \leq \int_{t_0}^t b(u)e^{A(u)} du.$$

Et donc  $y(t) \leq e^{A(t)-A(t_0)}y(t_0) + e^{-A(t)} \int_{t_0}^t b(u)e^{A(u)} du$ .

(La constante  $t_0$  est arbitraire, il faut nécessairement en fixer une!).

On reconnaît une solution de l'équation différentielle pour le cas frontière.

### 💡 Pour aller plus loin - Inéquations

Souvent les inéquations se transforment en de nouvelles inégalités, où les cas frontières sont exactement obtenus avec les solutions de l'équation identique ( $\leq$  transformé en  $=$ ).

### Cas d'une équation non résolue. Problème du recollement

#### 🔧 Savoir faire - Cas non résolue

A résoudre une équation  $a(t)y' + b(t)y = c(t)$  sur  $I$  avec  $a$  qui s'annule sur  $I$ .

1. On étudie l'équation sur des sous-intervalles de  $I$  où  $a$  ne s'annule pas.

Par exemple si  $a(t) = t$  et  $I = \mathbb{R}$  ; on étudie sur  $\mathbb{R}_+^*$  et sur  $\mathbb{R}_-^*$ .

2. On obtient une famille de solutions, paramétrée sur chacun des sous-intervalles par une variable  $\alpha$  (par exemple).

3. On essaye de « **recoller** » les solutions. Pour cela, on regarde les limites de  $y$  et de  $y'$  au voisinage du point  $t_0$  qui annule  $a$  de manière à étudier la continuité et la dérivabilité de  $y$  en  $t_0$ .  
Souvent ces limites dépendent de la valeur paramètre  $\alpha$ .

Dans la suite du cours : le théorème de prolongement de classe  $\mathcal{C}^1$  et les méthodes de calcul asymptotiques seront très utiles pour résoudre ce problème

### Exercice

Résoudre l'équation  $t^2 y' + y = 1$  sur un intervalle  $I$  de  $\mathbb{R}$  (on discutera suivant la position de 0 par rapport à  $I$ ).

### Correction

1. L'équation n'est pas sous forme normalisée. Il faut diviser par  $t^2$ , cela n'est possible que sur  $\mathbb{R}_+^*$  et sur  $\mathbb{R}_-^*$ .  
L'équation normalisée est alors  $y' + \frac{1}{t^2}y = \frac{1}{t^2}$ .  
On considère donc, pour la suite,  $I$  un intervalle de  $\mathbb{R}_+^*$  ou de  $\mathbb{R}_-^*$ .
2. L'équation homogène normalisée est  $y' + \frac{1}{t^2}y = 0$  de solution  $t \mapsto Ce^{\frac{1}{t}}$ .
3. Une solution particulière de  $E$  est  $y = 1$
4. L'ensemble des solutions est donc sur  $\mathbb{R}_+^*$  :  $\left\{ t \mapsto 1 + Ce^{\frac{1}{t}}, C \in \mathbb{R} \right\}$  et  $\mathbb{R}_-^*$  :  $\left\{ t \mapsto 1 + C'e^{\frac{1}{t}}, C' \in \mathbb{R} \right\}$

On a trouvé une solution sur tout intervalle de  $\mathbb{R}_+^*$ , sur tout intervalle de  $\mathbb{R}_-^*$ .

Est-il possible d'avoir une solution sur un intervalle de  $\mathbb{R}$  (contenant 0)? Pour cela on pratique un recollement :

Soit  $y$  une telle solution, alors il existe  $C, C' \in \mathbb{R}$  tel que :  $\forall t > 0, y(t) = 1 + Ce^{\frac{1}{t}}$  et  $\forall t < 0, y(t) = 1 + C'e^{\frac{1}{t}}$ .

Cette fonction  $y$  est nécessairement de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $I \subset \mathbb{R}$ .

Elle est donc continue en 0. Or  $\lim_{t \rightarrow 0^+} y(t) = \begin{cases} 1 & \text{si } C = 0 \\ +\infty & \text{si } C > 0 \\ -\infty & \text{si } C < 0 \end{cases}$ .

Il est donc nécessaire que  $C = 0$  et dans ce cas  $y(t) = 1$ , pour tout  $t \geq 0$ .

De même  $\lim_{t \rightarrow 0^-} y(t) = 1$  (pour tout  $C'$ ). Donc  $y$  est bien continue en 0

Il faut aussi que  $y$  soit dérivable sur  $I$ , donc dérivable en 0. Or  $y'(t) = 0$ , pour tout  $t > 0$ ,

alors que pour tout  $t < 0, y'(t) = -\frac{1}{t^2}Ce^{\frac{1}{t}} \xrightarrow[t \rightarrow 0^-]{} 0$  (comment lever l'indétermination?).

Bilan : l'ensemble des solutions  $y$  (fonctions de classe  $\mathcal{C}^1$ ) solutions de  $(E)$  sur  $I$  contenant 0 est

$$\left\{ t \mapsto \begin{cases} 1 & \text{si } t \geq 0 \\ 1 + Ce^{\frac{1}{t}} & \text{si } t < 0 \end{cases}, C \in \mathbb{R} \right\}$$

Notez bien la méthode de recollement!

### Remarque - Règle de L'Hospital

Il n'est pas rare que pour faire le recollement, nous ayons besoin de la règle de L'Hospital pour lever l'indétermination que l'on obtient en calculant, pour  $s$  frontière

$$\text{de } I \lim_{t \rightarrow s} y'(t) = \lim_{t \rightarrow s} \frac{c(t) - b(t)y(t)}{a(t)}.$$

A utiliser, sans modération!

## 4.3. Equation différentielle linéaire d'ordre 2 à coefficients constants

### Enoncé

$\mathbb{K}$  désigne toujours  $\mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ . Insistons : ici  $a, b, c$  **sont constants**,  $a \neq 0$  (sinon on revient au cas précédent).

L'année prochaine, vous élargirez ce point de vue.

### Définition - Equations différentielles linéaires du second ordre à coefficients constants

Soient  $(a, b, c) \in \mathbb{K}^3, a \neq 0$  et  $u : I \rightarrow \mathbb{K}$  une fonction continue sur l'intervalle  $I$  de  $\mathbb{R}$ .

On dit qu'une fonction  $f : I \rightarrow \mathbb{K}$  est solution de l'équation différentielle du

second ordre à coefficients constants

$$(E) \quad ay'' + by' + cy = u(t)$$

si

(1)  $f$  est deux fois dérivable sur  $I$

(2)  $\forall t \in I, af''(t) + bf'(t) + cf(t) = u(t)$

L'équation  $ar^2 + br + c = 0$  est appelée *équation caractéristique associée*.

### Résolution de l'équation homogène associée

On considère donc l'équation homogène (H)  $ay'' + by' + cy = 0 \quad a \neq 0$ .

🔍 **Analyse - Composition de  $F_{-\alpha} \circ F_{-\beta}$**

Conservons les mêmes notations et comme  $a, b$  et  $c$  sont constants, prenons des primitives affines.

On a donc  $(F_{-\alpha} \circ F_{-\beta})(y) = (y' - \beta y)' - \alpha(y' - \beta y) = y'' - (\alpha + \beta)y' + \alpha\beta y$ .

Et donc, en reprenant les formules de Viète :  $\alpha$  et  $\beta$  sont les racines  $x^2 - (\alpha + \beta)x + \alpha\beta$ .

Considérons donc les racines  $\alpha$  et  $\beta$  du polynôme  $ax^2 + bx + c = a(x - \alpha)(x - \beta)$ .

Alors,  $aF_{-\alpha} \circ F_{-\beta}(y) = ay'' + by' + cy$ .

Cette analyse ne marche pas lorsque les racines sont les mêmes :  $\alpha = \beta$ .

On étudie les cas particuliers selon la nature des solutions (double ou simples, complexes ou réelles) de l'équation caractéristique associée à l'équation homogène.

#### Théorème - Cas complexe

— Si  $ar^2 + br + c = 0$  possède deux racines distinctes  $r_1$  et  $r_2$  alors l'ensemble des solutions à valeurs dans  $\mathbb{C}$  est :

$$S_H = \left\{ t \mapsto \lambda e^{r_1 t} + \mu e^{r_2 t}; (\lambda, \mu) \in \mathbb{C}^2 \right\}$$

— Si  $ar^2 + br + c = 0$  possède une racine double  $r_0 \in \mathbb{C}$  alors l'ensemble des solutions à valeurs dans  $\mathbb{C}$  est :

$$S_H = \left\{ t \mapsto (\lambda + \mu t) e^{r_0 t}; (\lambda, \mu) \in \mathbb{C}^2 \right\}$$

#### Démonstration

Notons  $r_1$  et  $r_2$  les racines de  $ax^2 + bx + c = a(x - r_1)(x - r_2)$ . (On peut avoir  $r_1 = r_2$ ).

Alors  $y$  solution de  $ay'' + by' + cy = 0 \iff F_{-r_1} \cdot t \circ F_{-r_2} \cdot t(y) = 0$ .

Si l'on compose (comme précédemment), on a :

$$\begin{aligned} ay'' + by' + cy = 0 &\iff \varphi_{r_1} \cdot t \circ D \circ \varphi_{-r_1} \cdot t \circ \varphi_{r_2} \cdot t \circ D \circ \varphi_{-r_2} \cdot t(y) = 0 \\ &\iff \exists C_1 \in \mathbb{C} \text{ tel que } \circ D \circ \varphi_{-r_2} \cdot t(y) = C_1 \exp((r_1 - r_2)t) \\ &\iff \exists C_1 \in \mathbb{C} \text{ tel que } \circ D \circ \varphi_{-r_2} \cdot t(y) = C_1 \exp((r_1 - r_2)t) \end{aligned}$$

— Si  $r_1 = r_2$ ,  $ay'' + by' + cy = 0 \iff \exists C_1, C_2 \in \mathbb{C}$  tels que  $y = (C_1 t + C_2) \exp(r_2 t)$ .

— Si  $r_1 \neq r_2$ ,  $ay'' + by' + cy = 0 \iff \exists C_1, C_2 \in \mathbb{C}$  tels que  $y = \frac{C_1}{r_1 - r_2} \exp(r_1 \cdot t) + C_2 \exp(r_2 \cdot t)$ .

□

Pour le cas réel, la partie correspondant aux racines complexes ( $\Delta < 0$ ) est plus subtile.

#### Théorème - Cas réel

On suppose ici  $a, b, c$  réels,  $a \neq 0$ .

— Si  $ar^2 + br + c = 0$  possède deux racines réelles distinctes  $r_1$  et  $r_2$  alors l'ensemble des solutions à valeurs dans  $\mathbb{R}$  est :

$$S_H = \left\{ t \mapsto \lambda e^{r_1 t} + \mu e^{r_2 t}; (\lambda, \mu) \in \mathbb{R}^2 \right\}$$



- Si  $ar^2 + br + c = 0$  possède une racine double  $r_0 \in \mathbb{R}$  alors l'ensemble des solutions à valeurs dans  $\mathbb{R}$  est :

$$S_H = \left\{ t \mapsto (\lambda + \mu t) e^{r_0 t}; (\lambda, \mu) \in \mathbb{R}^2 \right\}$$

- Si  $ar^2 + br + c = 0$  possède deux racines complexes conjuguées  $\alpha + i\beta$  et  $\alpha - i\beta$  alors l'ensemble des solutions à valeurs dans  $\mathbb{R}$  est :

$$S_H = \left\{ t \mapsto \lambda e^{\alpha t} \cos \beta t + \mu e^{\alpha t} \sin \beta t; (\lambda, \mu) \in \mathbb{R}^2 \right\}$$

Pour la démonstration, commençons par un lemme

#### Lemme - Solution réelle d'une équation réelle

Soit  $(H)$  l'équation différentielle homogène  $ay'' + by' + cy = 0$  où  $(a, b, c) \in \mathbb{R}^3, a \neq 0$ .

Si  $f$  est solution de  $(H)$  à valeurs dans  $\mathbb{C}$  alors  $\operatorname{Re} f$  est solution de  $(H)$  à valeurs réelles.

Plus précisément l'ensemble des solutions réelles de  $(H)$  est exactement l'ensemble des parties réelles des solutions complexes de  $(H)$ .

#### Démonstration

##### Démonstration du lemme :

On rappelle que  $a, b, c \in \mathbb{R}$ . Supposons que  $f = f_R + i f_I$  est solution de  $(H)$ .

Alors

$$0 = af'' + bf' + cf = (af_R'' + bf_R' + cf_R) + i(af_I'' + bf_I' + cf_I)$$

Donc  $af_R'' + bf_R' + cf_R = 0$  et  $f_R$  est à valeurs réelles.

On a donc : toute partie réelle de solutions complexes de  $(H)$  est une solution réelle de  $(H)$ .

Réciproquement, si  $f$  est une solution réelle de  $(H)$ ,

alors  $f + i0$  est une solution complexes de  $(H)$  dont  $f$  est la partie réelle.

##### Démonstration du théorème :

Les deux premiers cas se déduisent du cas complexe.

Supposons donc que le discriminant de l'équation caractéristique  $\Delta < 0$ .

L'équation caractéristique est à coefficients réels donc les racines sont conjuguées :  $\alpha + i\beta$  et  $\alpha - i\beta$ .

Les solutions sur  $\mathbb{C}$  sont de la forme

$$f : t \mapsto \lambda e^{(\alpha+i\beta)t} + \mu e^{(\alpha-i\beta)t}$$

La partie réelle est alors une solution de  $(H)$  sur  $\mathbb{R}$  :

$$t \mapsto \frac{1}{2}(f + \bar{f})(t) = \frac{1}{2}(\lambda + \bar{\mu})e^{\alpha t + i\beta t} + \frac{1}{2}(\bar{\lambda} + \mu)e^{\alpha t - i\beta t}$$

$$t \mapsto e^{\alpha t} \left( \operatorname{Re}(\lambda + \mu) \cos(\beta t) + \operatorname{Im}(\mu - \lambda) \sin(\beta t) \right)$$

□

#### Remarque - Autre expression pour le cas $\Delta < 0$

Dans le cas des racines complexes conjuguées, on peut poser  $\lambda + i\mu = Ae^{-i\phi}$ , où  $A \geq 0$  et  $\phi \in \mathbb{R}$ . Les solutions s'écrivent alors  $t \mapsto Ae^{\alpha t} \cos(\beta t + \phi)$

C'est un cas souvent préféré en physique.

#### Remarque - Base d'un espace vectoriel

Dans tous les cas (réel ou complexe)  $S_H = \{\lambda f_1 + \mu f_2; (\lambda, \mu) \in \mathbb{K}^2\}$  où  $f_1$  et  $f_2$  sont deux fonctions déterminées par l'équation caractéristique associée. On dira que la famille  $(f_1, f_2)$  est une *base* de  $S_H$ .

On en déduira que  $S_H$  est un espace vectoriel de dimension 2 (=nombre de vecteurs de la base).

#### Exercice

Résoudre les équations différentielles suivantes (on cherchera les solutions réelles).

1.  $y'' = \omega^2 y$
2.  $y'' = -\omega^2 y$
3.  $y'' - 4y' + 13y = 0$
4.  $y'' - 4y' + 4y = 0$

#### ✦ Pour aller plus loin - Paramètres

Considérons l'équation aux paramètres physiques :  $y'' + \frac{\omega_0}{Q} y' + \omega_0^2 y = 0$ .

On a  $\Delta = \left(\frac{\omega_0}{Q}\right)^2 (1 - 4Q^2)$ .

- si  $\Delta < 0$  ( $Q > \frac{1}{2}$ ) : régime périodique, les solutions sont de la forme  $e^{-\frac{\omega_0}{2Q}t} (A \cos(\omega t + \varphi)$  avec  $\omega = \frac{\omega_0}{Q} \sqrt{Q^2 - \frac{1}{4}}$ . Comme  $\omega_0, Q > 0$ , les solutions sont oscillantes, bornées et de fréquence  $\omega = \frac{\omega_0}{Q} \sqrt{Q^2 - \frac{1}{4}}$
- si  $\Delta = 0$  ( $Q = \frac{1}{2}$ ) : régime critique, les solutions sont de la forme  $e^{\omega_0 t} (At + B)$
- si  $\Delta > 0$  ( $Q < \frac{1}{2}$ ) : régime a-périodique, les solutions sont de la forme  $Ae^{-\frac{\omega_0}{Q}(1 + \sqrt{\frac{1}{4} - Q^2})t} + Be^{-\frac{\omega_0}{Q}(1 - \sqrt{\frac{1}{4} - Q^2})t}$

Correction

- 1. L'équation caractéristique est  $x^2 - \omega^2 = 0$ , de racine  $\pm \omega$ .  
Les solutions de l'équation différentielle sont donc de la forme  $t \mapsto Ae^{\omega t} + A'e^{-\omega t}$ , avec  $A, A' \in \mathbb{R}$
- 2. L'équation caractéristique est  $x^2 + \omega^2 = 0$ , de racine  $0 \pm i\omega$ .  
Les solutions de l'équation différentielle sont donc de la forme  $t \mapsto A\cos(\omega t) + A'\sin(\omega t)$ , avec  $A, A' \in \mathbb{R}$
- 3. L'équation caractéristique est  $x^2 - 4x + 13 = 0$ , de racine  $2 \pm 3i$ .  
Les solutions de l'équation différentielle sont donc de la forme  $t \mapsto e^{2t}(A\cos(3t) + A'\sin(3t))$ , avec  $A, A' \in \mathbb{R}$
- 4. L'équation caractéristique est  $x^2 - 4x + 4 = 0$ , de racine double 2.  
Les solutions de l'équation différentielle sont donc de la forme  $t \mapsto (A + A't)e^{2t}$ , avec  $A, A' \in \mathbb{R}$

Résolution avec second membre

On considère l'équation complète (E)  $ay'' + by' + cy = u(t)$  avec  $(a, b, c) \in \mathbb{K}^3, a \neq 0$ .

**Théorème - Structure de l'ensemble  $S_E$**

La solution générale de l'équation (E) est la somme d'une solution particulière et de la solution générale de l'équation homogène associée (H), ce qui peut aussi s'écrire :

Si  $\tilde{y}$  est une solution particulière de l'équation (E) et  $(f_1, f_2)$  une base de  $S_H$  alors

$$S_E = \left\{ t \mapsto \lambda f_1(t) + \mu f_2(t) + \tilde{y}(t); (\lambda, \mu) \in \mathbb{K}^2 \right\}.$$

**Démonstration**  
On démontre que  $y - \tilde{y}$  est solution de (H) et donc de la forme  $\lambda f_1(t) + \mu f_2(t)$  □

**Proposition - Principe de superposition des solutions**

Si le second membre de l'équation (E) est de la forme  $u(t) = u_1(t) + \dots + u_n(t)$  et si l'on connaît des solutions particulières  $\tilde{y}_1, \dots, \tilde{y}_n$  des équations avec les seconds membres  $u_1(t), \dots, u_n(t)$ , alors une solution particulière de (E) est  $\tilde{y} = \tilde{y}_1 + \dots + \tilde{y}_n$ .

**Remarque - Démonstration**  
Il s'agit exactement de la même démonstration que dans le cas  $n = 1$ .  
Ce qui compte ici c'est la linéarité. (Le fait que les coefficients soient constants ne changent rien concernant ce théorème de superposition)

Avec second membre : exponentielle-polynôme

On va s'intéresser au cas où  $u(t) = e^{mt}P(t)$  avec  $m \in \mathbb{C}$  et  $P$  une fonction polynomiale à valeurs complexes.

**Savoir faire - Second membre  $e^{mt}P(t)$**

Soit  $m \in \mathbb{C}$  et  $P$  une fonction polynomiale de degré  $n$ . Alors on peut trouver une solution particulière de l'équation

$$(E) \quad ay'' + by' + cy = e^{mt}P(t)$$

de la forme  $\tilde{y}(t) = e^{mt}Q(t)$  où  $Q$  est une fonction polynomiale

**Pour aller plus loin - Méthode de Laplace**

On note  $\mathcal{L} : f \mapsto F$ , telle que  $F : p \mapsto \int_0^{+\infty} f(t)e^{-pt}dt$  On montre (IPP) alors que  $\mathcal{L}(f')(p) = pf(p) - f(0^+)$ .  
On transforme ainsi une dérivation en un produit et donc l'équation  $ay'' + by' + cy = g$  se transforme en

$$(ap^2 + bp + c)F(p) = G(p)$$

et donc  $F(p) = \frac{G(p)}{ap^2 + bp + c}$ , il reste donc à appliquer  $\mathcal{L}^{-1}$  à  $F$  pour trouver la valeur de  $f \dots$

**Pour aller plus loin - Equations en physique**

1. Dans un circuit RC ou RL,  $\tau$  étant la constante de temps,  $E(t)$  la tension fournie par un générateur, le signal de sortie  $y$  vérifie l'équation différentielle :

$$y' + \frac{1}{\tau}y = E(t)$$

2. On considère un circuit comprenant, en série, un condensateur de capacité  $C$ , une résistance  $R$ , une inductance et un générateur fournissant une tension complexe  $U(t) = U_0e^{j\omega t}$  (où  $j^2 = -1$ ). L'intensité du courant dans le circuit est alors solution de l'équation différentielle :

- de degré  $n$  si  $m$  n'est pas racine de  $ar^2 + br + c = 0$
- de degré  $n + 1$  si  $m$  est racine simple de  $ar^2 + br + c = 0$
- de degré  $n + 2$  si  $m$  est racine double de  $ar^2 + br + c = 0$

**Démonstration**

Le calcul donne :

$$a\tilde{y}''(t) + b\tilde{y}'(t) + c\tilde{y}(t) = [(am^2 + bm + c)Q(t) + (2am + b)Q'(t) + aQ''(t)]e^{mt}$$

Si  $d = \deg(Q)$ , alors  $\deg(Q') = d - 1$  et  $\deg(Q'') = d - 2$ .

$$\tilde{y} \text{ est solution de } (E) \iff \forall t \in I [(am^2 + bm + c)Q(t) + (2am + b)Q'(t) + aQ''(t)] = P(t)$$

Nécessairement les polynômes doivent être de même degré. Donc :

- si  $m$  n'est pas racine de  $ar^2 + br + c = 0$ ,  $\deg(Q) = \deg(P) = n$
- si  $m$  est racine simple de  $ar^2 + br + c = 0$ , donc  $2am + b \neq 0$ , alors  $\deg(Q') = \deg(P)$ , donc  $d - 1 = n$ , i.e.  $d = n + 1$
- si  $m$  est racine double de  $ar^2 + br + c = 0$  donc  $2am + b = 0$ , alors  $\deg(Q'') = \deg(P)$ , donc  $d - 2 = n$ , i.e.  $d = n + 2$

La condition d'existence donne l'unicité (analyse). Il faut vérifier l'existence (synthèse). Il s'agit alors d'un système inversible de  $n$  équations à  $n$  inconnues à résoudre.  $\square$

**🔗 Analyse - Polynôme  $\times$  fonction trigonométrique**

On peut utiliser ce qui précède pour le cas où  $(a, b, c) \in \mathbb{R}^3$  et  $u(t) = e^{\alpha t}(P(t) \cos \beta t + Q(t) \sin \beta t)$  avec  $P, Q$  des fonctions polynomiales à coefficients réels.

Dans ce cas le second membre est de la forme  $T(t)e^{(\alpha+i\beta)t}$  où  $T$  est un polynôme complexe.

Or ce second membre est a priori réel. Le calcul suivant donne :

$$e^{\alpha t}(P(t) \cos \beta t + Q(t) \sin \beta t) = \operatorname{Re} \left( (P(t) - iQ(t))e^{(\alpha+i\beta)t} \right)$$

on en déduit que  $T = P(t) + iQ(t)$  et on peut chercher une solution particulière (sur  $\mathbb{C}$ ) de la forme  $R(t)e^{\alpha+i\beta t}$  avec :

- $\deg R = \deg T$  si  $\alpha + i\beta$  n'est pas racine de  $ar^2 + br + c = 0$
- $\deg R = \deg T$  si  $\alpha + i\beta$  est racine simple de  $ar^2 + br + c = 0$ .  
(Elle ne peut être racine double, sinon l'équation serait à coefficients complexes)

Si  $\tilde{y}$  est une solution à valeurs complexes de l'équation avec le second membre  $(P(t) - iQ(t))e^{(\alpha+i\beta)t}$ , alors  $\operatorname{Re}(\tilde{y})$  est une solution particulière à valeurs réelles.

**🔗 Savoir faire - Second membre de la forme  $e^{\alpha t}(P(t) \cos \beta t + Q(t) \sin \beta t)$** 

On peut trouver (par identification) une solution particulière de l'équation

$$(E) \quad ay'' + by' + cy = e^{\alpha t}(P(t) \cos(\beta t) + Q(t) \sin(\beta t))$$

de la forme  $\tilde{y}(t) = e^{\alpha t}(T(t) \cos(\beta t) + R(t) \sin(\beta t))$  où  $T$  et  $R$  sont des fonctions polynomiales

- de degré  $n = \max(\deg(P), \deg(Q))$  si  $\alpha + i\beta$  n'est pas racine de  $ar^2 + br + c = 0$
- de degré  $n + 1 = \max(\deg(P), \deg(Q)) + 1$  si  $\alpha + i\beta$  est racine simple de  $ar^2 + br + c = 0$

**Exercice**

1. Résoudre  $y'' - y' - 2y = 3e^{-t} + 1$ .
2. Résoudre  $y'' + 2y' + 5y = \cos^2 t$ .

**Correction**

1. L'équation homogène est (H)  $y'' - y' - 2y = 0$  d'équation caractéristique  $r^2 - r - 2 = (r - 2)(r + 1)$ .  
Les solutions de (H) sont de la forme  $t \mapsto Ae^{2t} + A'e^{-t}$ .  
En exploitant le théorème précédent et le principe de superposition, on cherche une solution particulière sous la forme

$$\tilde{y}: t \mapsto C_1 te^{-t} + C_2$$

Or

$$\tilde{y}''(t) - \tilde{y}'(t) - 2\tilde{y}(t) = C_1[(-2-1) + (1+1-2)t]e^{-t} + C_2 = -3C_1e^{-t} + C_2$$

Donc  $C_1 = -1$  et  $C_2 = 1$  et les solutions de (E) sont :

$$t \mapsto Ae^{-2t} + (A' - t)e^{-t} + 1 \quad \text{avec } A, A' \in \mathbb{R}$$

2. L'équation homogène est (H)  $y'' + 2y' + 5y = 0$  d'équation caractéristique  $r^2 + 2r + 5$ , de discriminant  $\Delta = -16$  et donc de racine  $-1 \pm 2i$ .

Les solutions de (H) sont de la forme  $t \mapsto e^{-t}(A \cos 2t + A' \sin 2t)$ .

En outre  $\cos^2 t = \frac{1}{2}(\cos 2t + 1)$ , donc le second membre est (en partie) de la forme  $e^{\alpha t}(P(t) \cos \beta t + Q(t) \sin \beta t)$ , avec  $\alpha = 0$ ,  $\beta = 2$ ,  $P(t) = \frac{1}{2}$  et  $Q(t) = 0$ .

Pas besoin de monter en degré et on peut donc chercher une solution particulière de la forme

$$\tilde{y}: t \mapsto C_1 \cos(2t) + C_2 \sin(2t) + C_3$$

Or

$$\tilde{y}''(t) + 2\tilde{y}'(t) + 5\tilde{y}(t) = (C_1 + 4C_2) \cos(2t) + (C_2 - 4C_1) \sin(2t) + 5C_3$$

Donc  $C_1 = \frac{1}{34}$ ,  $C_2 = \frac{4}{34}$  et  $C_3 = \frac{1}{10}$  et les solutions de (E) sont :

$$t \mapsto e^{-t}(A \cos 2t + A' \sin 2t) + \frac{1}{34}(\cos 2t + 4 \sin 2t) + \frac{1}{10} \quad \text{avec } A, A' \in \mathbb{R}$$

### Résolution du problème de Cauchy

#### Théorème - Conditions initiales

Soit (E)  $ay'' + by' + cy = u(t)$  avec  $(a, b, c) \in \mathbb{K}^3$ ,  $a \neq 0$  et  $u: I \rightarrow \mathbb{K}$  de l'une des formes précédentes (exponentielle-polynôme...).

Soit  $(t_0, y_0, y'_0) \in I \times \mathbb{K} \times \mathbb{K}$ .

Alors il existe une unique solution  $f: I \rightarrow \mathbb{K}$  telle que  $f(t_0) = y_0$  et  $f'(t_0) = y'_0$ .

Le principe de la démonstration est simple : les deux conditions initiales fixent les deux valeurs des deux variables libres  $\lambda$  et  $\mu$ .

Mais la démonstration est pénible selon la nature des racines de l'équation caractéristique.

Nous nous contenterons du cas  $\Delta \neq 0$

#### Démonstration

Supposons que  $\Delta \neq 0$ . Soient  $\alpha, \beta$  les deux racines de  $ax^2 + bx + c$ .

Notons  $F_{-\alpha}: y \mapsto y' - \alpha y$  et  $F_{-\beta}: y \mapsto y' - \beta y$ .

On a les équivalences :

$$y \text{ solution de } E \iff F_{-\alpha} \circ F_{-\beta}(y) = u \iff \exists C \in \mathbb{R} \text{ tq } F_{-\beta}(y): t \mapsto Ce^{\alpha(t-t_0)} + e^{\alpha(t-t_0)} \int_{t_0}^t v(u) e^{-\alpha u} du$$

$$\iff \exists C', C'' \in \mathbb{R} \text{ tq } y: t \mapsto C'' e^{\beta(t-t_0)} + C' e^{\alpha(t-t_0)} + V(t)$$

où  $V$  est une fonction explicite, qui dépend de  $v, \alpha$  et  $\beta$  :

$$U: t \mapsto e^{\beta t} \int_{t_0}^t e^{(\alpha-\beta)s} \left( \int_{t_0}^s v(u) e^{-\alpha u} du \right) ds$$

Les conditions initiales précisent ensuite les valeurs de  $C'$  et  $C''$ .

C'est un système de deux équations à deux inconnues à résoudre :  $\begin{cases} C' & + C'' & = U(t_0) \\ \alpha C' & + \beta C'' & = U'(t_0) \end{cases}$

Il est de Cramer car  $\alpha \neq \beta$ .

□

#### Exercice

Résoudre le problème de Cauchy :  $y'' - 2y' + y = te^t$  avec les conditions  $y(0) = 0$  et  $y'(0) = 1$ .

#### Correction

L'équation homogène est (H)  $y'' - 2y' + y = 0$  d'équation caractéristique  $r^2 - 2r + 1 = (r-1)^2$ .

Les solutions de (H) sont de la forme  $t \mapsto (A + A't)e^t$ .

En exploitant le théorème de la partie précédente, on cherche une solution particulière sous la forme

$$\tilde{y}: t \mapsto (C_1 t^2 + C_2 t^3) e^t$$

Or

$$\tilde{y}''(t) - 2\tilde{y}'(t) + \tilde{y}(t) = \left( C_1[(t^2 - 2t^2 + t^2) + (4t - 4t + 2)] + C_3[(t^3 - 3t^3 + t^3) + (6t^2 - 6t^2) + 6t] \right) e^t$$

Donc  $C_1 = 0$  et  $C_2 = \frac{1}{6}$  et les solutions de (E) sont :

$$t \mapsto (A + A't + \frac{1}{6}t^3)e^t \quad \text{avec } A, A' \in \mathbb{R}$$

Avec les condition de Cauchy, cela donne :

$$\begin{cases} A \\ A + A' \end{cases} = \begin{cases} 0 \\ 1 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} A = 0 \\ A' = 1 \end{cases}$$

Donc la solution du problème de Cauchy est  $y : t \mapsto (t + \frac{1}{6}t^3)e^t$

#### Exercice

Résoudre les équations différentielles de la physique (cadre)

Correction

## 5. Bilan

### Synthèse

- ↪ A toute fonction  $f$ , on associe (par un tableau) une fonction  $f'$  qui est sa dérivée. Réciproquement, on peut essayer de lui associer une fonction  $F$  dont elle ( $=f$ ) serait la dérivée. Cette fonction  $F$  non unique s'appelle une primitive de  $f$ . On a un tableau de fonctions usuelles à APPRENDRE par coeur.
- ↪ Il n'existe pas d'algorithme simple de primitivisation comme il en existe de dérivation. La seule chose que l'on sait (et que l'on démontrera plus tard) est que toute fonction continue sur un intervalle  $I$  admet une primitive sur cet intervalle  $I$ . On fait ce que l'on peut en reconnaissant localement des situations : pour une somme de fonctions, la linéarité suffit ; pour un produit, on exploite une intégration par parties ; pour une composition, on utilise un changement de variable.
- ↪ Une équation différentielle est une équation (égalité) dont l'inconnue est une fonction et qui associe cette fonction à ses dérivées. L'équation peut être linéaire, d'ordre quelconque (un entier), écrite sous forme normale... On lui associe une courbe intégrale. L'ensemble des solutions apparait (pour les équations différentielles linéaires) sous forme d'un espace affine.
- ↪ Le problème théorique consiste à trouver des hypothèses qui assure l'existence d'une solution (unique?) à une équation différentielle, sur un intervalle le plu grand possible. Pour les équations différentielles linéaires, une théorie satisfaisante est donné par le théorème de Cauchy. A connaître par coeur avec toutes ses hypothèses et toutes ses conclusions (ordre 1 ou 2)...
- ↪ Le problème pratique consiste à résoudre l'équation. Nous avons mis au point des stratégies : la méthode de la variation de la constante (pour les EDL1). Au passage, on rencontre le problème du recollement de solutions sur des intervalles joints ; ainsi que l'étude des inéquations différentielles. Pour les EDL2, nous nous limitons cette année aux équations à coefficients constants. La méthode est simple : il s'agit de mettre en parallèle cette équation différentielle et l'équation caractéristique (polynomiale de degré 2), puis de résoudre cette seconde équation. La forme des solutions et les solutions de cette seconde équation (polynomiale) donnent la forme des solutions et les solutions de la première (différentielle).

### Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire -  $e^{\alpha x} \cos \beta x$  ou  $e^{\alpha x} \sin \beta x$
- Savoir-faire -  $\sin^n x \cos^m x$

- Savoir-faire - Fractions rationnelles  $\frac{1}{ax^2 + bx + c}$
- Truc & Astuce pour le calcul - Encadrer une intégrale
- Savoir-faire - Inégalité des accroissements finis (avec  $f$  de classe  $\mathcal{C}^1$ )
- Savoir-faire - Obtenir une primitive avec une IPP cachée
- Savoir-faire -  $f(x) = P(x)e^{ax}$
- Savoir-faire -  $f(x) = P(x)\ln(Q(x))$
- Savoir-faire - Changement de variable - dans la pratique
- Savoir-faire - Calculer une primitive par changement de variable
- Savoir-faire - Bijection par morceaux
- Savoir-faire - Calcul pour  $f(t) = \sin^n t \cos^m t$  avec  $n$  ou  $m$  impair.
- Savoir-faire - Cas général  $(\tan \frac{x}{2})$ .
- Savoir-faire - Variable dans les bornes de l'intégrales.
- Savoir-faire - Découper  $I$  pour avoir des équations normalisées
- Savoir-faire - Méthode de « variation de la constante ».
- Savoir-faire - Etudier une inéquation différentielle.
- Savoir-faire - Cas non résolue (recollement).
- Savoir-faire - Second membre de la forme  $e^{\alpha t}(P(t) \cos \beta t + Q(t) \sin \beta t)$ .

Notations

| Notations                 | Définitions                                                                | Propriétés                                                                                            | Remarques                |
|---------------------------|----------------------------------------------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------------|
| $[\Phi(t)]_a^x = \Phi(x)$ | « Crochet » de $\Phi$                                                      | Par extension : $[\Phi]_a^b = \Phi(b) - \Phi(a)$                                                      | On trouve                |
| $\int_a^b f(t)dt$         | Intégrale de $f$ entre $a$ et $b$ . Il s'agit de l'aire « sous » la courbe | Pour tout $a \in \mathcal{D}_f$ et $f$ continue, $x \mapsto \int_a^x f(t)dt$ est une primitive de $f$ |                          |
| $\int f(t)dt$             | (Ensemble des) primitive(s) de $f$                                         |                                                                                                       | Attention à la primitive |

Retour sur les problèmes

- 40. Il est miraculeux qu'ils s'agissent des deux faces d'une même pièce. C'est Newton et Leibniz qui s'en rendirent compte les premiers, indépendamment et en prenant des chemins très différents. Certains pensent que Fermat l'avait compris... Un célèbre faux du XIX siècle fit croire à Michel Chasles que le premier avait été en réalité Blaise Pascal. Un mauvais pari de l'académicien français.
- 41. C'est l'application  $x \mapsto 2^x u_0 = u_0 e^{x \ln 2}$
- 42. Rien de simple. D'où les deux méthodes : intégration par parties (pour un produit) et changement de variable (pour une composition).
- 43. Oui c'est possible, on l'aperçoit dans le cours. Mais le moins qu'on puisse dire c'est que la technique est très technique!
- 44. Toute fonction continue est intégrable (voir plus tard dans l'année). La réciproque est fausse : certaine fonction non continue sont néanmoins intégrable. En regardant la courbe, on trouve qu'il y a une compensation :  $\int_0^\pi \tan(t)dt = 0$ .  
Mais concrètement, une primitive de  $\tan = \frac{\sin}{\cos}$  est  $-\ln(|\cos|) + K$ , mal définie en  $\frac{\pi}{2}$ . On ne peut inopinément écrire :  $+\infty - \infty = 0$ ...
- 45. Cf. Cours de physique
- 46. Le théorème de Cauchy a pour but de répondre à cette question. Dans le cadre des équations linéaires, il allie nombre liberté (ordre de l'équation) et nombre de contraintes (conditions initiales).
- 47. Nous verrons une autre option pour étudier des équations différentielles : la force brute de calcul de l'ordinateur. La solution ne sera qu'approchée, mais l'approximation sera diablement efficace (méthode d'Euler, Heun...).

# **Troisième partie**

## **Logique ensembliste**





# Structure logique

## Résumé -

En mathématiques, on s'intéresse à des objets sur lesquelles on formule des assertions. Si, partant des axiomes ou des définitions on peut, en respectant des règles logiques, démontrer qu'une assertion est vraie, elle prend alors le nom de théorème (avec un certain nombre de variantes sur ce nom : proposition (résultat considéré comme un peu moins important qu'un théorème), lemme (résultat qui est avant tout une étape intermédiaire pour arriver au résultat final), corollaire (conséquence plus ou moins immédiate d'un résultat précédemment démontré). Le but de l'activité mathématique est de prouver de nouveaux résultats. Pour éviter les erreurs, il faut : du bon sens (i.e. de la logique), de la méthode, de la rigueur. Quelques vidéos de youtubers :  
 — Canal unisciel - Logique et raisonnement -

## Sommaire

|                                                         |            |
|---------------------------------------------------------|------------|
| <b>1. Cours mathématiques</b>                           | <b>198</b> |
| 1.1. L'énigme mathématique                              | 198        |
| 1.2. Structure de cours                                 | 198        |
| <b>2. Quantificateurs et notations ensemblistes</b>     | <b>199</b> |
| 2.1. Appartenance, éléments                             | 199        |
| 2.2. Différentes manières d'écrire un ensemble          | 200        |
| 2.3. Utilisation de quantificateurs                     | 202        |
| 2.4. Parties d'un ensemble                              | 203        |
| 2.5. Produit cartésien                                  | 204        |
| 2.6. Opérations sur les ensembles                       | 204        |
| <b>3. Vocabulaire sur les assertions</b>                | <b>205</b> |
| 3.1. Définitions                                        | 205        |
| 3.2. Négation                                           | 206        |
| 3.3. Implications et équivalence d'assertions           | 207        |
| <b>4. Principales méthodes de démonstration</b>         | <b>209</b> |
| 4.1. Démonstration d'une implication                    | 209        |
| 4.2. Démonstration d'une équivalence                    | 212        |
| 4.3. Raisonnement par l'absurde                         | 212        |
| 4.4. Conditions nécessaire, suffisante                  | 213        |
| 4.5. Exploiter un contre-exemple dans une démonstration | 214        |
| 4.6. Démonstration par récurrence                       | 214        |
| 4.7. Démonstration par algorithme                       | 217        |
| <b>5. Bilan</b>                                         | <b>220</b> |

## 1. Cours mathématiques

### 1.1. L'énigme mathématique

Pas de réponse, que des questions. Extrait de « l'efficacité des mathématiques est-elle déraisonnable » de D. Lambert.

#### ? Problème 48 - Déraisonnable efficacité des mathématiques

*Le développement des sciences physiques contemporaines a clairement manifesté l'efficacité surprenante des mathématiques. Dans un article souvent cité, E. P. Wigner parle à ce propos d'une « efficacité déraisonnable », d'une sorte de « miracle » qui est comme un « don magnifique que nous ne comprenons ni ne méritons ». Einstein lui-même manifeste son étonnement à cet égard : « Comment est-il possible que la mathématique, qui est un produit de la pensée humaine et indépendante de toute expérience, puisse s'adapter d'une si admirable manière aux objets de la réalité ? La raison humaine serait-elle capable, sans avoir recours à l'expérience, de découvrir par la pensée seule les propriétés des objets réels » ? Aujourd'hui cet étonnement est encore renforcé par les confirmations expérimentales très précises apportées à la mécanique quantique, à l'électrodynamique quantique, à la théorie unifiée des interactions électro-faibles (qui a permis la découverte effective des bosons vectoriels intermédiaires) ou encore à la théorie cosmologique standard (grâce aux mesures effectuées par le satellite COBE par exemple). De plus, cette efficacité se manifeste également, quoique de manière plus discrète, dans d'autres domaines des sciences. En biologie, par exemple, les mathématiques apportent des résultats surprenants au niveau de la compréhension des dynamiques de populations en écologie...*

#### ? Problème 49 - Un simple langage ? Ou plus

Les mathématiques sont-elles un langage ? Est-ce un jeu ? Un aperçu sur la/une vérité ? Autre chose...

#### ? Problème 50 - Inspiration...

Les deux sources d'inspiration pour les mathématiques jusqu'au XX<sup>ème</sup> siècle sont la physique dans sa globalité (mécanique, électricité, chimie...) et l'arithmétique (le calcul avec des nombres entiers). La géométrie a été aussi d'une certaine façon une source d'inspiration.

Il est donc nécessaire en filière mathématique d'étudier la physique et l'arithmétique...

La biologie et l'informatique (quoi que pour cette dernière, il est parfois compliqué de démêler informatique et mathématiques) sont de nouvelles sources d'inspiration...

### 1.2. Structure de cours

#### ○ Analyse - Formalisation

Le cours se construit d'une façon systématique. La chronologie est importante.

1. Quelques axiomes : des résultats de base admis, sans démonstration, sur un bon sens commun.
2. A partir de ces axiomes, on développe des idées, des mots, des images mentales et des heuristiques.  
Ces images permettent de bien comprendre mais pas ne permettent pas les

démonstrations.

Une heuristique, c'est l'art de trouver, de découvrir. En pédagogie : l'adjectif heuristique signifie : « Qui consiste à faire découvrir par l'élève ce qu'on veut lui enseigner ».

3. Il faut formaliser les idées pour pouvoir agir dessus : on donne donc des définitions précises avec un langage très précis, mais finalement assez restreint. Une définition, c'est une *légalisation* d'une idée.
4. La manipulation des définitions pour créer des théorèmes ou propositions (moins importantes qu'un théorème, ou étape intermédiaire), des corollaires (résultats immédiats), des lemmes (propositions pour des démonstrations).
5. Les démonstrations sont les étapes intermédiaires entre définitions et propositions ou entre propositions et théorèmes. C'est l'essentiel de notre cours!
6. Pour bien comprendre et apprendre à manipuler les mathématiques, nous aurons beaucoup d'exercices d'applications, de moments d'analyse, des devoirs (maisons ou surveillés) et des colles évidemment!

#### Exercice

Pour ces six étapes, donner un pourcentage du temps passé en cours de mathématiques pendant le lycée ?

Reprendre l'exercice en fin d'année pour évaluer le cours de CPGE.

#### Correction

## 2. Quantificateurs et notations ensemblistes

### 2.1. Appartenance, éléments

#### Définition - Ensemble

Un ensemble est une "collection" d'objets appelés *éléments*. On introduit une relation particulière entre un élément  $x$  et un ensemble  $E$ , la *relation d'appartenance* :

$x \in E$ , ce qui se lit " $x$  appartient à  $E$ " ou " $x$  est un élément de  $E$ ".

La négation de la relation d'appartenance s'écrit  $x \notin E$ , ce qui signifie que  $x \in E$  est faux.



#### Pour aller plus loin - Propriété essentielle, sinon, c'est la faillite...

Très vite dans la théorie des ensembles sont apparus quelques paradoxes, ce qui a demandé de faire une théorie plus fine. Ici, on reste au stade naïf, car cela demanderait beaucoup de temps et il serait assez peu productif de prendre ce temps.

La contradiction est de cette forme (en notant catalogue ou lieu d'ensemble) : « Peut-on faire un catalogue des catalogues qui ne se citent pas ? »

#### Proposition - Propriété essentielle

Un ensemble est défini dès que pour tout objet  $x$ , on **peut dire** si  $x$  est, ou n'est pas, un élément de cet ensemble.

#### Définition - Formalisation

On formalise les idées et objets pour signifier un certain type d'appartenance par :

$\forall x$  , qui se lit « quel que soit  $x$  » ou pour « pour tout  $x$  »,

$\exists x$  se lit « il existe  $x$  »,

$\exists! x$  se lit « il existe un unique  $x$  »,

#### ⚠ Attention - Pas d'abus

⚡ On n'abuse pas de ce formalisme dans un texte en français.

⚡ Seul un «  $x \in E$  » peut être toléré.

 **Exemple - Lecture**

Par exemple,  
 $\forall x \in E$  se lit « quel que soit  $x$  appartenant à  $E$  », « quel que soit l'élément  $x$  de  $E$  », ou encore « pour tout élément  $x$  de l'ensemble  $E$  »...  
De plus si  $P(x)$  désigne une propriété dépendant de  $x$ ,  
 $\forall x \in E, P(x)$  se lit « pour tout  $x$  de  $E$ , la propriété  $P$  de  $x$ ... »

et  $\exists x \in E | P(x)$  ( ou  $\exists x \in E; P(x)$  ) se lit « il existe  $x$  dans  $E$  tel que la propriété  $P$  de  $x$ ... »

 **Exemple - Ensembles classiques**

Les plus connus :  $\mathbb{N}$  (dont les éléments sont appelés “entiers naturels”),  $\mathbb{Z}$  (“entiers relatifs”),  $\mathbb{Q}$  (“nombres rationnels”),  $\mathbb{R}$  (“nombres réels”),  $\mathbb{C}$  (“nombres complexes”), mais également l'ensemble des élèves de la classe, l'ensemble des professeurs de la classe, l'ensemble des aliments contenus dans le frigo de la cuisine de vos parents...

**Exercice**

Que pensez-vous de l'affirmation suivante ?

On a donc

$$\forall x \in \mathbb{R}, x^2 \neq -1 \text{ mais } \exists x \in \mathbb{C} | x^2 = -1$$

**Correction**

Remarquez la négation du  $\exists$ ...

 **Remarque - Convention de notation**

La lettre  $x$  peut être remplacée par n'importe quel autre symbole, bien que quelques conventions tacites existent en mathématiques (parfois différentes de la physique) :  $n, m, p, i, j, k, \ell, \dots$  pour des entiers,  $x, y, z, s, t, \theta, \epsilon, \dots$  pour des réels,  $z$  pour un complexe...

**Définition - Règle de la théorie des ensembles**

Quelques règles régissent les ensembles (dont certaines sont des axiomes de la théorie des ensembles) :

- règle n°1 : Deux ensembles qui ont les mêmes éléments sont égaux.
- règle n°2 : Il existe un ensemble qui n'admet aucun élément, soit

$$\exists E | \forall x, x \notin E$$

D'après la règle n°1, cet ensemble est unique, on l'appelle *ensemble vide* et on le note  $\emptyset$ .

**2.2. Différentes manières d'écrire un ensemble**

**Descriptions : en extension, en compréhension, par image**

**Définition - Singleton, paire**

Soit  $a$  un objet mathématique. L'ensemble dont  $a$  est l'unique élément s'appelle un singleton, on le note  $\{a\}$ .

Soient  $a$  et  $b$  deux objets distincts. L'ensemble dont ce sont les deux seuls éléments s'appelle la paire formée de  $a$  et  $b$ . On le note  $\{a, b\}$

D'après la règle n°1,  $\{a, b\} = \{b, a\}$ , qu'il ne faut pas confondre avec le couple  $(a, b)$ .

Si  $a = b$ ,  $\{a, b\} = \{a\}$ .

 **Histoire - Ass**

Depuis la fin du  
matique s'appui  
Le premier a les  
1918).



On commence  
lant de cette th  
mathématicien  
nous exclure du

**Définition - Définition en extension**

On dit que l'on définit un ensemble en extension lorsque l'on énumère ses éléments :

$$\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$$

Cette notation sous-entend que l'on sait interpréter les ... intermédiaires.

**Exemple - Ensemble défini en extension**

$\{1, 2, \dots, n\}$  représente l'ensemble des entiers compris entre 1 et  $n$ , on le note parfois aussi  $\llbracket 1, n \rrbracket$ .

$\{0, 2, \dots, 2n\}$  est l'ensemble des entiers de la forme  $2k$  où  $k$  varie de 0 à  $n$ .

Par abus courant, la même notation s'emploie pour énumérer des ensembles infinis, comme

$\mathbb{N} = \{0, 1, 2, \dots\}$  ou  $2\mathbb{N} = \{0, 2, 4, \dots\}$ .

**Exercice**

$\{1, 2, 3, \dots\} = \quad$ ,  $\{0, 1, -1, 2, -2, \dots\} = \quad$

**Correction**

$\{1, 2, 3, \dots\} = \mathbb{N}$ ,  $\{0, 1, -1, 2, -2, \dots\} = \mathbb{Z}$

**Définition - Définition en compréhension**

On peut définir un ensemble en compréhension, c'est à dire par l'intermédiaire d'une propriété qui le caractérise : soit  $E$  un ensemble et  $P(x)$  une propriété dépendant d'un objet  $x$  de  $E$ , alors

$$\{x \in E \mid P(x)\}$$

est l'ensemble des  $x$  éléments de  $E$  tels que  $P(x)$  (sous-entendu "tels que  $P(x)$  soit vraie").

**Pour aller plus loin - Définition par image**

On peut définir un ensemble par image, c'est à dire par l'intermédiaire d'une application qui le caractérise : soit  $E$  un ensemble et  $f : E \rightarrow F$  et enfin  $A \subset E$ .

Alors

$$f(A) = \{f(x), x \in A\}$$

est le sous-ensemble de  $F$  dont les éléments sont des images d'éléments de  $A$  par  $f$ .

**Exercice**

$\{x \in \mathbb{R} \mid x^2 + 1 = 0\} =$

$\{x \in \mathbb{N} \mid x + 1 = 0\} =$

$\{x \in \mathbb{C} \mid x^2 + 1 = 0\} =$

$\{x \in \mathbb{Z} \mid x + 1 = 0\} =$

$\{a^2 + 2 \mid a \in \llbracket 1, 5 \rrbracket\} =$

**Correction**

$\{x \in \mathbb{R} \mid x^2 + 1 = 0\} = \emptyset$

$\{x \in \mathbb{N} \mid x + 1 = 0\} = \emptyset$

$\{x \in \mathbb{C} \mid x^2 + 1 = 0\} = \{-i, i\}$

$\{x \in \mathbb{Z} \mid x + 1 = 0\} = \{-1\}$

$\{a^2 + 2 \mid a \in \llbracket 1, 5 \rrbracket\} = \{3, 6, 11, 18, 27\}$

Le dernier ensemble de cet exercice est un exemple d'ensemble défini comme image.

**Intervalle de  $\mathbb{R}$** **Définition - Intervalles de  $\mathbb{R}$** 

Pour  $a, b \in \mathbb{R}$ ,  $a < b$ , on définit les *intervalles* de  $\mathbb{R}$ , ce sont les ensembles suivants :

$$\begin{aligned} [a, b] &= \{x \in \mathbb{R} \mid a \leq x \leq b\} & ]a, b] &= \{x \in \mathbb{R} \mid a < x \leq b\} & [a, b[ &= \{x \in \mathbb{R} \mid a \leq x < b\} \\ ]-\infty, a] &= \{x \in \mathbb{R} \mid x \leq a\} & ]-\infty, a[ &= \{x \in \mathbb{R} \mid x < a\} & [b, +\infty[ &= \{x \in \mathbb{R} \mid b \leq x\} \\ & & & & ]b, +\infty[ &= \{x \in \mathbb{R} \mid b < x\} \end{aligned}$$

Les intervalles du type  $[a, b]$ ,  $]-\infty, a]$ ,  $[b, +\infty[$  sont des *intervalles fermés*

Les intervalles du type  $]a, b[$ ,  $]-\infty, a[$ ,  $]b, +\infty[$  sont des *intervalles ouverts*

Les intervalles du type  $[a, b[$  ou  $]a, b]$  sont dits *semi-ouverts* (ou *semi-fermés*)

$[a, b]$  s'appelle un *segment*.

 **Exemple - Autres exemples**

$\emptyset = ]0, 0[$   
 $\mathbb{R}_- = ]-\infty, 0], \quad \mathbb{R}_+^* = ]-\infty, 0[, \quad \mathbb{R}_+ = [0, +\infty[, \quad \mathbb{R}_+^* = ]0, +\infty[$  (on trouve aussi les notations  $\mathbb{R}^+, \mathbb{R}^{++} \dots$ )

 **Savoir faire - Montrer que  $I$  est un intervalle de  $\mathbb{R}$**

Il suffit de montrer que pour tout  $a, b \in I, [a, b] := \{t \in \mathbb{R} \mid a \leq t \leq b\} \subset I$ .  
C'est-à-dire :  
« Soient  $a, b \in I$  (quelconques puis fixés).  
Soit  $t \in [a, b]$  (i.e.  $a \leq t \leq b$ ) alors..... et donc  $t \in I$ . »

**Exercice**  
Montrer que  $J = \{x \in \mathbb{R} \mid 1 \leq x + e^x \leq 10\}$  est un intervalle.

**Correction**  
Soient  $a, b \in J$ . Soit  $t \in [a, b]$ .  
Notons  $\varphi : x \mapsto x + e^x$ , croissante comme addition de deux fonctions croissantes.  
Alors  $a \leq t \leq b \Rightarrow \underbrace{1 \leq \varphi(a)}_{a \in J} \leq \varphi(t) \leq \underbrace{\varphi(b) \leq 10}_{b \in J}$

**2.3. Utilisation de quantificateurs**

 **Heuristique - Quantificateurs nécessaires**

En mathématiques classiques, deux quantificateurs sont essentiels :  
—  $\forall$ , lu « pour tout » ou « quel que soit », pour désigner qu’une propriété a un certain degré d’universalité :  
 $\forall x, \mathcal{P}(x)$ . La propriété  $\mathcal{P}$  est donc toujours vraie, puisque vraie pour tout point.  
 $\forall x \in E, x \in F$ . Tous les éléments de  $E$  sont dans  $F$ . Dans sa totalité :  $E \subset F$ .  
—  $\exists$  lu « il existe » est la négation du précédent.

 **Remarque - Existence ET unicité**

Il arrive qu’on ait besoin d’ajouter l’unicité à l’existence (cas des antécédents pour une fonction bijective...).

On écrit alors :  $\exists !x$ , pour dire « il existe un unique  $x$  qui... »

 **Analyse - Non commutativité des connecteurs**

Les deux assertions suivantes ne sont pas identiques :

$$\forall x, \exists y \dots \qquad \exists y, \forall x \dots$$

L’une est plus forte que l’autre : la seconde. Pour la seconde assertion, il s’agit du même  $y$  pour tous les  $x$ . Dans la première assertion, chaque  $y$  dépend de chaque  $x$ .

 **Exemple - Suite majorée, ou rien**

$\forall n \in \mathbb{N}, \exists M \in \mathbb{R}$  tel que  $u_n \leq M$  est toujours vraie. Comme  $M$  peut dépendre de  $n$ , on peut prendre  $M_n = x_n + 1$   
 $\exists M \in \mathbb{R}$  tel que  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \leq M$  signifie qu’une suite est majorée. Ce n’est pas toujours vraie (ex :  $(u_n) = (n)$ ).

**Exercice**  
On considère la suite de FIBONACCI :  $F_{n+2} = F_{n+1} + F_n$  et  $F_0 = F_1 = 1$ .  
Que pensez-vous des deux assertions suivantes :

- $\forall n \in \mathbb{N}, \exists A, B \in \mathbb{R}$  tels que  $F_n = A \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n + B \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n$
- $\exists A, B \in \mathbb{R}$  tels que  $\forall n \in \mathbb{N}, F_n = A \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n + B \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n$

**Correction**  
Le première est sans intérêt cela est toujours vrai. Il suffit de prendre  $B_n = 0$  et  $A_n = \frac{F_n}{\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n}$ .  
La seconde est tout à fait intéressante, voire incroyable !

 **Pour aller plus loin - Motivations**  
Il y a d’autres motivations.  
Nous verrons plus loin l’articulation forte entre ces deux quantificateurs, en particulier pour la négation.  
Nous verrons encore plus l’articulation très forte entre ces connecteurs et les opérations ensemblistes  $\bigcap_{i \in I} A_i$  et  $\bigcup_{i \in I} A_i$

**Savoir faire - Noter les dépendances**

Si l'on écrit  $\forall a, \exists b \dots$ , le nombre  $b$  en second dépend grandement de  $a$ .  
On devrait noter  $b(a)$  ou  $b_a$ .

En revanche, si on écrit  $\exists b$  tel que  $\forall a \dots$ , le nombre  $a$  ne dépend pas (plus particulièrement que les autres) de  $b$ . La notation  $a_b$  ou  $a(b)$  n'aurait pas d'intérêt. Rappelons que cette formulation est la plus forte.

De nombreux problèmes rencontrés en mathématiques en MPSI par les élèves reposent sur la non compréhension de cette (in)dépendance.

Une autre stratégie est de faire comme en Python, des indentations dans la démonstration.

A chaque paramètre introduit, on fait apparaître un petit retrait dans l'écriture de la démonstration qui permet de voir comme ces paramètres dépendent mutuellement les uns des autres...

**2.4. Parties d'un ensemble****Définition - Partie d'un ensemble (sous ensemble)**

On dit qu'un ensemble  $F$  est inclus dans un ensemble  $E$ , ce que l'on note  $F \subset E$ , si tous les éléments de  $F$  sont éléments de  $E$ .

On dit aussi que  $F$  est une partie ou un sous-ensemble de  $E$ .

**Savoir faire - Montrer que  $F \subset E$** 

Pour montrer que  $F \subset E$ , on démontre :

$$F \subset E \Leftrightarrow (\forall x, x \in F \Rightarrow x \in E).$$

**Proposition - Relation d'ordre**

Quelques propriétés :

- $\emptyset \subset E$  pour tout ensemble  $E$
- $E \subset E$  (l'inclusion est une relation réflexive)
- Si on a  $E \subset F$  et  $F \subset G$  alors on a aussi  $E \subset G$  (l'inclusion est une relation transitive)
- Si on a  $E \subset F$  et  $F \subset E$  alors  $E = F$  (l'inclusion est une relation antisymétrique)

**Savoir faire - Prouver l'égalité de deux ensembles**

La dernière propriété sert souvent à prouver l'égalité de deux ensembles.

**Exercice**

A quelle condition a-t-on :  $\{a\} \subset E$  ?  $\{a, b\} \subset E$  ?  $\{a\} \subset \{b\}$  ?

**Correction**

$$\{a\} \subset E \text{ ssi } a \in E \qquad \{a, b\} \subset E \text{ ssi } a, b \in E \qquad \{a\} \subset \{b\} \text{ ssi } a = b \text{ ssi } \{a\} = \{b\}$$

**Définition - Ensemble des parties de  $E$** 

$\mathcal{P}(E)$  est l'ensemble des parties de  $E$  :  $X \in \mathcal{P}(E)$  signifie donc  $X \subset E$ .

**Exemple - Singleton...**

$$\mathcal{P}(\{a\}) = \{\emptyset, \{a\}\}$$

$$\mathcal{P}(\{a, b\}) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$$

$$\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}$$

$$\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset)) = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$$

2.5. Produit cartésien

**Définition - Produit cartésien de deux ensembles**  
Soient  $E$  et  $F$  deux ensembles. On appelle produit cartésien de  $E$  et  $F$ , et on note  $E \times F$ , l'ensemble dont les éléments sont les couples formés d'un élément de  $E$  et d'un élément de  $F$  (dans cet ordre) :

$$E \times F = \{x | \exists a \in E, \exists b \in F; x = (a, b)\} = \{(a, b) | a \in E \text{ et } b \in F\}.$$

**Remarque - Rôle de la ponctuation**  
Le “;” dans la définition en compréhension peut être remplacé par “:”, “tels que”. Plus généralement,

**Définition - Produit cartésien de  $n$  ensembles**  
Soit  $n \in \mathbb{N}$ , si  $E_1, \dots, E_n$  sont  $n$  ensembles, on définit le produit cartésien  $E_1 \times \dots \times E_n$  comme l'ensemble des  $n$ -uplets  $(a_1, \dots, a_n)$  formés d'éléments  $a_1 \in E_1, \dots, a_n \in E_n$ .  
Si les  $E_i$  désignent un même ensemble  $E$ , on note  $E_1 \times \dots \times E_n = E^n$  ( $\mathbb{R}^2, \mathbb{R}^3 \dots$ )

**Remarque - Associativité du produit cartésien**  
A priori  $E \times (F \times G) \neq (E \times F) \times G$ , mais on les identifie fréquemment à  $E \times F \times G$ .

2.6. Opérations sur les ensembles

**Définition - Réunion, intersection, différence d'ensembles**  
Pour  $E$  et  $F$  deux ensembles on définit :

- la réunion (ou union) de  $E$  et  $F$  :  $E \cup F = \{x | x \in E \text{ ou } x \in F\}$  (le “ou” est inclusif : on peut avoir les deux simultanément)
- l'intersection de  $E$  et  $F$  :  $E \cap F = \{x | x \in E \text{ et } x \in F\}$
- la différence de  $E$  et de  $F$  :  $E \setminus F = \{x | x \in E \text{ et } x \notin F\}$

**Remarque - Interprétation avec une table de vérité**  
En d'autres termes on a :

| $x \in E$ | $x \in F$ | $x \in E \cup F$ | $x \in E \cap F$ | $x \in E \setminus F$ |
|-----------|-----------|------------------|------------------|-----------------------|
| V         | V         | V                | V                | F                     |
| V         | F         | V                | F                | V                     |
| F         | V         | V                | F                | F                     |
| F         | F         | F                | F                | F                     |

**Définition - Complémentaire d'un ensemble (dans un ensemble plus gros)**  
Lorsque  $F \subset E$ , l'ensemble  $E \setminus F$  est appelé *complémentaire* de  $F$  dans  $E$  et noté  $\complement_E F$ .  
On ne peut parler de complémentaire de l'ensemble  $F$  que relativement à un ensemble “contenant” ce dernier. Toutefois, en l'absence d'ambiguïté sur  $E$ , on peut noter  $\complement F$  ou  $F^c$  ou  $\overline{F}$  (cette dernière notation ayant cependant différents sens suivant le domaine des mathématiques...)

**Attention - Le verbe contenir**  
⚡ Attention également à l'ambiguïté du verbe “contenir”, parfois utilisé pour dire que  $x$  est élément de  $E$ , parfois pour dire que  $F$  est une partie de  $E$ .



**Exercice**

Soit  $A = \{x \in \mathbb{N} \mid x/2 \in \mathbb{N} \text{ et } x \geq 10\}$ . Que représente  $A$ ? Ecrire cet ensemble différemment. Ecrire en extension  $\mathbb{C}_{2\mathbb{N}} A$  puis déterminer  $\mathbb{C}_{\mathbb{N}} A$ .  
Déterminer les sous-ensembles  $X$  de  $\mathbb{N}$  tels que  $A \cup X = \mathbb{N}$ .

**Correction**

$A$  est l'ensemble des nombres pairs plus grand que 10.  $\mathbb{C}_{2\mathbb{N}} A = \{0, 2, 4, 6, 8\}$ .

$\mathbb{C}_{\mathbb{N}} A = \{0, 2, 4, 6, 8\} \cup \{2k+1, k \in \mathbb{N}\}$ . On doit prendre des ensembles qui contiennent au moins  $\mathbb{C}_{\mathbb{N}} A$ .

**Exercice**

Soit  $E$  un ensemble. Que peut-on dire de deux parties  $A$  et  $B$  de  $E$  vérifiant  $A \cap B = A \cup B$ ?

**Correction**

$A = B$ . En effet, nécessairement :  $A \cup B \subset A \cap B \dots$

**Exercice**

On définit la différence symétrique de deux ensembles  $E$  et  $F$  par

$$E \Delta F = (E \setminus F) \cup (F \setminus E).$$

Ecrire  $E \Delta F$  à l'aide de  $E \cup F$  et  $E \cap F$ .

**Correction**

$$E \Delta F = (E \cup F) \setminus (E \cap F)$$

**Pour aller plus loin - Probabilité**

Nous reprenons ces notions lors du cours de probabilité. Il y aura quelques modifications de vocabulaire

**Proposition - Quelques règles de calcul**

$E, F$  et  $G$  désignent trois ensembles quelconques.

|                                                   |                                                             |
|---------------------------------------------------|-------------------------------------------------------------|
| $E \cup F = F \cup E$                             | (commutativité de la réunion)                               |
| $E \cup (F \cup G) = (E \cup F) \cup G$           | (associativité de la réunion)                               |
| $\emptyset \cup E = E \cup \emptyset = E$         | (l'ensemble vide est neutre pour la réunion)                |
| $E \cap F = F \cap E$                             | (commutativité de l'intersection)                           |
| $E \cap (F \cap G) = (E \cap F) \cap G$           | (associativité de l'intersection)                           |
| $\emptyset \cap E = E \cap \emptyset = \emptyset$ | (l'ensemble vide est absorbant pour l'intersection)         |
| $E \cap (F \cup G) = (E \cap F) \cup (E \cap G)$  | (distributivité de l'intersection par rapport à la réunion) |
| $E \cup (F \cap G) = (E \cup F) \cap (E \cup G)$  | (distributivité de la réunion par rapport à l'intersection) |

Pour  $A$  et  $B$  deux parties de  $E$  :

$$\begin{aligned} A \cap E &= A \\ A \cup E &= E \\ \mathbb{C}_E(\mathbb{C}_E A) &= A \\ \mathbb{C}_E(A \cup B) &= (\mathbb{C}_E A) \cap (\mathbb{C}_E B) \\ \mathbb{C}_E(A \cap B) &= (\mathbb{C}_E A) \cup (\mathbb{C}_E B) \end{aligned}$$

Les deux dernières formules sont connues sous le nom de *lois de Morgan*.

Pour la démonstration, on lie ces résultats aux affirmations correspondantes. On peut aussi faire une table exhaustive de vérité

**Démonstration**

$$\begin{aligned} x \in \mathbb{C}(A \cap B) &\iff x \notin A \cap B \iff \text{Non}(x \in A \cap B) \\ &\iff \text{Non}(x \in A \text{ et } x \in B) \iff \text{Non}(x \in A) \text{ ou } \text{Non}(x \in B) \\ &\iff x \notin A \text{ ou } x \notin B \iff x \in \mathbb{C}(A) \text{ ou } x \in \mathbb{C}(B) \iff x \in \mathbb{C}(A) \cup \mathbb{C}(B) \quad \square \end{aligned}$$

**3. Vocabulaire sur les assertions****3.1. Définitions**

Définition - Assertion (proposition) et prédicat

Dans ce paragraphe une *proposition*, ou *assertion* est un énoncé qui peut prendre deux valeurs logiques : V (vrai) ou F (faux).  
Si cette assertion dépend d'une variable  $x$  on parle alors de *prédicat*.

Exemple - Propositions

« tout entier est pair » est une assertion de valeur logique F;  
« tout réel est un complexe » est une assertion de valeur logique V;  
« 4 est pair » est une assertion de valeur logique V;  
«  $x$  est un multiple de 4 » est un prédicat dont la valeur logique dépend de la valeur de  $x$ .  
Comme on peut le voir dans les parties suivantes, à partir de deux assertions  $A$  et  $B$ , on en définit d'autres dont la valeur logique est donnée par une *table de vérité*.

Exercice

Que pensez-vous de  $\mathcal{P}_n$  dans l'énoncé formel suivant ?

Notons,  $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}_n : \text{« } \exists k \in E \text{ tel que } a_n = k \text{ »}$

Correction

Il s'agit d'une famille (suite) de prédicats, il y a donc  $\mathcal{P}_0, \mathcal{P}_1, \dots, \mathcal{P}_{1224}, \dots$ .  
Peut-être que certains sont vraies et d'autres sont faux...

3.2. Négation

Définition - Négation d'une assertion

Considérons une assertion  $A$ .  
On appelle négation de  $A$  l'assertion qui dit le contraire de  $A$ , c'est à dire qui est vraie exactement lorsque  $A$  est fausse, on la note "non  $A$ " (ou  $\neg A$  en logique).  
La *table de vérité* de non  $A$  :

| $A$ | non $A$ |
|-----|---------|
| V   | F       |
| F   | V       |

Exercice

La négation de « L'hiver dernier il a plu tous les jours à Toulouse » est :  
La négation de « Chaque hiver, il neige au moins un jour en Aveyron » est :

Soit  $I$  un intervalle de  $\mathbb{R}$ .

- La négation de «  $0 \in I$  » est
- La négation de «  $\forall x \in I, x > 0$  » est
- La négation de «  $\exists x \in I \mid x \geq 0$  » est

Correction

La négation de « L'hiver dernier il a plu tous les jours à Toulouse » est « il n'a pas plu (au moins) un jour de l'hiver dernier à Toulouse » :  
La négation de « Chaque hiver, il neige au moins un jour en Aveyron » est « il y a (eu) des hivers sans neige en Aveyron ».  
Soit  $I$  un intervalle de  $\mathbb{R}$ .  
La négation de «  $0 \in I$  » est : «  $0 \notin I$  »  
La négation de «  $\forall x \in I, x > 0$  » est «  $\exists x \in I, x \leq 0$  »  
La négation de «  $\exists x \in I \mid x \geq 0$  » est «  $\forall x \in I, x < 0$  »

D'une manière plus générale il faut savoir nier une proposition écrite avec des quantificateurs :

Exercice

$P$  désignant une propriété dépendant de  $x$  ou de  $x, y$  suivant les cas, écrire la négation des assertions suivantes :

 **Pour aller plus loin - Logique floue (1)**  
Formalisée en 1965, la logique floue élargie ce point de vue : on associe un nombre entre 0 et 1 pour mesurer la véracité de chaque proposition. Une proposition de valeur 0 est fausse. Une proposition de valeur  $\frac{1}{2}$  est à moitié fausse. L'arithmétique qui en découle est comparable à celle des probabilités d'événements.  
Cela s'appuie sur les ensembles flous avec des degré d'appartenance entre le  $\in$  et le  $\notin$ .  
On l'utilise en automatique ou en médecine...

1.  $\forall x \in E, P(x)$ ;
2.  $\exists x \in E | P(x)$ ;
3.  $\forall x \in E, \exists y \in E | P(x, y)$ ;
4.  $\exists x \in E | \forall y \in E, P(x, y)$ ;
5.  $\exists r \in \mathbb{R}, \exists s \in \mathbb{R} | \forall x \in \mathbb{R}, x \leq r \text{ et } s \leq r$ .

Correction

1.  $\exists x \in E, \neg P(x)$ ;
2.  $\forall x \in E | \neg P(x)$ ;
3.  $\exists x \in E, \forall y \in E | \neg P(x, y)$ ;
4.  $\forall x \in E | \exists y \in E, \neg P(x, y)$ ;
5.  $\forall r \in \mathbb{R}, \forall s \in \mathbb{R} | \exists x \in \mathbb{R}, x > r \text{ ou } s > r$ .

L'exercice suivant permet de revoir également la table de vérité d'une conjonction (« et ») ou disjonction (« ou ») d'assertions.

Exercice

Compléter le tableau suivant :

| $A$ | $B$ | $A \text{ et } B$ | $A \text{ ou } B$ | non ( $A \text{ et } B$ ) | non ( $A \text{ ou } B$ ) | non $A$ | non $B$ |  |
|-----|-----|-------------------|-------------------|---------------------------|---------------------------|---------|---------|--|
| V   | V   | V                 | V                 |                           |                           |         |         |  |
| V   | F   | F                 | V                 |                           |                           |         |         |  |
| F   | V   | F                 | V                 |                           |                           |         |         |  |
| F   | F   | F                 | F                 |                           |                           |         |         |  |

On a laissé une colonne pour des « tests ». Quelle relation remarquez-vous ?

Correction

| $A$ | $B$ | $A \text{ et } B$ | $A \text{ ou } B$ | non ( $A \text{ et } B$ ) | non ( $A \text{ ou } B$ ) | non $A$ | non $B$ | non $A \text{ et non } B$ | non $A \text{ ou non } B$ |
|-----|-----|-------------------|-------------------|---------------------------|---------------------------|---------|---------|---------------------------|---------------------------|
| V   | V   | V                 | V                 | F                         | F                         | F       | F       | F                         | F                         |
| V   | F   | F                 | V                 | V                         | F                         | F       | V       | F                         | V                         |
| F   | V   | F                 | V                 | V                         | F                         | V       | F       | F                         | V                         |
| F   | F   | F                 | F                 | V                         | V                         | V       | V       | V                         | V                         |

On démontre les lois de Morgan :

- $\text{non}(A \text{ et } B) \Leftrightarrow (\text{non } A) \text{ ou } (\text{non } B)$
- $\text{non}(A \text{ ou } B) \Leftrightarrow (\text{non } A) \text{ et } (\text{non } B)$

### 3.3. Implications et équivalence d'assertions

#### ✎ Heuristique - Comment exploiter une implication

On exploite une implication du type  $A \Rightarrow B$ , en règle générale lorsqu'on veut dire :

- A chaque fois que  $A$  est vraie,  $B$  est vraie. (c'est le vrai  $\Rightarrow$ );
- et, dans ce cas  $A$  est vraie;

alors, on peut conclure que  $B$  est nécessairement vraie.

1. Première conclusion : Il faut différencier  $A \Rightarrow B$  de  $[A \Rightarrow B \text{ et } A]$ . Si vous souhaitez exprimer ce deuxième fait, vous aurez le droit (provisoirement) d'écrire :  $A \stackrel{\&}{\Rightarrow} B$ .

2. Deuxième conclusion : Si  $A$  est faux alors on peut tout avoir pour  $B$ . Il est donc possible d'avoir  $A$  faux et  $B$  vrai lorsque  $A \Rightarrow B$ . En revanche, la seule impossibilité lorsque  $A \Rightarrow B$  est d'avoir :  $A$  vrai et  $B$  faux.

#### Définition - Implication d'assertions

Considérons deux assertions  $A$  et  $B$ .

Si, lorsque l'assertion  $A$  est vraie, alors, nécessairement, l'assertion  $B$  l'est également, on dit que  $A$  implique  $B$  et l'on écrit  $A \Rightarrow B$

(ce qui se lit donc "A implique B" ou "si A alors B").

Plus précisément, la table de vérité de  $A \Rightarrow B$  est donnée par :

| A | B | $A \Rightarrow B$ |
|---|---|-------------------|
| V | V | V                 |
| V | F | F                 |
| F | V | V                 |
| F | F | V                 |



Remarque - Et si A est fausse

On remarquera qu'en logique, dès que A est fausse,  $A \Rightarrow B$  est évaluée vraie, en bref, vous pouvez construire sans problème une démonstration juste avec une hypothèse fausse, mais finalement c'est sans intérêt parce que vous n'avez aucun résultat à énoncer à la fin...c'est la raison pour laquelle usuellement "prouver  $A \Rightarrow B$ " sous entend "prouver A vraie  $\Rightarrow B$  vraie".  
Et donc si  $E = \emptyset$ , tout énoncé " $\forall x \in E, P(x)$ " (ou " $x \in E \Rightarrow P(x)$ ") a la valeur logique V

Exercice

Quelle est l'assertion qui a même table de vérité que « non( $A \Rightarrow B$ )' » ?

Correction

Il s'agit de « A et non(B) » (il suffit de faire une table de vérité)

Avec deux implications, on a exactement une équivalence :

Définition - Equivalence d'assertions

Considérons deux assertions A et B.  
On dit que A et B sont équivalentes si elles signifient la même chose, mais dite différemment, c'est à dire si, simultanément, A implique B et B implique A;  
on note alors  $A \Leftrightarrow B$ .  
Plus précisément, la table de vérité de  $A \Leftrightarrow B$  est donnée par :

| A | B | $A \Leftrightarrow B$ |
|---|---|-----------------------|
| V | V | V                     |
| V | F | F                     |
| F | V | F                     |
| F | F | V                     |



Exemple - Deux assertions équivalentes

On a par exemple pour x réel :  $(x > 0) \Leftrightarrow (-x < 0)$ .

Exercice

Comparer la table d'équivalence de  $A \Leftrightarrow B$  avec celle de  $[(A \Rightarrow B) \text{ et } (B \Rightarrow A)]$

Correction

| A | B | $A \Leftrightarrow B$ | $A \Rightarrow B$ | $B \Rightarrow A$ | $[A \Rightarrow B \text{ et } B \Rightarrow A]$ |
|---|---|-----------------------|-------------------|-------------------|-------------------------------------------------|
| V | V | V                     | V                 | V                 | V                                               |
| V | F | F                     | F                 | V                 | F                                               |
| F | V | F                     | V                 | F                 | F                                               |
| F | F | V                     | V                 | V                 | V                                               |

⚠ Attention - A démontrer?

- ⚡ Certaines équivalences correspondent en fait à la définition d'un objet
- ⚡ mathématique, d'autres en revanche nécessitent une démonstration.

⚠ Attention - Ne pas abuser de  $A \Leftrightarrow B$

- ⚡ Les étudiants écrivent TROP souvent  $A \Leftrightarrow B$ , en faisant un calcul dans leur tête (ou une démonstration) qui permet de passer de A à B, SANS vérifier si l'on passe aussi de B à A.
- ⚡ Il est important de ne pas faire cette erreur, surtout si l'on demande qu'une implication. ... Il ne faut pas en faire trop, si c'est faux!

🔍 **Pour aller plus loin - Logique floue (2)**  
A la place de V et F, on peut respectivement écrire 1 et 0.  
Dans ce cas si  $p_i$  est une proposition et  $v(p_i)$  sa valeur ( $v(p_i) = 0$ , si  $p_i$  est fausse...).

On a donc  $v(p_1 \cap p_2) = v(p_1) \times v(p_2)$ ,  
 $v(\text{non}(p_1)) = 1 - v(p_1)$  et  $v(p_1 \cup p_2) = v(p_1) + v(p_2) - v(p_1)v(p_2)$ .  
Cet arithmétique se transpose aisément en logique floue.

## 4. Principales méthodes de démonstration

### 4.1. Démonstration d'une implication

#### Démonstration directe

Considérons deux assertions  $A$  et  $B$ . On veut démontrer que  $A \Rightarrow B$ .

#### ✂ Savoir faire - $A \Rightarrow B$ . Raisonnement direct

On suppose  $A$  vraie, par une succession d'implications connues (calculs, résultats de théorèmes...), on prouve qu'alors  $B$  est vraie.

#### ⚠ Attention - Abus

Il existe un abus courant de la notation  $\Rightarrow$  chez les étudiants (mais aussi les professeurs).  
Comme réflexe de protection face à ces abus, il est conseillé de lire  $A \Rightarrow B$  à voix haute en disant « si  $A$  est vraie alors  $B$  est vraie » plutôt que «  $A$  implique  $B$  ». Cela permet d'insister sur la prémisse.

#### Exercice

Montrer que si  $(x, y)$  est élément de  $]0, 2[ \times ]-2, 0[$  alors  $\frac{1}{x} - \frac{1}{y} > 1$

#### Correction

$$\left. \begin{array}{l} x \in ]0, 2[ \Rightarrow \frac{1}{x} > \frac{1}{2} \\ y \in ]-2, 0[ \Rightarrow \frac{1}{y} < -\frac{1}{2} \end{array} \right\} \Rightarrow \frac{1}{x} - \frac{1}{y} > \frac{1}{2} - \frac{-1}{2} = 1$$

#### Exercice

Soit  $f$  la fonction définie sur  $\mathbb{R}$  par  $f(x) = |x + \frac{3}{2}| - \frac{1}{2}$ . Montrer que

$$x \geq -1 \Rightarrow f(x) \geq 0$$

#### Correction

Si  $x \geq -1$ , alors  $x + \frac{3}{2} \geq \frac{1}{2} \geq 0$ , donc  $f(x) = |x + \frac{3}{2}| - \frac{1}{2} = x + \frac{3}{2} - \frac{1}{2} = x + 1 \geq 0$

On peut-être amené à faire une disjonction de cas :

#### Exercice

Compléter l'énoncé suivant pour que la démonstration nécessite l'étude de deux cas séparés.

Soit  $f$  la fonction définie par ...

Montrer que  $x \geq -1 \Rightarrow f(x) \geq 0$ .

#### Correction

On peut par exemple prendre  $f(x) = |x + \frac{3}{2}| + |x - 1| - \frac{1}{2}$ .

Dans ce cas,

- si  $x \in [-1, 1]$ ,  $x - 1 < 0$  et  $x + \frac{3}{2} > 0$ , donc  $f(x) = (x + \frac{3}{2}) + (1 - x) - \frac{1}{2} = 2 \geq 0$
- si  $x \geq 1$ ,  $x - 1 > 0$  et  $x + \frac{3}{2} > 0$ , donc  $f(x) = (x + \frac{3}{2}) + (x - 1) - \frac{1}{2} = 2x \geq 0$ , car  $x > 0$

### Le chemin de la démonstration

#### ✂ Heuristique - Démontrer que ...

Lorsqu'on cherche à démontrer un résultat, il y a fondamentalement deux attentes :

1. Trouver la (une) démonstration, satisfaisante i.e. qui donne la certitude du fait
2. Ecrire la démonstration, de sorte que toute personne qui lise la démonstration soit également persuadé du fait

Avec le temps du passage de 1 à 2, il faut donc trois temps dans la recherche d'une démonstration.

**⚠ Attention - Premier piège**

Le temps 1 est le temps de l'analyse.  
Le temps 2 est le temps de la synthèse.  
Ce sont deux choses très différentes. Lorsque vous lisez une démonstration d'un théorème faite par un professeur, un corrigé dans un livre... vous ne voyez que le second temps, celui de la synthèse. Après la lecture, vous pouvez vous dire : « et oui, je vois que c'est vrai », mais vous n'avez pas appris *comment on trouve* la démonstration!!!  
La seule solution est de chercher, chercher, chercher... et de ne pas se précipiter sur la (une) solution.  
De même, si pour vous écrire une démonstration de cours lors d'une colle est uniquement un exercice de mémoire, alors c'est que vous n'avez pas compris le premier point, ni le point  $1 \rightarrow 2$  de la démonstration du fait considéré. *Pouvez-vous donner un exemple d'une telle situation rencontrée?*

**🔍 Analyse - La métaphore du petit poucet**

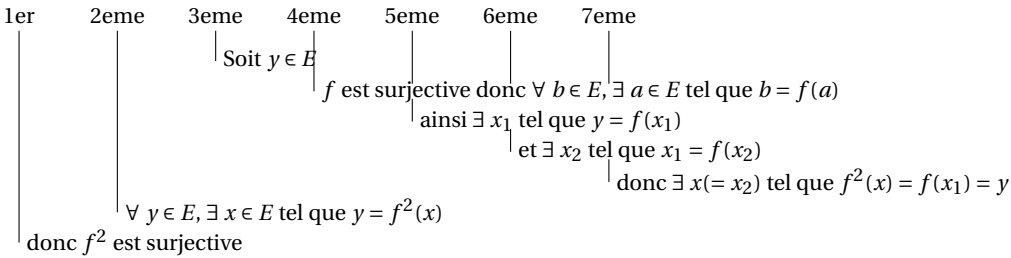
Faire une démonstration, c'est partir d'un point A (les hypothèses) pour arriver à un point B (la conclusion).

Il s'agit donc de **trouver un chemin**, sans se perdre en route...

- On peut avancer discrètement, les yeux fermés  
ou bien laisser des traces afin de pouvoir revenir (classique trace du petit poucet)
- On peut tourner autour du point de départ (on parle de mouvement brownien)  
ou bien fixer son cap et se diriger en direction du point B (même s'il peut y avoir quelques obstacles en chemin)  
(mettre un phare, prendre une boussole qui indique une direction)  
voire placer quelqu'un d'autre en B, le laisser venir vers nous et nous vers lui et chercher à faire la jonction (s'appeler, mettre un phare)
- On peut se précipiter sur son GPS  
ou bien chercher à reconnaître là où l'on se trouve, voir si on ne voit pas une route déjà connue (courage, familiarité avec le chemin) le monstre
- Prendre du recul, de la hauteur... prendre le temps de voir de plus haut (bottes de 7 lieux)

**🍃 Exemple - Exercice « de base »**

On suppose que  $f : E \rightarrow E$  est surjective, montrer que  $f^2 (= f \circ f)$  est surjective.  
Si l'on n'écrit pas ce que l'on veut obtenir i.e. le point B : «  $f^2$  est surjective », on ne peut s'en sortir uniquement en dérivant du point A : «  $f$  est surjective ».  
Pour préparer la démonstration, il faut donc laisser des espaces et compléter au fur et à mesure.  
Le temps joue un rôle important, or il n'y paraît plus lorsque la démonstration est écrite. Pour le voir à l'oeuvre, nous allons présenter la démonstration comme succession de photos prises de son écriture.



Cela s'écrit ensuite :

Soit  $y \in E$   
 $f$  est surjective donc  $\forall b \in E, \exists a \in E$  tel que  $b = f(a)$ .  
ainsi  $\exists x_1$  tel que  $y = f(x_1)$   
et  $\exists x_2$  tel que  $x_1 = f(x_2)$   
donc  $\exists x (= x_2)$  tel que  $f^2(x) = f(x_1) = y$

Donc :  $\forall y \in E, \exists x \in E$  tel que  $y = f^2(x)$  et finalement :  $f^2$  est surjective

**Exercice**

Soit  $E$  un ensemble et  $f : E \rightarrow E$ , une application sur  $E$ .

On suppose que  $f^3 = f$ . Montrer que si  $f$  est injective alors  $f$  est surjective. Et réciproquement.

**🔑 Pour aller plus loin -  $f$  surjective, injective**

On verra plus loin les définitions. A ce stade, il suffit de savoir que par définition  $f$  est surjective de  $E$  sur  $F$  si  $\forall y \in F, \exists x \in E$  tel que  $y = f(x)$ .

Et par définition  $f$  est injective de  $E$  (sur  $F$ ) si  $\forall x_1, x_2 \in E, f(x_1) = f(x_2) \Leftrightarrow x_1 = x_2$ .

## Correction

1er 2eme 3eme 4eme 5eme

Soit  $y \in E$

Soit  $x = f(y)$ . Alors  $f^2(x) = f^3(y)$  et puisque  $f^3 = f$

$f^2(x) = f(y)$  et  $f(x) = y$  car  $f$  injective

$\forall y \in E, \exists x \in E$  tel que  $y = f(x)$

donc  $f^2$  est surjective

Ce qui s'écrit :

Soit  $y \in E$ .Prenons  $x = f(y)$ , alors  $f^2(x) = f^3(y) = f(y)$  car  $f^3 = f$ .Puis comme  $f$  est injective :  $f(x) = y$ .Donc il existe  $x \in E$  tel que  $y = f(x)$ .Par conséquent :  $\forall y \in E, \exists x \in E$  tel que  $y = f(x)$ , donc  $f$  surjective.

De même, réciproquement

1er 2eme 3eme 4eme 5eme 6eme

Soit  $x_1, x_2 \in E$  tel que  $f(x_1) = f(x_2)$

$\exists a_1, a_2 \in E$  tels que  $x_1 = f(a_1)$  et  $x_2 = f(a_2)$  car  $f$  surjective

ainsi  $f^2(a_1) = f(x_1) = f(x_2) = f^2(a_2)$ , puis  $f^3(a_1) = f^3(a_2)$

or  $f^3 = f$ , donc  $x_1 = f(a_1) = f(a_2) = x_2$

donc  $x_1 = x_2$

$\forall x_1, x_2 \in E, f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$

donc  $f$  est injective

Ce qui s'écrit :

Soient  $x_1, x_2 \in E$  tels que  $f(x_1) = f(x_2)$ .Comme  $f$  est surjective, il existe  $a_1, a_2 \in E$  tels que  $x_1 = f(a_1)$  et  $x_2 = f(a_2)$ .Et donc en composant par  $f$  :  $f^2(a_1) = f(x_1) = f(x_2) = f^2(a_2)$ , puis  $f^3(a_1) = f^3(a_2)$ Mais comme  $f^3 = f$ , alors  $f(a_1) = f(a_2)$ , soit  $x_1 = x_2$ .On a donc démontré :  $\forall x_1, x_2 \in E$  tels que  $f(x_1) = f(x_2)$ , alors  $x_1 = x_2$ .Donc  $f$  est injective.

## Contraposée

**Proposition - Contraposée**(non  $B \Rightarrow$  non  $A$ ) s'appelle la contraposée de  $(A \Rightarrow B)$ .

Il est équivalent de prouver l'une ou l'autre de ces deux implications

**Démonstration**

On complète la table de vérité :

| $A$ | $B$ | non $A$ | non $B$ | $A \Rightarrow B$ | non $B \Rightarrow$ non $A$ |
|-----|-----|---------|---------|-------------------|-----------------------------|
| V   | V   | F       | F       | V                 | V                           |
| V   | F   | F       | V       | F                 | F                           |
| F   | V   | V       | F       | V                 | V                           |
| F   | F   | V       | V       | V                 | V                           |

□

**Savoir faire -  $A \Rightarrow B$ . Raisonnement par contraposée**On suppose donc  $B$  fausse et on prouve qu'alors  $A$  est fausse, comme précédemment

Le résultat de l'exercice suivant sera fréquemment exploité en analyse :

**Exercice**On considère un nombre réel  $x \geq 0$ . Montrer que

$$(\forall \epsilon > 0, 0 \leq x \leq \epsilon) \Rightarrow x = 0.$$

Correction  
On fait donc un raisonnement par contraposée (c'est presque un raisonnement par l'absurde ici).  
Si  $x > 0$ , alors avec  $\epsilon = \frac{x}{2}$ , on a la preuve de :  $\exists \epsilon > 0$  tel que  $x > \epsilon$ .  
Donc l'assertion négative de notre hypothèse  $A$  est alors vérifiée.  
Ainsi  $\text{non}(B) \Rightarrow \text{non}(A)$  et par contraposée :  $A \Rightarrow B$ .

4.2. Démonstration d'une équivalence

Deux possibilités pour prouver l'équivalence  $A \Leftrightarrow B$  :

-  **Savoir faire -  $A \Leftrightarrow B$ . On procède en deux temps**
- 1. On montre  $A \Rightarrow B$
  - 2. On montre  $B \Rightarrow A$

Exercice  
On considère une fonction  $f$  définie sur  $\mathbb{R}$  à valeurs dans  $\mathbb{R}$ . Montrer que  
 $(f \text{ est une fonction paire et impaire}) \Leftrightarrow (f \text{ est la fonction nulle})$ .

Correction  
En deux temps.  
— Supposons que  $f$  est nulle.  
Alors pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $f(-x) = 0 = f(x)$  donc  $f$  est paire et  $f(-x) = 0 = -f(x)$  donc  $f$  est impaire. Bilan :  $f$  est nulle  $\Rightarrow f$  est une fonction paire et impaire.  
— Réciproquement, si  $f$  est une fonction paire et impaire,  
Alors pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $f(x) = f(-x)$  et  $f(x) = -f(-x)$ , donc  $f(x) = -f(x)$  donc  $2f(x) = 0$  donc  $f(x) = 0$ .  
Ceci est vrai pour tout  $x \in \mathbb{R}$ , donc  $f = 0$  ( $f$  est identiquement la fonction nulle).  
Bilan :  $f$  est une fonction paire et impaire  $\Rightarrow f$  est nulle.  
Par double implication :  $f \text{ est nulle} \Leftrightarrow f \text{ est une fonction paire et impaire}$ .

-  **Savoir faire -  $A \Leftrightarrow B$ . On procède par équivalences connues successives.**
- Cette méthode est surtout utilisée pour des résolutions calculatoires.  
Attention de ne pas en abuser : *il faut à chaque étape être sûr que l'on peut « remonter » les équivalences.*

Exercice  
Montrer que  
$$\begin{cases} 2x + y = 2 \\ 3x + 4y = 3 \end{cases} \Leftrightarrow (x, y) = (1, 0)$$

Correction  
Les règles d'équivalence sur les systèmes sont strictes, il faut bien les respecter ! En particulier la substitution mal employée ne conserve pas les équivalences de système. Nous reverrons cela plus tard dans l'année.  
$$\begin{cases} 2x + y = 2 \\ 3x + 4y = 3 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} 2x & +y & = & 2 \\ -5x & & = & -5 \end{cases} \Bigg| \begin{matrix} L_2 \leftarrow L_2 - 4L_1 \end{matrix} \Leftrightarrow \begin{cases} y & = & 0 \\ x & = & 1 \end{cases} \Bigg| \begin{matrix} L_1 \leftarrow L_1 + \frac{2}{5}L_2 \end{matrix}$$

Insistons :

-  **Truc & Astuce pour le calcul - Ne pas abuser de  $\Leftrightarrow$**
- Il faut éviter le plus possible d'écrire  $\Leftrightarrow$  comme un tic de langage.
  - 1. Si il n'est pas utile, on ne le note pas !
  - 2. Si on choisit de le noter, on vérifie bien à chaque étape le sens  $\Leftarrow$  tout particulièrement.

4.3. Raisonnement par l'absurde

 **Pour aller plus loin - Raisonnement par l'absurde, à accepter ?**  
Certaine axiomatique de mathématique refuse le raisonnement par l'absurde, en effet la notion d'existence qui en découle est quelque peu frustrante.  
On sait que  $\sqrt{2}$  n'est pas un nombre rationnel, c'est un nombre algébrique de degré 2 (quadratique).  
Notons  $a = \sqrt{2}^{\sqrt{2}}$ . Alors il existe un nombre transcendant à la puissance  $\sqrt{2}$  (transcendant) qui est algébrique (contraire de transcendant).  
En effet, si  $a$  est algébrique, alors  $\sqrt{2}$ , à la puissance  $\sqrt{2}$  est algébrique.  
Si tel n'est pas le cas alors  $a$  est transcendant et  $a^{\sqrt{2}} = \sqrt{2}^{\sqrt{2}^{\sqrt{2}}} = \sqrt{2}^{\sqrt{2} \times \sqrt{2}} = \sqrt{2}^2 = 2$ . Donc c'est  $a$  qui résout le problème.  
Et pourtant...



 **Savoir faire - Raisonnement par l'absurde**

Pour démontrer un certain énoncé, on fait l'hypothèse qu'il est faux et on aboutit à une contradiction.

Exercice

Montrer que le réel  $\sqrt{2}$  est irrationnel (i.e. n'est pas rationnel)

Correction

Si  $\sqrt{2} = \frac{p}{q}$ , fraction irréductible, alors  $2q^2 = p^2$ , donc 2 divise  $p^2$ , puis  $p$  qui est donc pair.

Puis  $p = 2p'$  et donc  $2q^2 = 4p'^2$ , donc  $q^2 = 2p'^2$ , puis 2 divise  $q^2$ , puis  $q$  qui est donc pair.

Et ainsi la fraction  $\frac{p}{q}$  n'est pas irréductible. ...

**Remarque - Différence avec la contraposée**

Pour la contraposée, on suppose  $\text{non}B$  et on aboutit à  $\text{non}A$ .

Pour l'absurde, on suppose  $\text{non}B$  et  $A$  ensemble et on montre qu'il y a une contradiction. Dans ce second cas, on exploite plus d'hypothèses!

**4.4. Conditions nécessaire, suffisante**

Il s'agit simplement d'un peu de bon sens sur la signification des mots « nécessaire » et « suffisant ».

**Exemple -  $A$  : «  $x$  est le carré d'un entier » et  $B$  : «  $x \geq 0$  »**

Considérons un réel  $x$  et posons

$A$  :  $x$  est le carré d'un entier

$B$  :  $x \geq 0$

Qu'est-ce qui est nécessaire, qu'est-ce qui est suffisant (ou ne l'est pas)?

**Définition - Condition nécessaire. Condition suffisante**

Plus généralement  $A \Rightarrow B$  peut se dire :

- $B$  est une condition nécessaire (CN) pour avoir  $A$  (puisque si on  $A$ , nécessairement on a  $B$ )
- $A$  est une condition suffisante (CS) pour avoir  $B$  (puisque'il suffit d'avoir  $A$  pour avoir  $B$ )

Rechercher une condition nécessaire et suffisante (CNS) pour avoir  $A$  revient donc à chercher  $B$  tel que  $A \Leftrightarrow B$ .

 **Savoir faire - Analyse-Synthèse**

Certaines démonstrations, difficiles à gérer par équivalences, ou lorsque le résultat n'est pas donné, se font en deux phases :

1. phase d' "analyse" : on obtient une condition nécessaire (par implications successives par exemple) pour qu'une première hypothèse soit vérifiée
2. phase de "synthèse", ou phase de vérification : la condition précédemment obtenue est-elle suffisante?

Exercice

Montrer que toute fonction définie sur  $\mathbb{R}$  à valeurs dans  $\mathbb{R}$  s'écrit de manière unique comme somme d'une fonction paire et d'une fonction impaire.

On procédera de la manière suivante :

Première étape (analyse) : supposons qu'il existe deux fonctions  $f$  et  $g$  telles que ..., alors  $f = \dots, g = \dots$

Deuxième étape (synthèse) : on vérifie que les solutions trouvées à la première étape conviennent

Correction

ANALYSE : Si  $h = f + g$  avec  $f$  paire et  $g$  impaire,

alors  $\forall x \in \mathbb{R}, h(-x) = f(-x) + g(-x) = f(x) - g(x)$  et  $h(x) = f(x) + g(x)$ .

En additionnant et retranchant :  $f(x) = \frac{1}{2} (h(x) + h(-x))$  et  $g(x) = \frac{1}{2} (h(x) - h(-x))$ .  
L'analyse a abouti à une unique décomposition (sous réserve d'existence... ).  
SYNTHÈSE : Soit  $h$  une fonction de  $\mathbb{R}$  et associons lui :  
 $f : x \mapsto \frac{1}{2} (h(x) + h(-x))$  et  $g : x \mapsto \frac{1}{2} (h(x) - h(-x))$   
alors par construction  $h = f + g$ ,  
mais aussi  $f(-x) = \frac{1}{2} (h(-x) + h(x)) = \frac{1}{2} (h(x) + h(-x)) = f(x)$ , donc  $f$  est paire  
également  $g(-x) = \frac{1}{2} (h(-x) - h(x)) = -\frac{1}{2} (h(x) - h(-x)) = g(x)$ , donc  $g$  est impaire

**Exercice**  
Soit  $A, B, C$  et  $D$  quatre points du plan tel que  $AC = BD$  et  $(AB)$  non parallèle à  $(CD)$ .  
Alors il existe une unique rotation du plan  $r$  tel que  $r(A) = B$  et  $r(C) = D$ .  
Donner ses caractéristiques

**Correction**  
Nous allons raisonner par analyse-synthèse.  
ANALYSE. Supposons que  $r(A) = B$  et  $r(C) = D$ .  
Notons  $\Omega$  le centre de  $r$  et  $\theta$  son angle de rotation.  
Comme  $r(A) = B$ , on a donc  $|\Omega A| = |\Omega B|$  et  $(\overrightarrow{\Omega A}, \overrightarrow{\Omega B}) = \theta$ .  
Ainsi,  $\Omega$  est sur la médiatrice de  $[AB]$ . De même  $\Omega$  est sur la médiatrice de  $[CD]$ .  
Ces deux médiatrices se coupent en un seul point, ssi elles ne sont pas parallèles.  
Si ces médiatrices sont parallèles, alors  $(AB)$  et  $(CD)$  sont parallèles,  
la contraposée donne donc :  
si  $(AB)$  et  $(CD)$  ne sont pas parallèles, alors les deux médiatrices se coupent en un seul point.  
Ainsi  $\Omega$  est obtenu de manière unique et  $\theta := (\overrightarrow{\Omega A}, \overrightarrow{\Omega B})$ , bien défini.  
SYNTHÈSE. Considérons la rotation, centrée  $\Omega$  concours des médiatrices et d'angle  $\theta := (\overrightarrow{\Omega A}, \overrightarrow{\Omega B})$ .  
On a par définition  $r(A) = B$ .  
Comme  $\Omega C = \Omega D$ ,  $\Omega A = \Omega B$  et  $AC = BD$ , les triangles  $\Omega AC$  et  $\Omega BD$  sont semblables.  
Donc  $(\overrightarrow{\Omega A}, \overrightarrow{\Omega C}) = (\overrightarrow{\Omega B}, \overrightarrow{\Omega D})$ .  
Ainsi, avec la relation de Chasles (des angles) :  
$$\theta = (\overrightarrow{\Omega A}, \overrightarrow{\Omega B}) = (\overrightarrow{\Omega A}, \overrightarrow{\Omega C}) + (\overrightarrow{\Omega C}, \overrightarrow{\Omega B}) = (\overrightarrow{\Omega B}, \overrightarrow{\Omega D}) + (\overrightarrow{\Omega C}, \overrightarrow{\Omega B}) = (\overrightarrow{\Omega C}, \overrightarrow{\Omega D})$$
  
Donc  $r(C) = D$ . **BILAN** : Il existe une unique rotation tel que  $r(A) = B$  et  $r(C) = D$ , c'est la rotation dont le centre est  $\Omega$ , le point de concours des médiatrices de  $[AB]$  et de  $[CD]$  et d'angle  $\theta = (\overrightarrow{\Omega A}, \overrightarrow{\Omega B})$ .  
On appliquera ce résultat dans le cours sur les nombres complexes.

4.5. Exploiter un contre-exemple dans une démonstration

**Savoir faire - Utilisation d'un contre-exemple**  
Lorsque l'on veut prouver qu'une implication est fausse, on cherche un exemple vérifiant l'hypothèse mais pas la conclusion, ce que l'on appelle un *contre-exemple*.

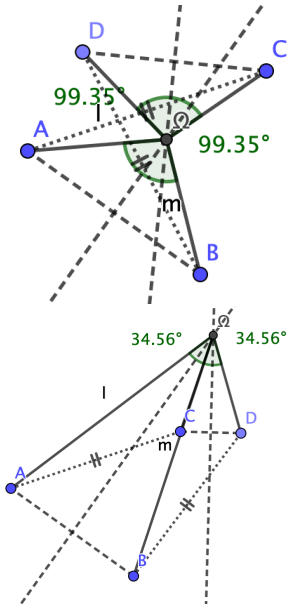
**Exercice**  
Soit  $f$  la fonction définie sur  $\mathbb{R}$  par  $f(x) = |x + \frac{3}{2}| - \frac{1}{2}$ . Montrer que  $(x \geq -1)$  et  $(f(x) \geq 0)$  ne sont pas équivalents.

**Correction**  
 $-10 \leq -1$  et  $f(-10) = \frac{7}{2} - \frac{1}{2} = 3 \geq 0$

4.6. Démonstration par récurrence

**Proposition - Principe admis (axiome)**  
Soit  $P(n)$  (parfois notée  $\mathcal{P}_n$ ) une propriété portant sur l'entier  $n$ .  
Si on a  
$$\begin{cases} P(0) \text{ vraie} \\ \forall n \in \mathbb{N}, (P(n) \text{ vraie} \Rightarrow P(n+1) \text{ vraie}) \end{cases}$$
  
alors  $P(n)$  est vraie pour tout entier  $n$ .

✳ **Représentation - Deux configurations de l'exercice**



**Savoir faire - Rédaction d'un raisonnement par récurrence**

- Pour  $n = 0$ ,  $P(0)$  est vérifiée, avec vérification effective! (souvent deux simples calculs)
- Supposons la propriété vérifiée pour **un certain**  $n \geq 0$  (et surtout pas "pour tout", parce que là, ce n'est plus la peine de faire une démonstration!).  
 $\Rightarrow$  Montrons que  $P(n+1)$  est vraie.  
 Conclusion :  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $P(n)$  est vraie.

**Remarque - Démarrer à un autre nombre**

On peut aussi démarrer à une valeur de  $n$  autre que 0.

**Exercice**

Montrer que  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $n < 2^n$ .

**Correction**

Remarquons d'abord que pour tout entier  $n$ ,  $2^n \geq 1$ . Notons pour tout entier  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\mathcal{P}_n$  : «  $n < 2^n$  ».

- $0 < 1 = 2^0$ , donc  $\mathcal{P}_0$  est vraie.
- Soit  $n \in \mathbb{N}$ , supposons que  $\mathcal{P}_n$  est vérifiée.  
 Donc  $n < 2^n$  et donc  $n+1 < 2^n + 1 \leq 2^n + 2^n = 2^{n+1}$   
 Donc  $\mathcal{P}_{n+1}$  est alors vraie.

Le résultat est donc bien démontré par récurrence et on peut affirmer :  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $n < 2^n$ .

**Exercice**

Y a-t-il des erreurs dans les raisonnements suivants ? Où sont-elles ?

1. On a :  $10^{n+1} + 1 = 10 \times 10^n + 1 = (9+1) \times 10^n + 1 = 9 \times 10^n + 10^n + 1$   
 Donc, si  $10^n + 1$  est divisible par 9, il en est de même de  $10^{n+1} + 1$ , ce qui prouve que pour tout entier naturel  $n$ ,  $10^n + 1$  est divisible par 9.
2. Prouvons que tout ensemble fini a tous ses éléments égaux :  
 Si dans tout ensemble  $E_n$  à  $n$  éléments, tous les éléments sont égaux, alors, soit  $E_{n+1}$  un ensemble à  $n+1$  éléments :

$$E_{n+1} = \{x_1, x_2, \dots, x_n, x_{n+1}\}.$$

Avec l'ensemble de  $n$  éléments  $\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ , on a, par hypothèse de récurrence :  $x_1 = x_2 = \dots = x_n$ .

Avec l'ensemble de  $n$  éléments  $\{x_2, x_3, \dots, x_{n+1}\}$ , on a, par hypothèse de récurrence :  $x_2 = x_3 = \dots = x_{n+1}$ .

Donc  $x_1 = x_2 = \dots = x_{n+1}$ .

Comme la propriété est vraie pour  $n = 1$  (cas d'un singleton), il en résulte que tout ensemble de  $n$  éléments a tous ses éléments égaux.

**Correction**

Dans le premier raisonnement, on montre bien le moteur de la récurrence :  $\mathcal{P}(n) \Rightarrow \mathcal{P}(n+1)$ .

Mais l'initialisation n'est pas démontrée ; et pour cause : elle est fausse.

Le résultat (pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ) n'est donc pas démontré (et d'ailleurs il est toujours faux).

Dans le second raisonnement, c'est plus subtil. Dans le passage  $\mathcal{P}(n) \Rightarrow \mathcal{P}(n+1)$ ,

il faut nécessairement que  $E_{n+1}$  possède au moins 3 éléments, et donc  $n \geq 2$ .

Ainsi, l'initiation ne sert à rien ici, il faut commencer par démontrer  $\mathcal{P}(2)$ .

**Savoir faire - Récurrence à plusieurs pas (ou plusieurs termes)**

Suivant la façon dont est énoncée la propriété de récurrence  $P(n)$  il peut être nécessaire

- d'initialiser la récurrence avec plusieurs ( $k$ ) valeurs de  $n$
- de supposer  $P(n), \dots, P(n+k-1)$  (il y en a aussi  $k$ ) vraies pour un certain  $n \geq 0$
- de prouver que ces  $k$  propriétés exactes entraînent  $P(n+k)$  vraie

**Savoir faire - Récurrence forte**

- Pour  $n = 0$ ,  $P(0)$  est vérifiée (avec vérification effective!)
- Supposons la propriété vérifiée **jusqu'à** un certain  $n \geq 0$  (i.e.  $P(0), P(1), \dots, P(n)$  vraies)
- Montrons que  $P(n+1)$  est vraie.

**Histoire - Citation de Henri Poincaré, La science et l'hypothèse, 1902**

« Le caractère du raisonnement par récurrence est qu'il contient, condensés, pour ainsi dire en une formule unique, une infinité de syllogismes.

Pour qu'on s'en puisse mieux rendre compte, je vais énoncer les uns après les autres ces syllogismes qui sont, si l'on veut me passer l'expression, disposés en cascade.

Ce sont bien entendu des syllogismes hypothétiques.

Le théorème est vrai du nombre 1.

Or si il est vrai de 1, il est vrai de 2.

Donc il est vrai de 2.

Or si il est vrai de 2, il est vrai de 3.

Donc il est vrai de 3, et ainsi de suite... »

On parle parfois alors de « récurrence à plusieurs pas » ou de « récurrence forte », par opposition à la récurrence dite « récurrence simple (ou faible) »).

#### Exercice

Soit  $(u_n)$  la suite définie par  $u_0 = \frac{2}{5}$ ,  $u_1 = 1$  et pour tout entier naturel  $n$ ,

$$u_{n+2} = 5u_{n+1} - 6u_n.$$

Démontrer que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $u_n = \frac{2^n + 3^n}{5}$ .

#### Correction

Nous verrons par la suite d'autre méthode que la récurrence.

En attendant, nous devons employer ici une récurrence à deux pas.

Notons pour tout entier  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\mathcal{P}_n$  : «  $u_n = \frac{2^n + 3^n}{5}$  ».

- $\frac{2^0 + 3^0}{5} = \frac{2}{5} = u_0$ , donc  $\mathcal{P}_0$  est vraie.
- $\frac{2^1 + 3^1}{5} = \frac{5}{5} = u_1$ , donc  $\mathcal{P}_1$  est vraie.
- Soit  $n \in \mathbb{N}$ , supposons que  $\mathcal{P}_n$  et  $\mathcal{P}_{n+1}$  sont vérifiées.  
 Donc  $u_{n+2} = 5 \frac{2^{n+1} + 3^{n+1}}{5} - 6 \frac{2^n + 3^n}{5} = \frac{2^n(10 - 6) + 3^n(15 - 6)}{5} = \frac{2^{n+2} + 3^{n+2}}{5}$  Donc  $\mathcal{P}_{n+2}$  est alors vraie.

Le résultat est donc bien démontré par récurrence et on peut affirmer :  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $u_n = \frac{2^n + 3^n}{5}$ .

#### Exercice

Montrer que tout entier  $n \geq 2$  se décompose en produit de nombres premiers.

#### Correction

On fait une récurrence forte.

Notons pour tout entier  $n \geq 2$ ,  $\mathcal{P}_n$  : «  $n$  se décompose en produit de nombres premiers ».

- 2 est un nombre premier donc  $\mathcal{P}_2$  est vraie.
- Soit  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq 2$  supposons que pour tout entier  $k \leq n$ ,  $\mathcal{P}_k$  est vérifiée.  
 Si  $n + 1$  est un nombre premier, alors il est le produit de nombres premiers.  
 Si  $n + 1$  n'est pas premier, il existe  $a, b \geq n$  tel que  $n + 1 = ab$ .  
 Or  $\mathcal{P}_a$  et  $\mathcal{P}_b$  sont vraies, donc on peut décomposer ces deux nombres,  
 et par produit  $n + 1$  est également le produit de nombres premiers.  
 Donc  $\mathcal{P}_{n+1}$  est alors vraie.

Le résultat est donc bien démontré par récurrence (forte) et on peut affirmer que tout entier  $n \geq 2$  se décompose en produit de nombres premiers.

#### Exercice

Montrer qu'un changement d'hypothèse de récurrence ramène une récurrence à plusieurs pas ou une récurrence forte à une récurrence faible.

#### Correction

Dans le cas d'une récurrence à  $h$  pas, on peut considérer  $\mathcal{Q}_n$  : «  $\mathcal{P}_n$  et  $\mathcal{P}_{n+1}$  et ...  $\mathcal{P}_{n+h}$  ».

Dans le cas d'une récurrence forte, on peut considérer  $\mathcal{Q}_n$  : «  $\forall k \geq n$   $\mathcal{P}_k$  ».

#### Exercice

Montrer par récurrence forte que toute suite décroissante d'entiers est stationnaire (i.e. constante à partir d'un certain rang).

#### Correction

On note, pour tout entier  $k \in \mathbb{N}$ ,  $\mathcal{P}_k$  : « si  $(u_n) \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  avec  $u_0 = k$  et  $(u_n)$  décroissante, alors  $(u_n)$  est stationnaire. »

- Si  $u_0 = 0$ , alors nécessairement, il s'agit de la suite stationnaire égal à 0, car  $0 = u_0 \geq \underbrace{u_n}_{\in \mathbb{N}} \geq 0$ .  
 Donc  $\mathcal{P}_0$  est vraie.
- Soit  $k \in \mathbb{N}$ . Supposons que pour tout  $h \geq k$ ,  $\mathcal{P}_h$  est vraie.  
 Soit  $(u_n)$  suite d'entiers, décroissante telle que  $u_0 = k + 1$ .  
 • Ou bien pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $u_n = k + 1$  et donc  $(u_n)$  est stationnaire.  
 • Ou bien il existe  $n_0 \in \mathbb{N}$  tel que  $u_{n_0} \neq k + 1$ , par décroissance,  $u_{n_0} < k + 1$ .  
 Considérons la suite (extraite)  $(v_n)$  telle que  $v_n = u_{n+n_0}$ .  
 Alors  $(v_n)$  est une suite d'entiers, décroissante de premier terme  $u_{n_0} \leq k$ .  
 On applique  $\mathcal{P}_{u_{n_0}}$  à  $(v_n)$ , qui est donc stationnaire à partir du rang  $N$ .  
 Alors  $(u_n)$  est stationnaire à partir du rang  $N + n_0$ . Donc  $\mathcal{P}_{k+1}$  est vraie.

## 4.7. Démonstration par algorithme

### Algorithme

#### ✂ Heuristique - Exploitation d'un algorithme

Un algorithme peut permettre de démontrer, constructivement, l'existence d'un certain objet (ou d'une certaine fonction).

La difficulté est plutôt de démontrer que l'algorithme :

- se termine bien
- réalise bien ce que l'on désire

#### Définition - Algorithme

Un algorithme est une suite finie de règles à appliquer dans un ordre déterminé à un nombre fini de données pour arriver avec certitude (c'est-à-dire sans indétermination ou sans ambiguïté), en un nombre fini d'étapes, à un certain résultat et cela indépendamment des données.

### Terminaison de l'algorithme

Pour démontrer que l'algorithme termine (que le nombre d'étapes est fini), on exploite un variant de boucle, en règle général, en suite d'entiers décroissante. Pour des boucles `for`, la terminaison de boucle est en règle générale immédiate.

#### ✂ Savoir faire - Démontrer qu'une boucle se termine

On identifie une expression (variable) qui :

- est entière
- décroît strictement à chaque étape de la boucle

Alors, nécessairement, la boucle se termine.

#### 🍃 Exemple - Division euclidienne

On considère le bout de programme suivant :

```
q=0
r=n
while r>=d :
    q=q+1
    r=r-d
```

Ce programme calcule le quotient  $q$  et le reste  $r$  de la division euclidienne de  $n$  par  $d$ . (A démontrer)

Mais est-ce qu'il termine bien? Oui

On constate que la suite des valeurs prises par la variable  $r$  est **strictement décroissante** de  $n$  à un nombre compris entier positif plus petit que  $d$ .

*Si la boucle ne s'arrêtait pas, alors cette suite de valeur serait infini, ce qui est impossible.*

#### Exercice

On considère le bout de programme suivant :

```
c=0
while p>0 :
    if c==0 :
        p=p-2
        c=1
    else :
        p=p+1
        c=0
```

1. Que fait ce programme ?
2. Les variables  $p$  et  $c$  sont-elles décroissantes, strictement ?
3. Montrer que la variable  $t=2p+3c$  est entière, strictement décroissante.  
En déduire la terminaison de l'algorithme.

Correction

1. On commence par faire le tableau pour comprendre, avec les premiers étapes ce qui peut se

| temps | p         | c |
|-------|-----------|---|
| 0     | p         | 0 |
| 1     | p-2       | 1 |
| 2     | p-2+1=p-1 | 0 |
| 3     | p-3       | 1 |
| 4     | p-2       | 0 |
| 5     | p-4       | 1 |

passer : Le programme donne donc pour finir  $p=0$  (condition d'arrêt) et  $c=0$ , si  $p$  est pair initialement, et  $c=1$  sinon.

2. Les variables  $p$  et  $c$  ne sont pas décroissantes.
3. Il y a deux évolutions possibles pour  $t=2p+3c$ , selon la valeur de  $c$ .
- si  $c=0$ , alors  $t=2p+3c \rightarrow 2(p-2)+3(c+1)=2p+3c-1$
  - si  $c=1$ , alors  $t=2p+3c \rightarrow 2(p+1)+3(c-1)=2p+3c-1$
- Donc la variable  $t=2p+3c$  est entière, strictement décroissante.  
L'algorithme se termine donc bien.

Correction de l'algorithme

Il faut aussi savoir **démontrer** que le programme (avec de nombreuses répétitions de la boucle) réalise se que l'on souhaite.

On utilise alors pour cela des *invariant de boucles*.

Comme son nom l'indique il s'agit d'identifier (créer) une expression-variable qui ne change pas de valeur tout au long du programme.

Puis lorsque le programme se termine, en exploitant cette expression, nous pourrons démontrer que l'on obtient bien le résultat attendu.

 **Savoir faire - Utilisation d'un invariant de boucle pour démontrer le résultat attendu**

Pour démontrer qu'une boucle réalise bien le résultat attendu,

1. on cherche une expression qui reste constante tout au long des calculs de la boucle;
2. on calcule sa valeur initiale (avant le début de la boucle);
3. on en déduit sa valeur finale;
4. enfin connaissant les valeurs finales des variables du système (testées pour la sortie de boucle), on en déduit la valeur de la variable retournée par le programme.

 **Exemple - Retour sur la division euclidienne**

Reprenons l'algorithme de la division euclidienne par soustraction successive :

```

q=0
r=n
while r>=d :
    q=q+1
    r=r-d

```

- La valeur qui n'évolue pas est  $t=dq+r$ .  
En effet, on passe à chaque boucle de  $t=dq+r \rightarrow d(q+1) + (r-d) = dq+d+r-d = dq+r$
- De plus initialement,  $t=d \times 0 + n = n$
- Et pour finir  $r$  appartient à l'intervalle  $[0, d[$ .

On a donc trouver le couple  $(q, r)$  tel que  $n=dq+r$  avec  $r \in [0, d[$ .

C'est la définition de la division euclidienne. Et le résultat obtenu est bien celui attendu.

Exercice

Montrer que le programme

```

1  def somme2(n) :
2      S=0

```

```

3   for i in range(1, n+1):
4       S=S+i**2
5   return(S)

```

calcule bien  $\sum_{i=1}^{100} i^2$

Correction

Notons  $T = S - \sum_{k=1}^{i-1} k^2$ .

Alors à chaque étape, on a  $T = S - \sum_{k=1}^{i-1} k^2 \rightarrow S + i^2 - \sum_{k=1}^i k^2 = S - \sum_{k=1}^{i-1} k^2$  Nous avons trouvé notre invariant :  $T$ .

Initialement,  $T=0$ , à la fin aussi et donc  $S = \sum_{k=1}^n k^2$

Exercice

On cherche à écrire un programme qui calcul  $n!$ .

1. Ecrire un programme avec une boucle `while`.
2. **Démontrer** que le programme se termine bien.
3. **Démontrer** que le programme effectue bien ce que l'on souhaite.

Correction

1.

```

1   def factorielle2(n):
2       """Calcul de la factorielle de n"""
3       f=1
4       k=1
5       while k<n :
6           f, k=f*(k+1), k+1
7       return(f)

```

2. Il s'agit de trouver une variable entière qui décroît strictement.  
Ici, c'est clair, il faut prendre  $k$ .  
Elle commence à  $n$ , et décroît strictement à chaque étape. Donc à partir d'un certain moment (ici  $n$  étapes, puisqu'elle diminue de 1 à chaque étape), elle est nulle ; et la boucle s'arrête bien.
3. Notons  $I = f * (k!)$ .  
A l'instant initial,  $k = n$ ,  $f = 1$  et il a pour valeur  $I = 1 * n! = n!$ .  
A chaque instant, on a  $I = f * (k!) \rightarrow (f * k)((k-1)!) = I$ . Donc  $I$  est invariant.  
Enfin, en fin de course, pour la dernière boucle,  $k = 1$ , et donc  $I = f * 1! = n!$ . Ce qui implique que  $f = n!$ .  
Le programme renvoie la valeur de  $f$ , donc c'est bien la valeur de  $n!$ .

### Proposition - Plus petit élément d'un ensemble fini

Considérons  $E$  un ensemble muni d'une relation d'ordre totale.  
Un ensemble  $A$  de  $n$  éléments de  $E$  admet un plus petit élément.

Nous allons faire la démonstration par algorithme

#### Démonstration

Soit  $A$  un ensemble fini, on peut supposer que  $A = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ .

Considérons l'algorithme :

```

a=A[1]
for k in range(n):
    if A[k]<a :
        a=A[k]
return(a)

```

L'algorithme termine car il s'agit d'une boucle `for`

Il faut montrer la correction en trouvant un invariant de boucle. On va considérer pour le tour  $k$  la proposition  $\mathcal{P}_k : \forall i \leq k, a \leq x_i, a \in A$ . Au premier tour, comme  $A[1] = x_1 = a$ ,  $\mathcal{P}_1$  est vraie.

Si  $\mathcal{P}_k$  est vraie, il en est de même de  $\mathcal{P}_{k+1}$ , selon que  $x_{k+1} < a$  ou  $x_{k+1} \geq a$ .

En bout de course, on a donc  $a \leq x_i$ , pour tout  $i \leq n$  et  $a \in A$ .

□

## 5. Bilan

### Synthèse

- ↪ En mathématiques, les raisonnements se fondent sur une vision ensembliste des objets ou des propositions. Nous faisons un premier passage, *de bon sens*, sur ce qu'est un ensemble et ce que signifie appartenir à un ensemble ou en être une partie; ce qu'est un intervalle ou un produit cartésien d'ensembles.
- ↪ Naturellement, apparaît fréquemment dans les affirmations mathématiques ensemblistes deux notions : une notion d'universalité *pour tout* et une notion d'exception *il existe*. La formalisation qui est le langage écrit des mathématiques, réserve donc deux symboles pour ces notions :  $\forall$  et  $\exists$ . On les retrouve tout le temps.
- ↪ Les mathématiques donnent des relations (de vérité?) entre les assertions. Nous voyons différentes méthodes exploitées dans *l'artisanat de la démonstration* : table de vérité (cas par cas), implication ou équivalence, analyse-synthèse, contraposée, raisonnement par l'absurde, contre-exemple ou récurrences...

### Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Montrer que  $I$  est un intervalle de  $\mathbb{R}$
- Savoir-faire - Noter les dépendances
- Savoir-faire - Montrer que  $F \subset E$
- Savoir-faire - Prouver l'égalité de deux ensembles
- Savoir-faire -  $A \Rightarrow B$ . Raisonnement direct.
- Savoir-faire -  $A \Rightarrow B$ . Raisonnement par contraposée.
- Savoir-faire -  $A \Leftrightarrow B$ . On procède en deux temps.
- Savoir-faire -  $A \Leftrightarrow B$ . On procède par équivalences connues successives.
- Truc & Astuce pour le calcul - Ne pas abuser de  $\Leftrightarrow$
- Savoir-faire - Raisonnement par l'absurde
- Savoir-faire - Analyse-Synthèse
- Savoir-faire - Utilisation d'un contre-exemple
- Savoir-faire - Rédaction d'un raisonnement par récurrence
- Savoir-faire - Récurrence à plusieurs pas (ou plusieurs termes)
- Savoir-faire - Récurrence forte
- Savoir-faire - Démontrer qu'une boucle termine
- Savoir-faire - Utilisation d'un invariant de boucle pour démontrer le résultat attendu

### Notations

| Notations                               | Définitions                              | Propriétés                                                                          | Remarques                                                                 |
|-----------------------------------------|------------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------|---------------------------------------------------------------------------|
| $\forall - \exists$                     | Pour tout (ou quel que soit) - Il existe | Les affirmations mathématiques exploitent très souvent uniquement ces deux symboles | Attention, on a $\forall a \exists b \Leftrightarrow \exists b \forall a$ |
| $A \Rightarrow B \equiv B \Leftarrow A$ | Implication de $A$ vers $B$              | $A$ est suffisante pour $B$ et $B$ est nécessaire à $A$                             | Ex : $\exists b \forall a \Rightarrow$                                    |
| $A \Leftrightarrow B$                   | $A$ et $B$ sont équivalentes             | Identique à $A \Rightarrow B \& B \Rightarrow A$                                    | Ne pas en abuser                                                          |

### Retour sur les problèmes

- 48. Quoi dire...
- 49. Ce n'est probablement pas qu'un langage, mais...
- 50. Ce n'est pas un problème



# Applications (entre ensembles)

## Résumé -

*Nous complétons quelques notions essentielles du fondement des mathématiques (formalisé non sans mal à la fin du XIX-ième siècle). Ces fondements se basent sur les ensembles et sur les applications entre ces ensembles!*

*Quelles sont les applications qui ne transforment pas trop les ensembles?*

*Les ensembles images ou réciproques (retour) permet de décrire (par des ensembles) les qualités de l'application.*

*Une application classique est l'application qui compte les éléments. On précisera ici les notions intuitives de cardinaux des ensembles ici.*

*Nous terminerons pas étudier les familles Quelques vidéos :*

- Khan Academy - Intersection et union d'ensembles - <https://www.youtube.com/watch?v=vcwMTpgNIQA>
- Canal unisciel (P. Dehornoy) - La théorie des ensembles 50 ans après Cohen - [https://www.canal-u.tv/video/institut\\_fourier/patrick\\_dehornoy\\_la\\_theorie\\_des\\_ensembles\\_cinquante\\_ans\\_apres\\_cohen.41917](https://www.canal-u.tv/video/institut_fourier/patrick_dehornoy_la_theorie_des_ensembles_cinquante_ans_apres_cohen.41917)

## Sommaire

|                                                                    |            |
|--------------------------------------------------------------------|------------|
| <b>1. Problèmes</b>                                                | <b>222</b> |
| <b>2. Applications de <math>E</math> dans <math>F</math></b>       | <b>223</b> |
| 2.1. Vocabulaire lié aux applications                              | 223        |
| 2.2. Bijections (injections et surjections)                        | 224        |
| <b>3. Image directe et image réciproque d'un ensemble</b>          | <b>228</b> |
| 3.1. Image directe                                                 | 228        |
| 3.2. Image réciproque d'un ensemble                                | 230        |
| <b>4. Fonction indicatrice</b>                                     | <b>231</b> |
| 4.1. Définition                                                    | 231        |
| 4.2. Propriétés ensemblistes et calcul avec fonctions indicatrices | 231        |
| <b>5. Cardinal d'ensemble fini</b>                                 | <b>232</b> |
| 5.1. Principe des tiroirs                                          | 232        |
| 5.2. Classe des ensembles de même cardinal                         | 233        |
| 5.3. Cardinal, fonction indicatrice et somme (finie)               | 234        |
| <b>6. Familles</b>                                                 | <b>235</b> |
| 6.1. Familles quelconques                                          | 235        |
| 6.2. Famille indexée sur $\mathbb{N}$ . Suites                     | 236        |
| <b>7. Bilan</b>                                                    | <b>239</b> |

## 1. Problèmes

### ? Problème 51 - Qualités des fonctions

Résoudre une équation, c'est trouver  $x$  (tous les  $x$ ) tel que  $f(x) = b$ , où  $b$  et  $f$  sont connus.

Il est intéressant de savoir si :

- l'équation a (au moins) une solution.
- l'équation a exactement une solution.
- l'équation a (au plus) une solution.

Evidemment, la réponse dépend de  $b$  et de  $f$ , on peut la noter  $f^{-1}(\{b\})$ , c'est un ensemble de solution (qui peut être vide) !.

Si on reprend ces trois options, qu'on généralise à tout  $b$ , on trouve 3 qualités précises de  $f$ . Comment peut-on qualifier ces trois propriétés?

### ? Problème 52 - Description d'ensemble simple

Peut-on comparer deux ensembles facilement. Pour être un tant soit peu identique, ils doivent au moins avoir le même nombre d'éléments.

Comment fait-on pour savoir cela? Quelle est la nature du lien qui unit l'un à l'autre? Existe-t-il des ensembles de référence à  $k$  éléments?

Comment calculer formellement le nombre d'éléments d'un sous-ensemble?

### ? Problème 53 - Cardinal fini. Cardinal infini

Deux ensembles sont de taille identique s'il existe une application bijective de l'un sur l'autre.

Même l'existence d'une application bijective d'un ensemble à un autre peut très bien se produire même si les ensembles ne sont pas de taille fini.

Existe-t-il des ensembles infinis de même taille? Des ensembles infinis de tailles différentes? Existe-t-il une relation d'ordre (totale?) entre les ensembles de taille infini?

### ? Problème 54 - Nombres rationnels

Quelles sont les caractéristiques de l'application :  $\varphi : \mathbb{Z} \times \mathbb{N}^* \rightarrow \mathbb{Q}$ ,  $(a, b) \mapsto \frac{a}{b}$ ?

### ? Problème 55 - Famille $(O_i)_{i \in I}$

Lorsqu'une application dépend d'un nombre réel, on note  $f : x \mapsto \dots$  cette application.

Lorsqu'elle dépend d'un nombre entier naturel, on la note  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ .

Existe-t-il une notation officielle pour une application qui dépend d'un ensemble  $I$  de points. Et comment on appelle cette application : fonction, suite, autre chose?

## 2. Applications de $E$ dans $F$

Il s'agit ici de donner une théorie plus précise sur les fonctions.

### 2.1. Vocabulaire lié aux applications

#### ✍️ Heuristique - Application (définition non formelle)

Une application d'un ensemble  $E$  dans un ensemble  $F$  est un "procédé" qui associe à chaque élément  $x \in E$  un élément  $f(x) \in F$ . Une telle application est notée

$$f: E \rightarrow F \\ x \mapsto f(x)$$

$f(x)$  est appelé image de  $x$  par  $f$ ;

l'ensemble  $E$  est appelé ensemble de départ de l'application  $f$ ;

l'ensemble  $F$  est appelé ensemble d'arrivée de  $f$ .

On a donc une application de  $E$  dans  $F$  dès qu'à tout élément  $x \in E$  on peut associer sans ambiguïté un élément  $f(x) \in F$  (c'est-à-dire s'il y en a un et un seul possible).

Une application est donc déterminée par la donnée des couples  $(x, f(x))$  où  $x$  parcourt  $E$ , d'où la définition plus formelle :

#### Définition - Application

Soient  $E$  et  $F$  deux ensembles et  $\mathcal{G} \subset E \times F$  vérifiant

$$\forall x \in E, \exists ! y \in F, (x, y) \in \mathcal{G}.$$

La donnée d'un tel triplet  $(E, F, \mathcal{G})$  s'appelle une application de  $E$  dans  $F$ .

On note

$$f: E \rightarrow F \\ x \mapsto y = f(x)$$

où  $y$  est l'unique élément de  $F$  vérifiant  $(x, y) \in \mathcal{G}$ .

$\mathcal{G}$  s'appelle le graphe de l'application. On le note souvent  $\Gamma_f$ .

On a donc  $\Gamma_f = \{(x, y) \in E \times F \mid y = f(x)\} = \{(x, f(x)) \mid x \in E\}$ .



#### Remarque - Fonctions ou applications?

D'après la définition, une fonction définie sur  $E$ , à valeurs dans  $F$ , est une application de  $E$  dans  $F$ .

De cette définition découle le résultat suivant :

#### ✍️ Savoir faire - Montrer une égalité de deux fonctions

Soient  $f: E \rightarrow F$  et  $g: E' \rightarrow F'$  deux applications.  $f$  et  $g$  sont égales si et seulement si :

- $E = E'$  (même ensemble de départ),
- $F = F'$  (même ensemble d'arrivée),
- $\forall x \in E, f(x) = g(x)$ .

#### Définition - Ensemble de fonctions

On notera  $\mathcal{F}(E, F)$  (on trouve aussi les notations  $\mathcal{A}(E, F)$  ou  $F^E$ ) l'ensemble des applications (ou fonctions) de  $E$  dans  $F$ .



#### Exemple - Classiques

- Pour tout ensemble  $E$ , l'application  $x \mapsto x$  de  $E$  dans lui-même est appelée application identité de  $E$  et notée  $Id_E$ , son graphe est la diagonale de  $E^2$ .
- Soient  $E$  et  $F \neq \emptyset$  deux ensembles, et  $a \in F$ . L'application  $x \mapsto a$  de  $E$  dans  $F$  s'appelle une application constante, son graphe est  $E \times \{a\}$ .

— Soient  $E_1, \dots, E_n$  des ensembles. Pour chaque  $i \in \{1, \dots, n\}$  l'application

$$p_i : E_1 \times \dots \times E_n \rightarrow E_i \\ (x_1, \dots, x_n) \mapsto x_i$$

s'appelle la  $i$ -ième projection ou la  $i$ -ième application coordonnée.

### Définition - Restriction et prolongement

Soit  $f : E \rightarrow F$  une application.

— Soit  $A \subset E$ . La restriction de  $f$  à  $A$ , notée  $f|_A$ , est l'application

$$f|_A : A \rightarrow F \\ x \mapsto f(x)$$

— Si  $E \subset B$ , une application  $\tilde{f} : B \rightarrow F$  est **un** prolongement à  $B$  de l'application  $f$  si  $\tilde{f}|_E = f$ , c'est-à-dire si  $\forall x \in E, \tilde{f}(x) = f(x)$ .

### Définition - Composée

Soient deux applications  $f : E \rightarrow F, g : F \rightarrow G$ . On définit l'application composée, notée  $h = g \circ f$ , de  $E$  dans  $G$  par

$$\forall x \in E, h(x) = g(f(x))$$



### Exemple - Identité

Si on a une application  $f : E \rightarrow F$ , alors  $Id_F \circ f = f$  et  $f \circ Id_E = f$ .



### Remarque - Représentation

Il est parfois utile de représenter les applications par un graphe.



### Attention - Non commutativité

En général, même lorsque les deux applications  $g \circ f$  et  $f \circ g$  ont un sens, elles sont différentes.

### Proposition - Associativité de $\circ$

Pour trois applications  $E \xrightarrow{f} F \xrightarrow{g} G \xrightarrow{h} H$  on a

$$h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f.$$

On peut donc noter  $h \circ g \circ f$ .

### Démonstration

$h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$  sont toutes deux des applications de  $E$  dans  $H$ .

Soit  $x \in E$ ,

$$[h \circ (g \circ f)](x) = h(g(f(x))) = (h \circ g)(f(x)) = [(h \circ g) \circ f](x)$$

□

## 2.2. Bijections (injections et surjections)

### Applications injectives ou surjectives



### Heuristique - Résoudre une équation

Une fonction est de la forme :  $E \xrightarrow{f} F$ . A tout  $x$  de  $E$ ,  $f$  donne une valeur de  $F$ . Résoudre une équation est toujours le problème inverse :

Sont données :  $E \xrightarrow{f} F$  et  $b \in F$ . Il s'agit de trouver  $x \in E$  tel que  $f(x) = b$ .

Les questions naturelles sont les suivantes :

- Cette équation admet-elle (au moins) une solution ?
- Cette équation admet-elle au plus une solution ?

— Cette équation admet-elle exactement une solution? Ce qui évite les quiproquos...

**Définition - Injection et surjection**

Soit  $f : E \rightarrow F$  une application. On dit que

- $f$  est injective (est une injection) si  $\forall (x, x') \in E^2, f(x) = f(x') \Rightarrow x = x'$ ;
- $f$  est surjective (est une surjection) si  $\forall y \in F, \exists x \in E \mid y = f(x)$ .

**✦ Pour aller plus loin - Exemples**

Donner  $E, F, f$  et  $b$  pour les équations :

- $y' + y = x$
- $x^2 + 3x - 4 = 2$
- $\begin{cases} 2x + y = 1 \\ x - y = 2 \end{cases}$

**Remarque - Notation**

On pourra noter  $f : E \hookrightarrow F$  pour exprimer que  $f$  est une application injective de  $E$  sur  $F$ .

On pourra noter  $f : E \twoheadrightarrow F$  pour exprimer que  $f$  est une application surjective de  $E$  sur  $F$ .

Comment écrire une flèche de bijection?  $E \xleftrightarrow{\quad} F$

**Exercice**

Montrer que  $f$  est injective ssi  $\forall b \in F, f(x) = b$  admet au plus une solution.

Montrer que  $f$  est surjective ssi  $\forall b \in F, f(x) = b$  admet toujours (au moins) une solution.

**Correction**

Supposons  $f$  injective.

Si  $f(x) = b$  admet deux solutions  $x_1$  et  $x_2$ , alors  $f(x_1) = f(x_2)$ , impossible si  $f$  injective.

Si  $\forall b \in F, f(x) = b$  admet au plus une solution, alors  $f(x) = f(x') (= b)$  donc  $x = x'$  *prime*

La deuxième équivalence correspond exactement à la définition de la surjection.

**Savoir faire - Autres formulations équivalentes (injectivité, surjectivité)**

Il y a différentes façons équivalentes de formuler ces propriétés :

- Dire que  $f$  est injective revient à dire (par contraposée) que :

$$\forall (x, x') \in E^2, x \neq x' \Rightarrow f(x) \neq f(x')$$

c'est-à-dire que deux éléments distincts de l'ensemble de départ ont des images distinctes.

- Dire que  $f$  est surjective revient à dire que tout élément de l'ensemble d'arrivée possède au moins un antécédent.



**Exemple** -  $x \mapsto x^2, \quad x \mapsto x^3, \quad x \mapsto \sin x$

Les applications de  $\mathbb{R}$  dans  $\mathbb{R}$  suivantes sont-elles injectives? surjectives?

$$f_1 : x \mapsto x^2, \quad f_2 : x \mapsto x^3, \quad f_3 : x \mapsto \sin x$$

$f_1$  n'est ni injective ni surjective de  $\mathbb{R}$  sur  $\mathbb{R}$ , elle est surjective de  $\mathbb{R}$  sur  $\mathbb{R}_+$ , puis même injective de  $\mathbb{R}_+$  sur  $\mathbb{R}_+$  ou de  $\mathbb{R}_-$  sur  $\mathbb{R}_+$ .

$f_2$  est injective et surjective de  $\mathbb{R}$  sur  $\mathbb{R}$ .

$f_3$  est ni injective ni surjective de  $\mathbb{R}$  sur  $\mathbb{R}$ , elle est surjective de  $\mathbb{R}$  sur  $[-1, 1]$ , puis même injective de  $[\frac{\pi}{2} + k\pi, \frac{\pi}{2} + (k+1)\pi]$  sur  $[-1, 1]$ .

**Exercice**

L'application

$$\begin{aligned} f : \mathbb{R}^2 &\rightarrow \mathbb{R}^2 \\ (x, y) &\mapsto (x - y, 2x + y) \end{aligned}$$

est-elle injective? surjective?

Mêmes questions avec

$$\begin{aligned} f : \mathbb{R}^2 &\rightarrow \mathbb{R}^3 \\ (x, y) &\mapsto (x - y, 2x + y, x - 3y) \end{aligned}$$

**Correction**

$$(x - y, 2x + y) = (a, b) \iff (x, y) = \left(\frac{a+b}{3}, \frac{b-2a}{3}\right).$$

Donc  $f$  est injective et surjective.

$$(x - y, 2x + y, x - 3y) = (a, b, c) \iff (x, y) = \left(\frac{a+b}{3}, \frac{b-2a}{3}\right) \text{ avec } c = \frac{7a-2b}{3}.$$

Donc  $f$  est injective mais pas surjective (si  $c \neq \frac{7a-2b}{3}$ , pas de solution...).

Nous ferons plus tard une étude plus complète de l'étude des systèmes linéaires.

### Exercice

$$f: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}^* \\ z \mapsto \exp z$$

est-elle injective ? surjective ?

### Correction

Elle n'est pas injective :  $1 = e^0 = e^{2i\pi}$ .

En revanche,  $\exp$  est bien surjective de  $\mathbb{C}$  sur  $\mathbb{C}^*$ . En effet, si  $z = \rho e^{i\theta} \neq 0$ ,  
 $\exp(\ln(\rho) + i\theta) = \exp^{\ln \rho} e^{i\theta} = z$ .



### Remarque - Les ensembles qui sont importants !

On remarquera que :

- c'est l'ensemble de départ joue un rôle important pour l'injectivité,
- c'est l'ensemble d'arrivée joue un rôle important dans la surjectivité.

### Heuristique - Stratégies

Soit  $f: E \rightarrow F$ . Il est pratique que  $f$  soit bijective, mais cela ne nous appartient pas en règle générale.

Toutefois, il est possible de rendre :

- $f$  surjective en restreignant « simplement » l'ensemble d'arrivée à  $f(E)$ .
- $f$  injective en restreignant l'ensemble de départ, ou plus fréquemment en considérant non plus  $f: E \rightarrow F$ , mais  $\hat{f}: \frac{E}{\mathcal{R}_f} \rightarrow F, \bar{x} \mapsto f(x)$ .

### Exercice

Montrer que pour cette dernière stratégie, la fonction  $\hat{f}$  est bien définie et qu'elle est injective

### Correction

Si  $\bar{x} = \bar{y}$ , alors  $f(x) = f(y)$  et donc il n'y a pas de problème pour écrire  $\hat{f}(\bar{x})$ .

Elle est injective, car si  $\hat{f}(\bar{x}) = \hat{f}(\bar{x}')$ , alors  $f(x) = f(x')$  et donc  $x \mathcal{R}_f x'$  et donc  $\bar{x} = \bar{x}'$ .

### Théorème - Propriétés des composées

Soient  $f: E \rightarrow F$  et  $g: F \rightarrow G$  deux applications.

Si  $f$  et  $g$  sont injectives (respectivement surjectives), alors  $g \circ f$  est injective (resp. surjective).

### Démonstration

Supposons que  $f$  et  $g$  sont injectives.

Soient  $x, x' \in E$  tel que  $g \circ f(x) = g \circ f(x')$ .

Par injectivité de  $g: f(x) = f(x')$

Par injectivité de  $f: x = x'$

Donc  $g \circ f$  est injective.

Supposons que  $f$  et  $g$  sont surjectives.

Soit  $y \in G$ ,

par surjectivité de  $g$ , il existe  $u \in F$  tel que  $g(u) = y$ .

par surjectivité de  $f$ , il existe  $x \in E$  tel que  $f(x) = u$ .

Donc  $g \circ f(x) = g(f(x)) = g(u) = y$

Donc  $g \circ f$  est surjective.

□

### Exercice

Soient  $f: E \rightarrow F$  et  $g: F \rightarrow G$  deux applications. Montrer que :

- si  $g \circ f$  est injective, alors  $f$  est injective ;
- si  $g \circ f$  est surjective, alors  $g$  est surjective.

### Correction

Supposons que  $g \circ f$  est injective.

Soient  $x, x' \in E$  tel que  $f(x) = f(x')$ .

alors  $g(f(x)) = g(f(x'))$ , donc  $x = x'$  car  $g \circ f$  injective.

Par conséquent  $f$  est injective.

Supposons que  $g \circ f$  est surjective.

Soit  $y \in G$ . Alors il existe  $x \in E$  tel que  $g \circ f(x) = y$ .

donc avec  $X = f(x)$ , on a  $g(X) = y$ .

Par conséquent  $g$  est surjective.

**Applications bijectives**

Pour que l'équation  $f(x) = b$  admette une unique solution, quel que soit  $b \in F$ , il faut (et il suffit) que  $f$  soit bijective :

**Définition - Application bijective**

Soit  $f : E \rightarrow F$  une application. On dit que  $f$  est bijective (ou est une bijection) de  $E$  sur  $F$  si  $f$  est injective et surjective.

Dire que  $f$  est bijective revient à dire que :

$$\forall y \in F, \exists ! x \in E \quad \text{tel que} \quad y = f(x)$$

c'est-à-dire que tout élément de l'ensemble d'arrivée possède un et un seul antécédent.

**Définition - Application réciproque**

Soit  $f$  une bijection de  $E$  sur  $F$ , on définit une application  $g$  par

$$\begin{aligned} g : F &\rightarrow E \\ y &\mapsto x \quad | y = f(x) \text{ (unique antécédent de } y \text{ par } f) \end{aligned}$$

Cette application  $g$  est elle-même bijective et appelée bijection réciproque de  $f$ , et notée  $f^{-1}$ .

**Démonstration**

Il faut montrer que  $g$  ainsi définie est bien bijective.

Soit  $x \in E$ , alors prenons  $y = f(x)$ , on a donc  $g(y) = x$ . Donc  $g$  est surjective.

Si  $g(y) = g(y') = x$ , alors cela signifie que  $y = f(x) = y'$ . Donc  $g$  est injective.  $\square$

**✂ Savoir faire - Critère pour montrer la bijectivité**

Soient  $f : E \rightarrow F$  et  $g : F \rightarrow E$  deux applications telles que  $g \circ f = Id_E$  et  $f \circ g = Id_F$ .

Alors  $f$  et  $g$  sont bijectives et  $g = f^{-1}$

**Exercice**

Soit

$$f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \\ n \mapsto n+1 \quad \text{et} \quad n \mapsto \begin{cases} 0 & \text{si } n=0 \\ n-1 & \text{si } n \neq 0 \end{cases}$$

Etudier l'injectivité et la surjectivité des applications  $f$  et  $g$ .

Déterminer les applications  $g \circ f$  et  $f \circ g$ . Conclusion ?

**Correction**

$g(0) = g(1) = 0$ , donc  $g$  n'est pas injective (donc pas bijective).

0 n'a pas d'antécédent par  $f$ , donc  $f$  n'est pas surjective (ni bijective).

Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $g \circ f(n) = n$  en revanche  $f \circ g(n) = n$  pour  $n \neq 0$ , mis  $f \circ g(0) = f(0) = 1$ .

Conclusion : il faut bien les deux conditions  $f \circ g = Id_F$  ET  $g \circ f = Id_E$  pour affirmer la bijectivité.

**Proposition - Relation entre  $f$  et  $f^{-1}$** 

Si  $f$  est une bijection de  $E$  sur  $F$ , on a

$$\forall x \in E, (f^{-1} \circ f)(x) = x \quad \text{soit } f^{-1} \circ f = Id_E;$$

$$\forall y \in F, (f \circ f^{-1})(y) = y \quad \text{soit } f \circ f^{-1} = Id_F;$$

$$y = f(x) \iff x = f^{-1}(y);$$

$$(f^{-1})^{-1} = f.$$

Démonstration

Soit  $x \in E$ , avec  $y = f(x)$ , on  $f^{-1}(f(x)) = f^{-1}(y) = x$  car  $y = f(x)$ . Donc  $f^{-1} \circ f = Id_E$ .  
Soit  $y \in F$ , notons  $x = f^{-1}(y)$ , donc  $y = f(x)$  et ainsi :  $f(f^{-1}(y)) = f(x) = y$ . Donc  $f \circ f^{-1} = Id_F$ .  
L'équivalence proposée découle de la définition.  
 $(f^{-1})^{-1} : E \rightarrow F, z \mapsto y$  tel que  $f^{-1}(y) = z$ , i.e.  $y = f(z)$ . Ainsi  $\forall z \in E, (f^{-1})^{-1}(z) = f(z)$ .  $\square$

Exercice

Soit

$$\begin{aligned} f : \mathbb{C} \setminus \{i\} &\rightarrow \mathbb{C} \\ z &\mapsto \frac{z+2i}{z-i} \end{aligned}$$

Montrer que l'on peut trouver  $F \subset \mathbb{C}$  tel que l'application  $\hat{f}$  de  $\mathbb{C} \setminus \{i\}$  dans  $F$  définie par  $\hat{f}(z) = f(z)$  soit une bijection. Déterminer sa bijection réciproque.

Correction

$f(z) = Z \iff \frac{z+2i}{z-i} = Z \iff z+2i = Z(z-i) \iff z(1-Z) = -2i - Zi \iff z = \frac{(Z+2)i}{Z-1}$ .  
Donc si  $Z \neq 1$ ,  $f(z) = Z \implies h(Z) = z$ , avec  $h : Z \mapsto \frac{(Z+2)i}{Z-1}$ .  
Ainsi  $\hat{f} : \mathbb{C} \setminus \{i\} \rightarrow \mathbb{C} \setminus \{1\}, z \mapsto f(z)$  est bijective et admet une application réciproque :  $\hat{h}$ .  
Il est possible de donner une interprétation géométrique à ce calcul.

**Théorème - Bijection réciproque d'une composée**  
Si  $f : E \rightarrow F$  et  $g : F \rightarrow G$  sont deux bijections, alors  $g \circ f$  est une bijection et

$$(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}.$$

Démonstration

$(f^{-1} \circ g^{-1}) \circ (g \circ f) = f^{-1} \circ g^{-1} \circ g \circ f = f^{-1} \circ f = Id_E$ .  
 $(g \circ f) \circ (f^{-1} \circ g^{-1}) = g \circ f \circ f^{-1} \circ g^{-1} = g \circ g^{-1} = Id_F$ .  
On a ainsi et la bijectivité de  $g \circ f$  et la valeur de  $(g \circ f)^{-1}$ .  $\square$

3. Image directe et image réciproque d'un ensemble

**Heuristique - Si les applications ne sont pas bijectives**  
Si  $f : E \rightarrow F$  n'est pas bijective, peut-on néanmoins trouver « comme » une application réciproque.  
On a vu que tout n'est pas perdu, à condition de limiter l'ensemble de départ (pour tenter de gagner l'injectivité) et de réduire l'ensemble d'arrivée (pour gagner la surjectivité).  
Dans le premier cas, on s'intéressera à l'ensemble réciproque de  $F$  par  $f$ , c'est un sous-ensemble de  $E$ .  
Dans le second cas, on s'intéressera à l'ensemble image de  $E$  par  $f$ , c'est un sous-ensemble de  $F$ .

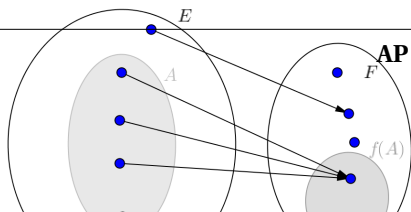
3.1. Image directe

**Définition - Ensemble image**  
Soit  $f : E \rightarrow F$  une application.  
L'ensemble des éléments de  $F$  qui admettent un antécédent par  $f$  est une partie de  $F$  appelée ensemble image ou image de  $f$  et notée  $\text{Im } f$  :

$$\text{Im } f = \{y \in F \mid \exists x \in E, y = f(x)\}.$$

**Remarque - Autre écriture**  
On peut écrire  $\text{Im } f = \{f(x) \mid x \in E\}$

**Représentation - Image directe**  
Avec un graphe :



**Pour aller plus loin**  
Comme le montre l'exercice, la stabilité pour les transformations de Möbius  $\frac{az+b}{cz+d}$  (réciproquement) est une propriété très étudiée : en fait, c'est le rapport! Notons que dans ce cas, on définit  $\overline{\infty} = \mathbb{C} \cup \{\infty\}$ .



**Savoir faire - Critère de surjectivité.**

On a donc

$$f \text{ surjective} \Leftrightarrow \text{Im } f = F$$

Et toute application  $f : E \rightarrow F$  définit une surjection en restreignant l'ensemble d'arrivée, c'est à dire en considérant l'application de  $E$  dans  $\text{Im } f$  qui à  $x$  associe  $f(x)$  (que l'on continue usuellement à noter  $f$ , on dit alors que  $f$  est surjective de  $E$  sur  $\text{Im } f$ ).

**Définition - Image directe**

Soient  $f : E \rightarrow F$  une application et  $A \subset E$ . On appelle image (directe) de  $A$  par  $f$  la partie de  $F$ , notée  $f(A)$ , définie par

$$f(A) = \{y \in F \mid \exists x \in A; y = f(x)\} = \{f(x) \mid x \in A\} = \{f(x); x \in A\}.$$

**Remarque - Autres notations en exploitant  $\text{Im } f$** 

On constate que l'on a également  $\text{Im } f = f(E)$ .

Donc  $f$  est surjective si et seulement si  $f(E) = F$ .

Et  $f(A) = \text{Im } f|_A$ .

**Savoir faire - Montrer que  $y \in f(A)$** 

| Pour montrer que  $y \in f(A)$  il faut trouver  $x \in A$  tel que  $f(x) = y$ .

**Proposition - Stabilité et image**

Soit  $f : E \rightarrow F$  une application et  $A_1, A_2 \subset E$ . Alors

$$A_1 \subset A_2 \Rightarrow f(A_1) \subset f(A_2);$$

$$f(A_1 \cup A_2) = f(A_1) \cup f(A_2);$$

$$f(A_1 \cap A_2) \subset f(A_1) \cap f(A_2).$$

**Démonstration**

Supposons que  $A_1 \subset A_2$ ,

Soit  $y \in f(A_1)$ , alors il existe  $x \in A_1$  tel que  $y = f(x)$ .

Mais  $x \in A_2$  également, donc  $y = f(x) \in f(A_2)$ .

Donc  $f(A_1) \subset f(A_2)$ .

Soit  $y \in f(A_1 \cup A_2)$  donc il existe  $x \in A_1 \cup A_2$  tel que  $y = f(x)$ .

donc il existe  $x \in A_1$  tel que  $y = f(x)$  ou  $x \in A_2$  tel que  $y = f(x)$

donc  $y \in f(A_1)$  ou  $y \in f(A_2)$  i.e.  $y \in f(A_1) \cup f(A_2)$ .

Réciproquement, soit  $y \in f(A_1) \cup f(A_2)$ .

donc  $y \in f(A_1)$  ou  $y \in f(A_2)$

donc il existe  $x_1 \in A_1$  tel que  $y = f(x_1)$  ou  $x_2 \in A_2$  tel que  $y = f(x_2)$

donc il existe  $x_1 \in A_1 \cup A_2$  tel que  $y = f(x_1)$  ou  $x_2 \in A_2 \cup A_1$  tel que  $y = f(x_2)$

dans tous les cas  $y \in f(A_1 \cup A_2)$ .

Soit  $y \in f(A_1 \cap A_2)$  donc il existe  $x \in A_1 \cap A_2$  tel que  $y = f(x)$ .

donc il existe  $x \in A_1$  tel que  $y = f(x)$  et  $x \in A_2$  tel que  $y = f(x)$

donc  $y \in f(A_1)$  et  $y \in f(A_2)$  i.e.  $y \in f(A_1) \cap f(A_2)$ .  $\square$

**Attention - Une seule inclusion pour l'intersection!**

On fera bien attention qu'il n'y a pas l'égalité :  $f(A_1 \cap A_2) = f(A_1) \cap f(A_2)$

Pour se convaincre on peut penser au cas où  $A_1 \cap A_2 = \emptyset$ .

Par exemple, avec  $f : x \mapsto x^2$ ,  $A_1 = [-2, -1]$  et  $A_2 = [1, 2]$ ,

alors  $f(A_1 \cap A_2) = f(\emptyset) = \emptyset$ , et  $f(A_1) \cap f(A_2) = [1, 4] \cap [1, 4] = [1, 4]$

**Pour aller plus loin - Suite de la forme**  
 $u_{n+1} = f(u_n)$

Pour les suites définies par récurrence par une fonction  $f$  itérée, ces notions de partie stable (souvent intervalle) ou de points fixes sont très importants. Nous reviendrons sur ces notions

**Définition - Partie stable et application induite**

Soit  $f : E \rightarrow E$  une application. On dit qu'une partie  $A$  de  $E$  est stable par  $f$  si  $f(A) \subset A$ .

On appelle application induite par  $f$  sur  $A$  l'application

$$\begin{aligned} A &\rightarrow A \\ x &\mapsto f(x) \end{aligned}$$

**Exemple - Point fixe**

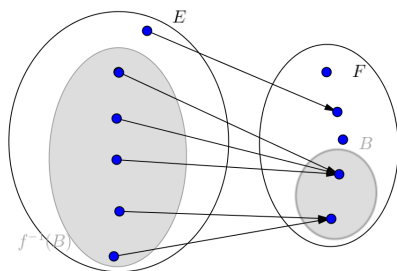
Par exemple pour  $x \in E$ , le singleton  $\{x\}$  est stable si et seulement si  $f(x) = x$ , c'est-à-dire si  $x$  est un *point fixe* de  $f$ .

**3.2. Image réciproque d'un ensemble****Définition - Image réciproque**

Soient  $f : E \rightarrow F$  une application et  $B \subset F$ . On appelle image réciproque de  $B$  par  $f$  la partie de  $E$ , notée  $f^{-1}(B)$  (ou  $[f \in B]$  en probabilité), définie par

$$f^{-1}(B) = \{x \in E \mid f(x) \in B\}.$$

C'est donc l'ensemble formé des antécédents par  $f$  des éléments de  $B$ .

**Représentation - Image réciproque**  
Avec un graphe :**Exemple - Pour  $x \mapsto x^2$  et  $x \mapsto \exp x$** 

Par exemple pour

$$\begin{aligned} f : \mathbb{R} &\rightarrow \mathbb{R} \\ x &\mapsto x^2 \end{aligned}$$

on a  $f^{-1}(\{0, 4\}) = \{-2, 0, 2\}$ ,  $f^{-1}(\{4\}) = \{-2, 2\}$ ,  $f^{-1}([-1, 4]) = [-2, 2]$  et pour

$$\begin{aligned} g : \mathbb{C} &\rightarrow \mathbb{C} \\ z &\mapsto \exp z \end{aligned}$$

on a  $g^{-1}(\{0\}) = \emptyset$ ,  $g^{-1}(\{1\}) = \{2ik\pi \mid k \in \mathbb{Z}\}$ ,  $g^{-1}(\mathbb{R}) = \{L + 2ik\pi \mid L \in \mathbb{R}, k \in \mathbb{Z}\}$

**Attention - Ne pas confondre la fonction  $f^{-1}$  et l'ensemble  $f^{-1}(B)$** 

Il s'agit d'une notation qui ne demande pas que  $f$  soit bijective. (voir l'exemple précédent)

**Savoir faire - Montrer que  $x \in f^{-1}(B)$** 

Pour montrer que  $x \in f^{-1}(B)$  il faut montrer que  $f(x) \in B$ .

**Exemple - Fonction sin**

Soit

$$\begin{aligned} f : \mathbb{R} &\rightarrow \mathbb{R} \\ x &\mapsto \sin x \end{aligned}$$

Déterminer, si cela a un sens :  $f(0)$ ;  $f(\{0\})$ ;  $f([0, \pi])$ ;  $f(\mathbb{R})$ ;  $f^{-1}(0)$ ;  $f^{-1}(\{0\})$ ;  $f^{-1}([0, +\infty])$ .

$f(0) = 0$ ;  $f(\{0\}) = \{0\}$ ;  $f([0, \pi]) = [0, 1]$ ;  $f(\mathbb{R}) = [-1, 1]$ ;  $f^{-1}(0)$  pas de sens;

$$f^{-1}(\{0\}) = \pi\mathbb{Z}; \quad f^{-1}([0, +\infty]) = \bigcup_{k \in \mathbb{Z}} [2k\pi, (2k+1)\pi].$$

**Remarque - Et si  $f$  est bijective**

Soit  $f : E \rightarrow F$  une bijection. Pour  $B \subset F$  la notation  $f^{-1}(B)$  n'est pas ambiguë.

En effet, ici  $f^{-1}$  existe, et  $f^{-1}(B)$  est l'image de  $B$  par  $f^{-1}$ . Donc

$$\begin{aligned} f^{-1}(B) &= \text{Im } f^{-1}|_B = \{f^{-1}(y), y \in B\} = \{x \in E \mid \exists y \in B, x = f^{-1}(y)\} \\ &= \{x \in E \mid f(x) \in B\} = f^{-1}(B) \end{aligned}$$

**Proposition - Stabilité et image réciproque**

Soit  $f : E \rightarrow F$  une application et  $B_1, B_2 \subset F$ . Alors

$$B_1 \subset B_2 \Rightarrow f^{-1}(B_1) \subset f^{-1}(B_2);$$

$$f^{-1}(B_1 \cap B_2) = f^{-1}(B_1) \cap f^{-1}(B_2);$$

$$f^{-1}(B_1 \cup B_2) = f^{-1}(B_1) \cup f^{-1}(B_2).$$

**Démonstration**

Supposons que  $B_1 \subset B_2$ ,

Soit  $x \in f^{-1}(B_1)$ , alors  $f(x) \in B_1 \subset B_2$  Donc  $x \in f^{-1}(B_2)$

Donc  $f^{-1}(B_1) \subset f^{-1}(B_2)$ .

On peut reconduire le même genre de démonstration que plus haut. Ou autre :

$$\begin{aligned} f^{-1}(B_1 \cap B_2) &= \{x \in E \mid f(x) \in B_1 \cap B_2\} = \{x \in E \mid f(x) \in B_1 \text{ et } f(x) \in B_2\} \\ &= \{x \in E \mid x \in f^{-1}(B_1) \text{ et } x \in f^{-1}(B_2)\} = f^{-1}(B_1) \cap f^{-1}(B_2) \end{aligned}$$

(On a directement l'égalité sans faire la double inclusion).

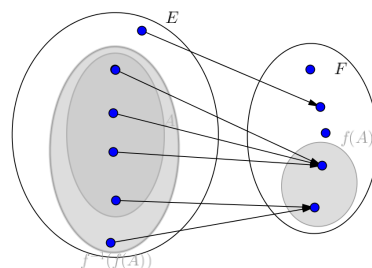
De même :

$$\begin{aligned} f^{-1}(B_1 \cup B_2) &= \{x \in E \mid f(x) \in B_1 \cup B_2\} = \{x \in E \mid f(x) \in B_1 \text{ ou } f(x) \in B_2\} \\ &= \{x \in E \mid x \in f^{-1}(B_1) \text{ ou } x \in f^{-1}(B_2)\} = f^{-1}(B_1) \cup f^{-1}(B_2) \end{aligned}$$

□

**\* Représentation - Image directe et réciproque**

Avec un graphe :

**⚠ Attention - Attention  $f^{-1}(f(A)) \neq A$  et  $f(f^{-1}(B)) \neq B$** 

Le schéma montre sur un exemple qu'on a pas l'égalité...

On a au mieux :  $A \subset f^{-1}(f(A))$  et  $f(f^{-1}(B)) \subset B$

**Exercice**

Démontrer ces inclusions. Donner des contre-exemple de l'inclusion réciproque

**Correction**

Soit  $x \in A$ , alors  $f(x) \in f(A)$  et donc  $x \in f^{-1}(f(A))$ .

De même si  $y \in f(f^{-1}(B))$ , alors il existe  $x \in f^{-1}(B)$  tel que  $y = f(x)$ .

Mais comme  $x \in f^{-1}(B)$ , cela signifie que  $f(x) \in B$ , donc  $y = f(x) \in B$ .

Prenons  $f : x \mapsto x^2$ ,  $A = [0, 2]$ ,  $f(A) = [0, 4]$  et  $f^{-1}(f(A)) = [-2, 2] \supset A$ .

C'est un problème d'injectivité. De même avec  $B = [-1, 2]$ ,  $f^{-1}(B) = [-\sqrt{2}, \sqrt{2}]$ ,  $f(f^{-1}(B)) = [0, 2] \subset B$ . C'est un problème de surjectivité.

**4. Fonction indicatrice****4.1. Définition****Définition - Fonction indicatrice**

Soit  $E$  un ensemble. Pour  $A \subset E$ , on appelle fonction indicatrice de  $A$  l'application de  $E$  dans  $\mathbb{R}$ , notée  $\mathbb{1}_A$  ou  $\chi_A$ , définie par

$$\forall x \in E, \mathbb{1}_A(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \in A \\ 0 & \text{si } x \notin A \end{cases}$$

**Remarque - Pourquoi et comment exploiter une telle fonction ?**

Cela permet de représenter certaines fonctions définies par morceaux par une seule expression (très utile en probabilités) sur  $\mathbb{R}$ , par exemple la loi uniforme sur  $[a, b]$

a pour densité  $\frac{1}{b-a} \mathbb{1}_{[a,b]}$  et la loi exponentielle de paramètre  $\lambda$  a pour densité la fonction définie sur  $\mathbb{R}$  par  $t \mapsto \lambda e^{-\lambda t} \mathbb{1}_{[0, +\infty[}(t)$ .

Cela permet également de ramener certaines égalités d'ensemble à des calculs sur les fonctions.

**4.2. Propriétés ensemblistes et calcul avec fonctions indicatrices**

**Proposition - Propriété essentielle de la fonction indicatrice**  
Soient  $A$  et  $B$  deux parties de  $E$ . Alors

$\mathbb{1}_A \leq \mathbb{1}_B \Leftrightarrow A \subset B$

$\mathbb{1}_A = \mathbb{1}_B \Leftrightarrow A = B$  (d'où le nom de fonction caractéristique);

$\mathbb{1}_{\complement_E A} = 1 - \mathbb{1}_A$ ;

$\mathbb{1}_{A \cap B} = \mathbb{1}_A \times \mathbb{1}_B$ ;

$\mathbb{1}_{A \cup B} = \mathbb{1}_A + \mathbb{1}_B - \mathbb{1}_A \times \mathbb{1}_B$ .

Exercice

Soit  $E$  un ensemble. Pour deux parties  $A$  et  $B$  de  $E$ , on appelle différence symétrique de ces deux parties la partie de  $E$  définie par

$$A \Delta B = (A \cup B) \setminus (A \cap B).$$

Comment exprimer la fonction indicatrice de  $A \Delta B$  à l'aide des fonctions indicatrices de  $A$  et  $B$  ?

En déduire que pour trois parties  $A, B, C$  de  $E$ , on a  $(A \Delta B) \Delta C = A \Delta (B \Delta C)$ .

Correction

$\mathbb{1}_{A \Delta B} = \mathbb{1}_{A \cup B} - \mathbb{1}_{A \cap B} = \mathbb{1}_A + \mathbb{1}_B - 2\mathbb{1}_A \mathbb{1}_B$  On a donc  $A \Delta B = B \Delta A$  (ce qui est assez évident).  
On a également :

$$\begin{aligned} \mathbb{1}_{(A \Delta B) \Delta C} &= \mathbb{1}_{A \Delta B} + \mathbb{1}_C - 2\mathbb{1}_{A \Delta B} \mathbb{1}_C \\ &= \mathbb{1}_A + \mathbb{1}_B + \mathbb{1}_C - 2[\mathbb{1}_A \mathbb{1}_B + \mathbb{1}_A \mathbb{1}_C \mathbb{1}_B] \\ &\quad + 4\mathbb{1}_A \mathbb{1}_B \mathbb{1}_C \end{aligned}$$

Ce résultat est symétrique en  $A, b$  et  $C$ , donc :  $(A \Delta B) \Delta C = (B \Delta C) \Delta A = A \Delta (B \Delta C)$ .

Démonstration

Si  $A \leq B$ . Soit  $x \in E$  Supposons que  $\mathbb{1}_A(x) = 1$ , alors  $x \in A$  donc  $x \in B$  donc  $\mathbb{1}_B(x) = 1$ .

Donc, comme les indicatrices sont à valeurs dans  $\{0, 1\}$ , on a  $\mathbb{1}_A \leq \mathbb{1}_B$ .

Réciproquement, si  $\mathbb{1}_A \leq \mathbb{1}_B$ . Soit  $x \in A$ , alors  $\mathbb{1}_B(x) \geq \mathbb{1}_A(x) = 1$ , donc  $x \in B$ .

La double inclusion signifie la double inégalité. Donc  $A = B$  ssi  $\mathbb{1}_A = \mathbb{1}_B$ .

$x \in \complement_E(A) \Leftrightarrow x \notin A \Leftrightarrow \mathbb{1}_A(x) = 0 \Leftrightarrow 1 - \mathbb{1}_A(x) = 1$ .

Quatrième proposition :

$$\mathbb{1}_{A \cap B}(x) = 1 \iff x \in A \cap B \iff x \in A \text{ et } x \in B$$

$$\iff \mathbb{1}_A(x) = 1 \text{ et } \mathbb{1}_B(x) = 1 \iff 1 = \mathbb{1}_A(x) \times \mathbb{1}_B(x) = (\mathbb{1}_A \times \mathbb{1}_B)(x)$$

car pour  $a, b \in \{0, 1\}$ ,  $a \times b = 1$  si et seulement si  $a = b = 1$  Comme il n'y a que deux valeurs, on peut affirmer  $\mathbb{1}_{A \cap B} = \mathbb{1}_A \times \mathbb{1}_B$ .

Cinquième proposition :

On peut aussi faire un autre type de démonstration, avec comme une table de vérité

| $x \in ?$                | $\mathbb{1}_{A \cup B}(x)$ | $\mathbb{1}_A(x)$ | $\mathbb{1}_B(x)$ | $[\mathbb{1}_A + \mathbb{1}_B - \mathbb{1}_A \times \mathbb{1}_B](x)$ |
|--------------------------|----------------------------|-------------------|-------------------|-----------------------------------------------------------------------|
| $x \in A, x \in B$       | 1                          | 1                 | 1                 | $1 + 1 - 1 = 1$                                                       |
| $x \in A, x \notin B$    | 1                          | 1                 | 0                 | $1 + 0 - 0 = 1$                                                       |
| $x \notin A, x \in B$    | 1                          | 0                 | 1                 | $0 + 1 - 0 = 1$                                                       |
| $x \notin A, x \notin B$ | 0                          | 0                 | 0                 | $0 + 0 - 0 = 0$                                                       |

□

On retrouve évidemment des résultats comparables à ceux vus en logique...

5. Cardinal d'ensemble fini

5.1. Principe des tiroirs

Nous considérons ici que l'ensemble  $\mathbb{N}$  est bien connu. Nous expliquerons au chapitre suivant sa construction, en attendant, il nous faut savoir que c'est l'ensemble d'appui du raisonnement par récurrence...

On rappelle que l'on note  $\mathbb{N}_k = \{1, 2, 3, \dots, k-1, k\}$ , l'ensemble des  $k$  premiers entiers naturels non nuls.

On commence par deux lemmes.

**Lemme - Injection de  $\mathbb{N}_n$  sur  $\mathbb{N}_p$  - Principe des tiroirs (DIRICHLET)**

Soient  $n, p \in \mathbb{N}^*$ .

S'il existe une fonction  $\varphi : \mathbb{N}_n \rightarrow \mathbb{N}_p$  injective, alors  $n \leq p$ .

Sous sa forme contraposée : si  $\varphi : \mathbb{N}_n \rightarrow \mathbb{N}_p$  avec  $n > p$ ,

Alors il existe  $x \neq x' \in \mathbb{N}_n$  tel que  $\varphi(x) = \varphi(x')$  ( $\varphi$  non injective).

**Démonstration**

On peut le démontrer par récurrence sur  $n$ .

Posons, pour tout entier  $n \geq 1$ ,  $\mathcal{P}_n : \langle \forall p \geq 1, (\exists \varphi : \mathbb{N}_n \rightarrow \mathbb{N}_p \text{ injective}) \Rightarrow n \leq p \rangle$ .

- Le cas  $n = 1$  est simple, car nécessairement  $p \geq 1$ .

Donc  $\mathcal{P}_1$  est vraie.

- Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . On suppose que  $\mathcal{P}_n$  est vraie.

Soit  $p \in \mathbb{N}^*$ . On suppose qu'il existe  $\varphi : \mathbb{N}_{n+1} \rightarrow \mathbb{N}_p$  injective.

On note  $r = \varphi(n+1) \in \mathbb{N}_p$ .

On considère  $\psi : \mathbb{N}_p \rightarrow \mathbb{N}_p, k \mapsto \begin{cases} p & \text{si } k = r \\ r & \text{si } k = p \\ k & \text{sinon} \end{cases}$ .

En fait,  $\psi$  intervertit  $p$  et  $r$ .  $\psi$  est une bijection de  $\mathbb{N}_p$  sur  $\mathbb{N}_p$ .

Donc, par composition,  $\psi \circ \varphi : \mathbb{N}_{n+1} \rightarrow \mathbb{N}_p$ , injective et  $(\psi \circ \varphi)(n+1) = \psi(r) = p$ .

Notons  $\Psi = (\psi \circ \varphi)|_{\mathbb{N}_n}$ , alors  $\Psi$  est également une injection.

Et  $\Psi : \mathbb{N}_n \rightarrow \mathbb{N}_{p+1}$ .

On peut appliquer  $\mathcal{P}_n$  avec  $\Psi$ . Et donc  $n \leq p-1$ .

Donc  $\mathcal{P}_{n+1}$  est vérifiée.

□

**5.2. Classe des ensembles de même cardinal****Lemme -  $\mathcal{R}$  comme relation d'équivalence**

On note  $\mathcal{R}$ , la relation entre ensembles définies par :

$$E \mathcal{R} F \iff \exists \varphi : E \rightarrow F, \text{ bijective}$$

$\mathcal{R}$  est une relation d'équivalence.

**Démonstration**

On vérifie les trois qualités d'une relation d'équivalence :

- Pour tout ensemble  $E$ , l'application  $\varphi : E \rightarrow E, x \mapsto x$  est bijective de  $E$  sur  $E$ .

Donc pour tout  $E$ ,  $E \mathcal{R} E$  i.e.  $\mathcal{R}$  est réflexive.

- Soient deux ensembles  $E$  et  $F$  tels que  $E \mathcal{R} F$ .

Alors il existe  $\varphi : E \rightarrow F$  bijective de  $E$  sur  $F$ .

Elle admet une réciproque  $\varphi^{-1} : F \rightarrow E$  bijective.

Donc pour tout  $E, F$ ,  $E \mathcal{R} F \Rightarrow F \mathcal{R} E$  i.e.  $\mathcal{R}$  est symétrique.

- Soient trois ensembles  $E, F$  et  $G$  tels que  $E \mathcal{R} F$  et  $F \mathcal{R} G$ .

Alors il existe  $\varphi_1 : E \rightarrow F$  et  $\varphi_2 : F \rightarrow G$  bijectives.

$\phi = \varphi_2 \circ \varphi_1$  est une bijection de  $E$  sur  $G$ .

Donc pour tout  $E, F, G$ ,  $E \mathcal{R} F$  et  $F \mathcal{R} G \Rightarrow E \mathcal{R} G$  i.e.  $\mathcal{R}$  est transitive.

□

**Définition - Ensemble de cardinal  $n$ . Ensemble fini.**

Soit  $n \in \mathbb{N}$ .

On dit qu'un ensemble  $E$  est fini de cardinal  $n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ), si  $E \mathcal{R} \mathbb{N}_n$ . On note

$\text{Card}(E) = n$

On dit qu'un ensemble  $E$  est fini, si il existe  $n \in \mathbb{N}$  tel que  $E$  est fini de cardinal  $n$ .

**Exemple - Cardinal de  $E = \{1, 2, \dots, k\}$** 

L'identité est bijective de  $E$  sur  $\mathbb{N}_k$ , donc  $\text{card}(E) = k$ .

**Exercice**

Montrer que si  $n, p \in \mathbb{N}$  et  $n < p$ , alors on n'a pas  $\mathbb{N}_n \mathcal{R} \mathbb{N}_p$ .

**Correction**

On démontre le résultat contraposé.

Soient  $n, p \in \mathbb{N}$ . On suppose que  $\mathbb{N}_n \mathcal{R} \mathbb{N}_p$ .

Alors il existe  $\varphi : \mathbb{N}_n \rightarrow \mathbb{N}_p$ , bijective donc injective.  
Et d'après le résultat admis :  $n \leq p$ .  
Et par symétrie de la relation  $\mathcal{R}$ , on a de même :  $p \leq n$ .  
Ainsi  $n = p$ . Donc par contraposée :

$$n < p \implies n \neq p \implies \text{NON } [\mathbb{N}_n \mathcal{R} \mathbb{N}_p]$$

**Proposition - Classe d'équivalence pour  $\mathcal{R}$**   
Sur l'ensemble des ensembles  $E, F, \dots$  de cardinaux finis, on a l'équivalence :  $E \mathcal{R} F \iff \text{Card}(E) = \text{Card}(F)$ .  
Les classes d'équivalence pour  $\mathcal{R}$  sont formé des ensembles de même cardinaux.  
On peut les paramétrer par leur cardinaux

 **Pour aller plus loin - Construction de  $\mathbb{N}$**   
Un mode de construction de  $\mathbb{N}$  qui a fait grand bruit au début du XX<sup>e</sup> siècle consistait à dire que l'ensemble des nombres entiers était en fait l'ensemble des cardinaux possibles pour les ensembles finis.  
Qu'est-ce que 3, un représentant de tous les ensembles à 3 éléments. Si on veut...

5.3. Cardinal, fonction indicatrice et somme (finie)

**Proposition - Calcul avec l'indicatrice**  
Soit  $E$ , un ensemble fini et  $A$  un sous-ensemble de  $E$ .  
Alors le calcul  $\sum_{x \in E} \mathbb{1}_A(x)$  a un sens et il vaut  $\text{Card}(A)$ .

**Démonstration**  
Comme  $E$  est un ensemble fini, il existe  $k \in \mathbb{N}$  et  $\varphi : E \rightarrow \mathbb{N}_k$  bijective.  
On peut donc écrire que  $E = \{\varphi^{-1}(1), \varphi^{-1}(2) \dots \varphi^{-1}(k)\}$  que l'on préfère noter  $\{x_1, x_2, \dots, x_k\}$ .  
On a alors la somme  $\sum_{x \in E} \mathbb{1}_A(x)$  qui se calcule de la façon suivante :  $\sum_{i=1}^k \mathbb{1}_A(x_i)$ .  
On note alors  $\varphi : A \rightarrow \mathbb{N}, x_h (\in A \subset E) \mapsto \sum_{i=1}^h \mathbb{1}_A(x_i)$ . Alors  
—  $\varphi$  est injective :  
    si  $x_h \neq x_\ell$ , alors on peut supposer  $h < \ell$  (SPDG) et donc  $\varphi(x_\ell) = \varphi(x_h) + \sum_{i=h+1}^\ell \mathbb{1}_A(x_i) \geq \varphi(x_h) + 1$ , donc  $\varphi(x_h) \neq \varphi(x_\ell)$ .  
— Par ailleurs, par construction  $\varphi(A)$  est de la forme  $\mathbb{N}_s$  avec  $s = \sum_{i=1}^k \mathbb{1}_A(x_i)$  :  
     $\varphi(x_{m+1}) - \varphi(x_m) = \mathbb{1}_A(x_{m+1}) \in \{1, 0\}$ . Il ne peut y avoir de trou.  
La fonction  $\varphi$  établit donc une bijection de  $A$  sur  $\mathbb{N}_s$ . Nécessairement  $s = \text{Card}(A) = \sum_{i=1}^k \mathbb{1}_A(x_i)$ .  
□

**Corollaire - Inclusion et cardinaux**  
Si  $A \subset B (\in E)$  avec  $E$  un ensemble fini, alors  $\text{Card} A \leq \text{Card} B$ .

**Démonstration**  
On a vu  $A \subset B$  implique  $\mathbb{1}_A \subset \mathbb{1}_B$ .  
On somme en tout  $x$  de  $E$ . □

Exercice  
Soient  $E$ , un ensemble fini de cardinal  $n$  et  $F$ , un ensemble fini de cardinal  $m$ .  
1. On suppose que  $f : E \rightarrow F$  est une application injective.  
    (a) Montrer que  $f(E)$  est un ensemble fini de cardinal  $n$ .  
    (b) Montrer que  $n \leq m$ .  
2. Que se passe-t-il si  $f$  est surjective ?  
3. Démontrer le théorème de Cantor-Bernstein pour des ensembles  $E$  et  $F$  finis.  
$$\exists i : E \rightarrow F, j : F \rightarrow E \text{ injectives} \implies \exists b : E \rightarrow F \text{ bijective}$$

## Correction

1. (a)  $E \mathcal{R} \mathbb{N}_n$ . Et on note  $\hat{f} : E \rightarrow f(E), x \mapsto f(x)$ .  
 Par définition de  $f(E)$  : pour tout  $y \in f(E)$ , il existe  $x \in E$  tel que  $y = f(x) = \hat{f}(x)$ .  
 Donc  $\hat{f}$  est surjective de  $E$  sur  $f(E)$ .  
 Et si  $\hat{f}(x) = \hat{f}(x')$ , alors  $f(x) = f(x')$  et donc  $x = x'$ , car  $f$  injective.  
 Donc  $\hat{f}$  est injective.  
 Par conséquent  $\hat{f}$  est bijective de  $E$  sur  $f(E)$  et donc  $E \mathcal{R} f(E)$ .  
 Par transitivité,  $f(E) \mathcal{R} \mathbb{N}_n$ ,  $f(E)$  est un ensemble fini de cardinal  $n$ .
- (b) On note  $\varphi : E \rightarrow \mathbb{N}_n$ , bijective (elle existe bien car  $E \mathcal{R} \mathbb{N}_n$ ).  
 Alors  $\varphi^{-1}$  est injective. Il en est de même de  $f \circ \varphi^{-1}$  ( $f$  est injective).  
 Puis on note  $\psi : F \rightarrow \mathbb{N}_m$  bijective (elle existe bien car  $F \mathcal{R} \mathbb{N}_m$ ).  
 $\psi$  est injective et par composition :
 
$$\psi \circ f \circ \varphi^{-1} : \mathbb{N}_n \rightarrow \mathbb{N}_m$$
 est également injective. Donc  $n \leq m$ .
2. Si  $f$  est surjective :  $f(E) = F$ , et donc  $\text{Card} F = \text{Card} f(E)$ .  
 Or  $\text{Card}(f(E)) \leq \text{Card} E$ , donc  $\text{Card} F \leq \text{Card} E$ .
3. Soient  $E$  et  $F$  deux ensembles finis.  
 On suppose qu'il existe  $i : E \rightarrow F$  injective. Donc d'après 2.,  $\text{Card}(E) \leq \text{Card}(F)$ .  
 On suppose qu'il existe  $j : F \rightarrow E$  injective. Donc d'après 2.,  $\text{Card}(F) \leq \text{Card}(E)$ .  
 Donc, par double inégalité :  $\text{Card}(E) = \text{Card}(F)$ .  
 D'après la question 1.(c), cela signifie que  $E \mathcal{R} F$ . Et par définition, cela signifie qu'il existe une bijection de  $E$  sur  $F$ .  
 $\exists i : E \rightarrow F, j : F \rightarrow E$  injectives  $\implies \exists b : E \rightarrow F$  bijective

L'exercice donne le résultat suivant (dans le cas injectif)

**Proposition - Cardinaux, injectivité et surjectivité**

Si  $E$  et  $F$  sont des ensembles finis.

S'il existe une fonction  $f : E \rightarrow F$  injective, alors  $\text{card} E \leq \text{card}(F)$  (la réciproque est vraie).

S'il existe une fonction  $f : E \rightarrow F$  surjective, alors  $\text{card} F \leq \text{card}(E)$  (la réciproque est vraie).

**Démonstration**

On a toujours  $\text{card} f(E) \leq \text{card}(E)$ , avec égalité ssi  $f$  injective.

On a toujours  $\text{card} f(E) \leq \text{card}(F)$ , avec égalité ssi  $f$  surjective.  $\square$

## 6. Familles

### 6.1. Familles quelconques

On peut définir de manière formelle la notion de famille d'éléments ou de famille d'ensemble.

**Définition - Familles**

Soient  $I$  et  $E$  deux ensembles. On appelle famille d'éléments de  $E$  indexée par  $I$  toute "liste" (finie ou non, avec répétitions éventuelles), notée  $(a_i)_{i \in I}$ , telle qu'à tout élément de  $I$  (appelé indice) soit associé un unique élément  $a_i$  de  $E$  (appelé terme d'indice  $i$  de la famille).

Cette famille peut donc être considérée comme l'application

$$\begin{aligned} a : I &\rightarrow E \\ i &\mapsto a_i = a(i) \end{aligned}$$

**◆ Pour aller plus loin - Cardinal d'un ensemble**

Si  $A \subset E$ , sont des ensembles finis.

$$\text{Alors } \text{Card}(A) = \sum_{x \in E} \mathbb{1}_A(x).$$

En déduire  $\text{Card}(A \cup B) = \text{Card}(A) + \text{Card}(B) - \text{Card}(A \cap B)$ .

Que vaut  $\text{Card}(A \cup B \cup C) = ?$

Définition - Sous famille

Soit  $(a_i)_{i \in I}$  une famille d'éléments d'un ensemble  $E$ .  
Si  $J \subset I$ , on dit que  $(a_i)_{i \in J}$  est une sous-famille de  $(a_i)_{i \in I}$ .  
on dit également que  $(a_i)_{i \in I}$  est une sur-famille de  $(a_i)_{i \in J}$ .

 **Exemple** -  $E = \mathbb{R}$  et  $I = \mathbb{N}$

Par exemple, si  $E = \mathbb{R}$  et  $I = \mathbb{N}$ , on définit ainsi une suite de réels.

Définition - Intersection et réunion d'une famille de parties

Soient un ensemble  $I$  (les indices) et un ensemble  $E$ .  
On considère une famille de parties de  $E$  (c'est-à-dire une famille d'éléments de  $\mathcal{P}(E)$ )  $(A_i)_{i \in I}$ .  
On note

$$\bigcap_{i \in I} A_i = \{x \in E \mid \forall i \in I, x \in A_i\} \text{ et } \bigcup_{i \in I} A_i = \{x \in E \mid \exists i \in I, x \in A_i\}.$$

 **Exemple** -  $E = \mathbb{R}$

Par exemple, si  $E = \mathbb{R}$ , on a

$$\bigcap_{k \in \mathbb{N}} [-k, k] = \quad , \quad \bigcup_{k \in \mathbb{N}} [-k, k] = \quad , \quad \bigcap_{k \in \mathbb{N}^*} \left] -\frac{1}{k}, \frac{1}{k} \right[ = \quad .$$

Exercice

On dit que la suite numérique  $(u_n)$  converge vers  $\ell$  si :

$$\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, \quad |u_n - \ell| < \epsilon$$

1. Montrer que  $|u_n - \ell| < \epsilon \iff \ell \in ]u_n - \epsilon, u_n + \epsilon[$ .
2. En déduire que l'ensemble des limites possibles pour la suite  $(u_n)$  est l'intersection d'une réunion d'intersection d'ensembles

Correction

1.  $|u_n - \ell| < \epsilon \iff -\epsilon < \ell - u_n < \epsilon \iff u_n - \epsilon < \ell < u_n + \epsilon \iff \ell \in ]u_n - \epsilon, u_n + \epsilon[$

2. On a donc :

$$\forall \epsilon > 0, \forall N \in \mathbb{N}, \quad \{\ell \mid \forall n \geq N, \quad |u_n - \ell| < \epsilon\} = \bigcap_{n \geq N} ]u_n - \epsilon, u_n + \epsilon[$$

Puis

$$\forall \epsilon > 0, \quad \{\ell \mid \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, \quad |u_n - \ell| < \epsilon\} = \bigcup_{N \in \mathbb{N}} \left( \bigcap_{n \geq N} ]u_n - \epsilon, u_n + \epsilon[ \right)$$

Et

$$\{\ell \mid \forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, \quad |u_n - \ell| < \epsilon\} = \bigcap_{\epsilon > 0} \left[ \bigcup_{N \in \mathbb{N}} \left( \bigcap_{n \geq N} ]u_n - \epsilon, u_n + \epsilon[ \right) \right]$$

6.2. Famille indexée sur  $\mathbb{N}$ . Suites

Vocabulaire de base sur les suites (infinies)

L'ensemble  $E$  n'est pas précisé pour le moment. Cela peut être  $\mathbb{Q}$ ,  $\mathbb{R}$ ,  $\mathbb{C}$  ou autre chose  $(\mathcal{M}_p(\mathbb{R}) \dots)$ .

Par la suite nous pourrons avoir besoin que l'ensemble  $E$  soit ordonné.

Définition - Suite et ensemble de suites

Soit  $E$  un ensemble.  
Une suite est une application  $u : \mathbb{N} \rightarrow E$  (on dira aussi qu'une application de  $\{n \in \mathbb{N} \mid n \geq n_0\}$  dans  $E$  où  $n_0 \in \mathbb{N}$  est une suite). On note cette application sous forme indicielle :

$$(u_n)_{n \in \mathbb{N}} \quad (\text{éventuellement } (u_n)_{n \geq n_0}) \text{ ou } (u_n)$$



On note  $E^{\mathbb{N}}$  l'ensemble des suites à valeurs dans  $E$ .

### ⚠ Attention - Avec ou sans parenthèses

$\mathbb{Z}(u_n)$  désigne une suite alors que  $u_n$  désigne un nombre de  $E$  (le  $n$  ou  $n + 1$ -ième terme de la suite).

### 🍃 Exemple - Suite (ou famille) de fonctions

Il arrivera, de plus en plus souvent durant ces années de CPGE que vous rencontriez des suites de fonctions.

On les note en générale  $(f_n)$ , avec pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $f_n : I \rightarrow \mathbb{R}$ .

On peut, par exemple, avoir à étudier  $M_n = \sup_{x \in I} f_n(x)$ , puis le comportement de la suite  $(M_n)$ .

### $\mathbb{N}$ est ordonnée

#### 🔗 Heuristique - Particularité des suites aux familles

L'ensemble d'indexation des suites  $\mathbb{N}$  a une particularité très importante que n'a pas  $I$ .  
Il est ordonné naturellement. Ainsi, une notion importante des suites qui n'existe pas pour les familles est la notion de suite croissante que l'on verra un peu plus bas ou encore les propriétés vraies à partir d'un certain rang.  
Autre propriété : si  $A \subset \mathbb{N}$ , alors  $A$  est borné si et seulement si  $A$  est fini.

#### Définition - Propriété vraie à partir d'un certain rang...

On dit qu'une propriété  $p(n)$  est vérifiée à partir d'un certain rang s'il existe  $n_0 \in \mathbb{N}$  tel que la propriété  $p(n)$  soit vraie pour  $n \geq n_0$ .

#### Exercice

Quelle est le contraire, *formalisée*, d'une propriété vraie à partir d'un certain rang ?  
Que penser également de  $A = \{n \in \mathbb{N} \mid p(n) \text{ vraie}\}$

#### Correction

La formalisation positive est :  $\exists n_0 \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq n_0$ ,  $p(n)$  est vraie. La négation donne :  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $\exists n' \geq n$  tel que  $p(n)$  fausse.

Dans le premier cas  $A$  est bornée (par  $n_0$ ) et dans le second cas  $A$  est infini.

#### 🔍 Analyse - Suites extraites (sous-suite)

Si on enlève des termes d'une suite, on obtient une suite extraite.

Soit  $E$  une partie infinie de  $\mathbb{N}$ . On dit  $(u_n)_{n \in E}$  est une suite extraite de  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ .

Le problème est que l'indexation sur  $E$  n'est pas très aisée à exploiter.

Par ailleurs, la particularité de la croissance doit être conservé. Il faut garder l'ordre.

On aimerait que si  $\varphi : \mathbb{N} \rightarrow E (\subset \mathbb{N})$  est une bijection, elle conserve l'ordre :

$$k \leq h \iff \varphi(k) \leq \varphi(h) (\in E)$$

On a donc la définition suivante :

#### Définition - Suites extraites

On dit que  $(v_n)_{n \in \mathbb{N}}$  est une suite extraite de  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  si il existe  $\varphi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , strictement croissante telle que

$$\forall n \in \mathbb{N}, \quad v_n = u_{\varphi(n)}$$

. On note parfois : pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $v_k = u_{n_k}$ .



### Exemple - Suites extraites paires et impaires

La suite extraite des termes d'indice pair de  $(u_n)$  est la suite  $(u_{2n})_{n \in \mathbb{N}}$ .

La fonction  $\varphi$  est ici  $n \mapsto 2n$ .

#### Exercice

Montrer que si  $p(n)$  est vraie à partir d'un certain rang alors elle est vraie pour tous les termes d'une suite extraite de  $\mathbb{N}$  à préciser

#### Correction

Il s'agit simplement de la suite obtenue avec  $\varphi : k \mapsto n_0 + k$

### Proposition - Suite extraite et ensemble infini

Considérons une famille de propriété indexée par  $\mathbb{N}$ , notée  $(P_n)_{n \in \mathbb{N}}$ .

On note  $A = \{n \in \mathbb{N} \mid P_n \text{ vraie}\}$ . Alors

$A$  est infinie si et seulement si  $\exists \varphi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , strictement croissante telle que  $\forall n \in \mathbb{N}, P_{\varphi(n)}$  est vraie.

#### Démonstration

Si il existe une suite extraite de  $(P_n)$  toujours vraie,

i.e. si il existe  $\varphi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , strictement croissante telle que  $\forall n \in \mathbb{N}, P_{\varphi(n)}$  est vraie.

Notons  $A' = \varphi(\mathbb{N}) = \{\varphi(0), \varphi(1), \dots, \varphi(n), \dots\} = \{\varphi(k), k \in \mathbb{N}\}$ , c'est un ensemble infini car  $\varphi$  est injectif.

Enfin  $A' \subset A$ . Donc  $A$  est infinie

Réciproquement, supposons que  $A$  est infini.

Il faut construire  $\varphi$ .

$A \subset \mathbb{N}$ , donc  $A$  possède un plus petit élément  $n_0 = \varphi(0)$ .

Construisons  $\varphi$  par récurrence, i.e. pour tout  $k \in \mathbb{N}$ , on donne une valeur à  $\varphi(k)$  bien déterminée, selon les valeurs de  $\{\varphi(0), \dots, \varphi(k-1)\}$ .

Ainsi fixons  $k \in \mathbb{N}^*$  et supposons que  $\varphi(0) < \dots < \varphi(k-1)$  sont bien définis.

L'ensemble  $A_k = \{\varphi(0), \dots, \varphi(k-1)\}$  est fini, donc  $B_k = A \setminus \llbracket 0, \varphi(k-1) \rrbracket$  est infini, inclus dans  $\mathbb{N}$ .

Il possède un plus petit élément noté  $n_k = \varphi(k)$  et  $\varphi(k) > \varphi(k-1)$  et  $P_{\varphi(k)}$  est vraie.  $\square$

### Suites bornées

On considère  $E, \leq$  un ensemble ordonné.

#### Définition - Suite majorée, minorée, bornée

On dit qu'une suite  $(u_n)$  d'éléments de  $E$  est

- majorée s'il existe  $M \in E$  tel que  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \leq M$ .
- minorée s'il existe  $m \in E$  tel que  $\forall n \in \mathbb{N}, m \leq u_n$ .
- bornée si elle est majorée et minorée.



#### Remarque - Familles bornées, majorées...

Cette définition est également adaptable au cas des familles simples.

#### Exercice

Montrer qu'une suite majorée à partir d'un certain rang est une suite majorée.

#### Correction

Si  $(x_n)$  est majorée à partir du rang  $n_0$ ,

Alors il existe  $M$  tel que pour tout  $n \geq n_0, x_n \leq M$ .

Notons  $M' = \max(M, x_0, x_1, \dots, x_{n_0-1})$  (ensemble fini), alors :  $\forall n \in \mathbb{N}, x_n \leq M'$

### Suites monotones

#### Définition - Suite croissante, décroissante

On dit qu'une suite  $(u_n)$  d'éléments de  $E$  est

- croissante  
si  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \leq u_{n+1}$ .
- décroissante  
si  $\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} \leq u_n$ .
- monotone si elle est croissante ou décroissante.
- stationnaire si elle est constante à partir d'un certain rang.

### Exemple - Deux suites monotones :

- La suite  $(u_n)$  où  $u_n = \binom{2n}{n}$  est monotone.  

$$u_{n+1} - u_n = \binom{2n}{n} \left( \frac{(2(2n+1))}{n+1} - 1 \right) = \binom{2n}{n} \frac{3n+1}{n+1} > 0$$
- Soit  $(u_n)$  une suite de nombres positifs et  $m_p = \inf_{n \geq p} u_n$ . Alors  $(m_p)$  est une suite croissante.  
 En effet :  $m_p = \min(m_{p+1}, u_p)$ , donc  $m_p \leq m_{p+1}$

Nous élargirons ces notions, lorsque nous nous concentrerons sur les suites numériques, une fois que  $\mathbb{R}$  sera construit...

## 7. Bilan

### Synthèse

- ↪ Depuis la fin du XIX, on travaille en mathématiques à partir d'ensembles. On peut aussi passer d'un ensemble à un autre par des applications. Les applications injectives ne mélangent pas les éléments de l'ensemble du départ, les applications surjectives sont complètes (vu de l'arrivée).
- ↪ Très souvent en mathématiques (probabilité, construction de l'intégrale), on s'intéresse plutôt aux ensembles réciproques (ie des antécédents)  $f^{-1}(B)$  qu'aux ensembles images directes  $f(A)$ .
- ↪ La fonction indicatrice d'un ensemble  $A$  dans  $E$  est une projection naturelle de  $E$  sur  $A$ . Elle est d'une utilité essentielle en mathématique, par exemple pour calculer le cardinal (ou en probabilité).
- ↪ On termine par décrire les propriétés pour des familles indexées sur un ensemble  $I$  fini ou dénombrable.

### Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Montrer une égalité entre deux fonctions.
- Savoir-faire - Autre formulations équivalentes (injectivité, surjectivité)
- Savoir-faire - Critère pour montrer la bijectivité
- Savoir-faire - Critère de surjectivité.
- Savoir-faire - Montrer que  $y \in f(A)$
- Savoir-faire - Montrer que  $x \in f^{-1}(B)$

### Notations

|                                         | Propriétés                                                                           | Remarques                                                                                                     |
|-----------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| définition (du terme de gauche)         |                                                                                      | autre notation : $\overset{\text{def.}}{s} =$                                                                 |
| application de $E$ sur $F$ , injective  |                                                                                      | Cette notation donne deux informations                                                                        |
| application de $E$ sur $F$ , surjective |                                                                                      | Cette notation donne deux informations                                                                        |
| de $f$ à l'ensemble de départ $A$       | $f _A : A \rightarrow F, x \mapsto f(x)$ et $f _B : E \rightarrow B, x \mapsto f(x)$ | Pour la restriction d'arrivée, il faut vérifier que cela a du sens...                                         |
| ment d'arrivée $B$ )                    |                                                                                      |                                                                                                               |
| te de $A$ par $f$                       | $\{f(x), x \in A\}$ . $y \in f(A) \Leftrightarrow \exists x \in A \mid y = f(x)$     | autre notation : $\text{Im}(f _A)$                                                                            |
| Image) réciproque de $B$ par $f$        | $\{x \in E \mid f(x) \in B\}$ . $x \in f^{-1}(B) \Leftrightarrow f(x) \in B$         | autre notation (probabilité) : $[f \in B]$                                                                    |
| union disjointe des ensembles $A_i$     | $x \in C$ ssi $\exists ! i \in \mathbb{N}_n$ tel que $x \in A_i$                     | Deux informations : $C$ est la réunion des $A_i$ & les $A_i$ sont disjoints deux à deux.                      |
| $\Rightarrow x \in A$                   | Codage numérique d'une propriété caractéristique                                     | $\mathbb{1}_{A \cap B} = \mathbb{1}_A \times \mathbb{1}_B$ , $\text{Card} A = \sum_{x \in E} \mathbb{1}_A(x)$ |

### Retour sur les problèmes

51. Voir cours

52. Une bijection montre que deux ensembles sont équivalents (si ce n'est égaux).
53. Là on sort du cours.  
 $\mathbb{Z}$  et  $\mathbb{N}$  ont la même puissance ( $\approx$  cardinal) car on peut les mettre en bijection l'un par l'autre.  
Avec par exemple  $\varphi : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{N}, m \mapsto 2|m| + \mathbb{1}_{\mathbb{Z}_-}(m)$ .  
De même (c'est plus subtile)  $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}$  est en bijection avec  $\mathbb{N}$  (vous pouvez trouver une bijection?), donc  $\mathbb{Q}$  est également en bijection avec  $\mathbb{N}$ .  
On dit que  $\mathbb{N}$ ,  $\mathbb{Z}$  et  $\mathbb{Q}$  ont la puissance du dénombrable (le même cardinal infini).  
En revanche, il n'existe aucune bijection entre  $\mathbb{R}$  et  $\mathbb{N}$ .  $\mathbb{R}$  a un cardinal plus grand, on parle du cardinal du continu.
54. Cours.

# Chapitre 12

## Relations binaires sur un ensemble

### Résumé -

Nous complétons quelques notions essentielles du fondement des mathématiques (formalisé non sans mal à la fin du XIX-ième siècle). Ces fondements se basent sur les ensembles!

Mais il faut agir sur ces ensembles. Nous commençons donc d'abord par voir deux notions dont l'emploi en mathématiques est fréquent (en particulier lorsqu'il s'agit de construire de nouvelles notions). Il s'agit des relations binaires : relation d'ordre et relation d'équivalence.

Dans ce chapitre, il y a beaucoup de définitions. A apprendre!! Quelques vidéos :

- Science4all - Les mathématiques modernes - <https://www.youtube.com/watch?v=7fbn99V1f9U>
- Maths Adultes - Relations binaires - <https://www.youtube.com/watch?v=W7cH06qOIIM>

### Sommaire

|                                     |            |
|-------------------------------------|------------|
| <b>1. Problèmes</b>                 | <b>242</b> |
| <b>2. Graphe</b>                    | <b>243</b> |
| 2.1. Formalisation                  | 243        |
| 2.2. Vocabulaire                    | 243        |
| 2.3. Applications                   | 243        |
| <b>3. Relations binaires</b>        | <b>244</b> |
| 3.1. Construction et représentation | 244        |
| 3.2. Caractérisations               | 244        |
| <b>4. Relation d'ordre</b>          | <b>244</b> |
| 4.1. Définitions                    | 244        |
| 4.2. Ensemble avec ordre total      | 245        |
| 4.3. Ensemble avec ordre partiel    | 246        |
| 4.4. Eléments particuliers          | 246        |
| 4.5. Ordre strict                   | 249        |
| <b>5. Relation d'équivalence</b>    | <b>249</b> |
| 5.1. Propriétés caractéristiques    | 249        |
| 5.2. Classes d'équivalence          | 250        |
| 5.3. Partition de $E$               | 251        |
| <b>6. Bilan</b>                     | <b>252</b> |

## 1. Problèmes

### ? Problème 56 - Graphe

En option « maths expertes », les élèves étudient les graphes : sommets, arrêtes...

C'est une famille essentielle d'objets en mathématiques et en informatique (nous les y retrouverons en fin d'année). Comment formaliser proprement les graphes? Comment passer de l'idée bien comprise (de sommets et d'arêtes/flèches) à une représentation mathématique/informatique acceptable?

### ? Problème 57 - Forcer l'égalité. Qu'est-ce qu'une égalité?

Pour résoudre un exercice, on exploite souvent des équivalences ( $\Leftrightarrow$ ). La bijection de  $f$  permet d'écrire :  $f(x) = y \Leftrightarrow x = f^{-1}(y)$  en prenant  $x$  et  $y$  dans les bons ensembles.

Si  $f$  n'est pas surjective, il suffit de changer l'ensemble de définition de  $y$  et la résolution du problème se conserve.

Mais si  $f$  n'est pas injective, qu'il y a plusieurs solutions  $x_1, x_2, \dots, x_n$  à l'équation  $f(x) = y$ . Que faire?

Une idée : forcer l'égalité et affirmer que  $x_1 = x_2 = \dots x_n$ , comme pour l'équation  $\tan x = \sqrt{3}$  qui permet d'affirmer  $x = \frac{\pi}{3}$  ou  $x = \frac{4\pi}{3} \dots$

C'est choquant! Comment rendre cela propre : en redonnant un sens nouveau à l'égalité  $x_1 = x_2 = \dots x_n$ . Qu'est-ce qu'une égalité?

### ? Problème 58 - Relation d'ordre?

Pour résoudre le problème précédent, nous créons la notion de relation d'équivalence.

Mais plus souvent, lorsque nous prenons deux objets nous ne pouvons pas affirmer qu'ils sont pareils. Souvent l'un est PLUS quelque chose que l'autre.

Comment formaliser cette idée? Qu'est-ce qu'une relation d'ordre? Et comment l'exploiter?

### ? Problème 59 - Plus grand élément

Existe-t-il nécessairement un, un seul, plus grand élément à un ensemble ordonné?

Par exemple : quel est le plus grand élément de  $[0, 1[$ ?

### ? Problème 60 - Codage de graphe (ou relation) à partir d'applications. Et réciproquement...

Après avoir défini les ensembles, on peut ou bien définir les applications et à partir de là les relations (ou graphes), ou bien définir les relations et à partir de là les applications.

Comment faire naturellement ces deux implications? (Evidemment, pas en même temps...)

## 2. Graphe

### 2.1. Formalisation

#### ♣ **Heuristique - Images mentales des graphes!**

Pour l'heuristique et les images mentales (à ne pas oublier et vraiment à garder en mémoire!!), il faut revoir le cours de mathématiques de terminale.

#### **Définition - Graphe non orienté**

On considère un ensemble  $S$  (de sommets), fini en règle générale. Puis un ensemble  $A \subset \binom{S}{2}$  de paires d'arêtes.

On appelle graphe non orienté le couple  $(S, A)$ .

#### **Définition - Graphe orienté**

On considère un ensemble  $S$  (de sommets), fini en règle générale. Puis un ensemble  $A \subset S \times S$  de couples d'arêtes.

On appelle graphe orienté le couple  $(S, A)$ .

#### Exercice

Donner la définition formalisée d'un graphe complet.

#### Correction

Un graphe complet est, heuristiquement, dont chaque sommet est relié à tous les autres.

Formellement :  $A = S \times S$  (cas orienté) ou  $A = \binom{S}{2}$  (cas non orienté).

### 2.2. Vocabulaire

#### **Définition - Sommets reliés**

Soit  $(S, A)$  un graphe (orienté ou non).

On dit que deux sommets  $s_1, s_2 \in S$  sont reliés si  $(s_1, s_2) \in A$  (cas orienté) ou  $\{s_1, s_2\} \in A$  (cas non orienté)

#### **Définition - Degré d'un sommet**

Soit  $s \in S$  un sommet d'un graphe non orienté  $(S, A)$  a pour degré  $d(s) = \text{card}(A_s)$  où  $A_s = \{a \in A \mid s \in a\}$ .

Soit  $s \in S$  un sommet d'un graphe orienté  $(S, A)$  a pour degré sortant  $d_+(s) = \text{card}(A_s)$  où  $A_s = A \cap (\{s\} \times S)$  et pour degré entrant  $d_-(s) = \text{card}(A'_s)$  où  $A'_s = A \cap (S \times \{s\})$ .

#### Exercice

Comment définir chemin d'un sommet à un autre ?  
Et graphe connexe ?

#### Correction

On dit que le graphe  $(S, A)$  admet un chemin de  $s$  à  $s'$  ( $s, s' \in S$ ) s'il existe un entier  $n$  et une suite  $(s_0, s_1, s_2, \dots, s_n)$  d'éléments de  $S$  tels que  $s_0 = s$ ,  $s_n = s'$  et  $\forall i \in \mathbb{N}_n, (s_{i-1}, s_i) \in A$  (cas orienté) ou  $\{s_{i-1}, s_i\} \in A$  (cas non orienté).

Un graphe est connexe si pour tout sommets  $s, s' \in S$ , il existe un chemin de  $s$  à  $s'$ .

### 2.3. Applications

On retrouvera très vite les graphes dans le cours sur les relations binaires, plus loin en probabilité et algèbre linéaire (chaîne de Markov), ou en informatique... A l'occasion, nous verrons en informatique, un façon supplémentaire et pratique de coder/définir un graphe à l'aide de matrice...

### 3. Relations binaires

#### 3.1. Construction et représentation

**Définition - Relation**  
Soit  $E$  un ensemble.  
Une relation binaire sur  $E$  est un sous-ensemble  $G$  de  $E \times E$ . Si  $(x, y) \in E^2$  on écrit  $x\mathcal{R}y$  lorsque  $(x, y) \in G$ .

On peut représenter une relation par un graphe (diagramme sagittal) : une représentation de  $E \times E$  et avec des flèches on indique que  $x$  (du premier  $E$ ) est en relation à  $y$  (du second  $E$ ).

**Exemple - Stade Toulousain**

Par exemple dans l'ensemble  $E$ =Boutique du Stade Toulousain où :

$E = \{\text{beret rouge, chaussette blanche, maillot rouge, maillot noir, short rouge, cuissart noir}\} = \{B_R, CH_B, M_R, M_N, S_R, C_N\},$

on définit la relation  $\mathcal{R}_1$  par “est de la même couleur que” c’est-à-dire que l’on a

$G_1 = \{(B_R, M_R), (M_R, B_R), (M_R, S_R), (S_R, M_R), (B_R, S_R), (S_R, B_R), (B_R, B_R), (M_R, M_R), (S_R, S_R), (CH_B, CH_B), (M_N, C_N), (C_N, M_N), (M_N, M_N), (C_N, C_N)\}$

ou encore  $B_R \mathcal{R}_1 M_R, M_R \mathcal{R}_1 B_R, M_R \mathcal{R}_1 S_R...$

**Exercice**

On peut définir dans l'ensemble  $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  les relations  $\mathcal{R}_1$  “est un multiple de” ou  $\mathcal{R}_2$  “est le double de”.

Expliciter  $G_1, G_2$  et les diagrammes sagittaux de ces deux relations.

**Correction**

$G_1 = \{(0,0), (0,1), (0,2), (0,3), (0,4), (0,5), (0,6), (1,1), (2,1), (2,2), (3,1), (3,3), (4,1), (4,2), (4,4), (5,1), (5,5), (6,1), (6,2), (6,3), (6,6)\}$  et  $G_2 = \{(0,0), (2,1), (4,2), (6,3)\}$

#### 3.2. Caractérisations

**Définition - Propriétés des relations**  
Soit  $\mathcal{R}$  une relation sur un ensemble  $E$ . On dit que  $\mathcal{R}$  est :

- réflexive si  $\forall x \in E, x\mathcal{R}x$ ;
- symétrique si  $\forall (x, y) \in E^2, x\mathcal{R}y \Rightarrow y\mathcal{R}x$ ;
- antisymétrique si  $\forall (x, y) \in E^2, x\mathcal{R}y$  et  $y\mathcal{R}x \Rightarrow x = y$ ;
- transitive si  $\forall (x, y, z) \in E^3, x\mathcal{R}y$  et  $y\mathcal{R}z \Rightarrow x\mathcal{R}z$ .

**Exemple - Stade Toulousain**

Dans l'exemple précédent, la relation est réflexive, symétrique et transitive.

**Exercice**

Comment se représentent pour un graphe les propriétés précédentes ?

**Correction**

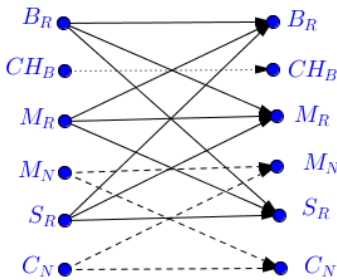
En terme de graphe, cela signifie que :

- pour la réflexivité : chacun est relié à lui-même, donc le diagramme présente des lignes droites. (Dans le cas d'une représentation matricielle : que des 1 sur la diagonale)
- pour la symétrie : un flèche dans un sens, donne une flèche dans l'autre sens (on pourrait faire des doubles flèches).  
On parle alors de graphe non orienté. (Dans le cas d'une représentation matricielle : la matrice est symétrique)
- pour l'antisymétrie : il ne peut y avoir de double flèche, excepté sur eux-mêmes. (Dans le cas d'une représentation matricielle : la matrice est presque antisymétrique)
- pour la transitivité : il y a des blocs de points regroupés entre eux.

### 4. Relation d'ordre

#### 4.1. Définitions

**Représentation - Graphe**



C'est le graphe de l'exercice du Stade Toulousain.



**Définition - Relation d'ordre**

Soit  $\mathcal{R}$  une relation sur un ensemble  $E$ . On dit que c'est une relation d'ordre si elle est réflexive, antisymétrique et transitive.

**Définition - Plus petit**

Une relation d'ordre permet de *comparer* deux éléments. Lorsque  $x\mathcal{R}y$  on dit que  $x$  est "plus petit" que  $y$  et on note usuellement  $x \leq y$ .

**Savoir faire - Montrer que  $\mathcal{R}$  est une relation d'ordre.**

Il s'agit de montrer, tour à tour, que la relation est réflexive, antisymétrique et transitive.

**Pour aller plus loin - Treillis (de Galois)**

Pour les relations d'ordre, au lieu du graphe, on préfère une représentation graphique sous forme de treillis (de Galois).

Si  $x \leq y$ , alors on représente  $x$  « sous »  $y$ , et l'on trace un lien entre les deux.

Si l'ordre est total, il n'y a qu'un élément à chaque hauteur.

Cette représentation n'a d'intérêt que pour  $E$  de cardinal fini (et petit), même si elle peut aussi donner de bonnes idées complémentaires.

**4.2. Ensemble avec ordre total****Définition - Ordre total**

Soit  $\leq$  une relation d'ordre sur un ensemble  $E$ . On dit que c'est une relation d'ordre total si

$$\forall (x, y) \in E^2, x \leq y \text{ ou } y \leq x$$

(c'est-à-dire si deux éléments quelconques de  $E$  sont comparables).

**Remarque - Concernant le treillis (ou graphe)**

Le fait que l'ordre soit total signifie que le treillis/graphe est connexe (en un seul morceau).

**Exemple - Sur  $\mathbb{R}$** 

Par exemple, dans  $\mathbb{R}$  la relation  $\leq$  est une relation d'ordre total, en revanche  $<$  n'est pas une relation d'ordre.

En effet,  $<$  n'est pas réflexive.

**Exercice**

Sur  $E = \mathbb{R}^2$  on définit les deux relations suivantes :

— l'ordre produit :

$$(x, y) \leq_1 (x', y') \Leftrightarrow x \leq x' \text{ et } y \leq y'$$

— l'ordre lexicographique :

$$(x, y) \leq_2 (x', y') \Leftrightarrow (x < x') \text{ ou } (x = x' \text{ et } y \leq y')$$

Vérifier qu'il s'agit de relations d'ordre. S'agit-il d'ordre partiel ou d'ordre total ?

**Correction**

Première relation :

— Réflexive : Pour tout  $x, y \in \mathbb{R}$ , on a  $x \leq x$  et  $y \leq y$ , donc  $(x, y) \leq_1 (x, y)$

— Antisymétrique : Soient  $x, y, x', y' \in \mathbb{R}$  tels que  $(x, y) \leq_1 (x', y')$  et  $(x', y') \leq_1 (x, y)$

Donc  $x \leq x'$ ,  $x' \leq x$ ,  $y \leq y'$  et  $y' \leq y$ .

Donc  $x = x'$  et  $y = y'$  (car  $\leq$  est antisymétrique sur  $\mathbb{R}$ ).

Finalement  $(x, y) = (x', y')$

— Transitive : Soient  $x, y, x', y', x'', y'' \in \mathbb{R}$ , tels que  $(x, y) \leq_1 (x', y')$  et  $(x', y') \leq_1 (x'', y'')$ .

On a donc  $x \leq x' \leq x''$  et  $y \leq y' \leq y''$ , donc  $(x, y) \leq_1 (x'', y'')$

Cette relation n'est pas totale : il n'y a aucune relation entre  $(1, 0)$  et  $(0, 1)$  (et pas de relation d'ordre totale sur  $\mathbb{C}$ ). Première relation :

— Réflexive : Pour tout  $x, y \in \mathbb{R}$ , on a  $x = x$  et  $y \leq y$ , donc  $(x, y) \leq_2 (x, y)$

— Antisymétrique : Soient  $x, y, x', y' \in \mathbb{R}$  tels que  $(x, y) \leq_2 (x', y')$  et  $(x', y') \leq_2 (x, y)$

On ne peut avoir  $x < x'$ , sinon, on aurait pas  $(x', y') \leq_2 (x, y)$ , donc  $x = x'$ .

Puis  $y \leq y'$  et  $y' \leq y$  donc  $y = y'$ .

Finalement  $(x, y) = (x', y')$

— Transitive : Soient  $x, y, x', y', x'', y'' \in \mathbb{R}$ , tels que  $(x, y) \leq_2 (x', y')$  et  $(x', y') \leq_2 (x'', y'')$ .

Alors  $x \leq x' \leq x''$ .

• Ou bien  $x < x''$  et donc  $(x, y) \leq_2 (x'', y'')$

• Ou bien  $x = x''$  et donc  $x = x''$

et donc  $y \leq y' \leq y''$  et ainsi  $(x, y) \leq_2 (x'', y'')$

Dans tous les cas  $(x, y) \leq_2 (x'', y'')$

Cette relation est totale : elle permet d'écrire le dictionnaire !

C'est aussi l'ordre total qui permet de classer les nombres écrits décimalement (ou une base quelconque, d'ailleurs).

4.3. Ensemble avec ordre partiel

**Définition - Ordre partiel**  
Soit  $\leq$  une relation d'ordre sur un ensemble  $E$ . On dit que c'est une relation d'ordre partiel s'elle n'est pas total.  
C'est-à-dire : il existe  $(x, y) \in E^2$  tel que  $x \not\leq y$  et  $y \not\leq x$ .

Exercice  
Soit  $\Omega$  un ensemble et  $E = \mathcal{P}(\Omega)$ . On définit sur  $E$  la relation  $\mathcal{R}$  par

$$\forall (A, B) \in E^2, A \mathcal{R} B \Leftrightarrow A \subset B.$$

Vérifier que la relation  $\mathcal{R}$  est une relation d'ordre. S'agit-il d'une relation d'ordre total ?

Correction

- Elle est réflexive : pour tout ensemble  $A$ , on a  $A \subset A$ .
- Elle est antisymétrique : soient  $A$  et  $B$  tels que  $A \subset B$  et  $B \subset A$ , alors  $A = B$ .
- Elle est transitive : soient  $A, B$  et  $C$  tels que  $A \subset B$  et  $B \subset C$ , alors  $A \subset C$ .

Mais ce n'est pas une relation d'ordre totale : si  $\text{Card}(E) \geq 2$ , il n'y a pas de relation entre  $\{a\}$  et  $\{b\}$  si  $a \neq b$ .

 **Exemple - Divisibilité sur  $\mathbb{N}$**   
La relation « divise » :  $n|m$ , si il existe  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $m = nk$  est une relation d'ordre partielle.  
Exercice  
Montrer ce résultat

Correction  
C'est une relation réflexive, antisymétrique et transitive

 **Remarque - Treillis**  
On peut faire un treillis de divisibilité de certains nombres entiers.  
Ce n'est pas une droite, comme avec  $(\mathbb{R}, \leq)$  par exemple.

4.4. Eléments particuliers

Majorant/minorant

**Définition - Majorants, minorants**  
Soit  $\leq$  une relation d'ordre sur un ensemble  $E$ . Pour  $A \subset E$ , on définit les éléments suivants :

- $M \in E$  est un majorant de  $A$  si  $\forall x \in A, x \leq M$ ;
- $m \in E$  est un minorant de  $A$  si  $\forall x \in A, m \leq x$ ;

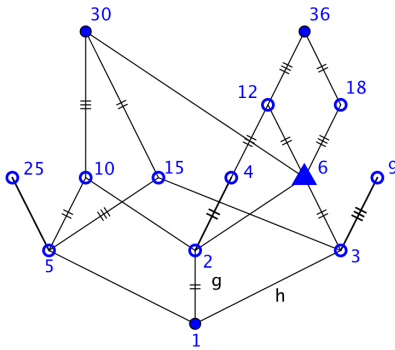
 **Exemple - Majorant sur  $(\leq, \mathbb{R})$**   
Pour la relation d'ordre  $\leq$  sur  $\mathbb{R}$ ,  
3 est un majorant de l'ensemble  $\{\frac{1}{n}, n \in \mathbb{N}\}$ .  
D'une certaine façon, ce n'est pas le meilleur.

 **Exemple - Majorant sur  $(|, \mathbb{N})$**   
Pour la relation d'ordre  $|$  sur  $\mathbb{N}$ ,  
— 120 est un majorant de  $\{1, 2, 3, 4, 5\}$   
Ce n'est pas le meilleur. On dit que c'est un multiple.  
La majorant le plus intéressant serait le plus petit multiple. (PPCM)  
— 3 est un minorant de  $\{6, 9, 12\}$ .  
On dit que c'est un diviseur.  
C'est d'une certaine façon le meilleur car c'est le plus grand des diviseurs (PGCD).

Exercice  
Pour la relation d'ordre  $\subset$  sur  $\mathbb{R}$ .  
Donner un majorant et un minorant de  $\{\{1, 2, 3\}, \{2, 3, 5\}\}$

Correction  
On peut prendre par exemple :  $A = \{1, 2, 3, 5\}$  et  $B = \{2, 3\}$  respectivement.  
En fait tout majorant doit contenir  $A$  et tout minorant est inclus dans  $B$

 **Représentation - Treillis de diviseurs de 30 et 36**



**Plus grand/petit élément****Définition - Plus grand élément, plus petit élément**

Soit  $\leq$  une relation d'ordre sur un ensemble  $E$ . Pour  $A \subset E$ , on définit les éléments suivants :

- $a \in E$  est un plus grand élément de  $A$  si  $a \in A$  et  $\forall x \in A, x \leq a$ ;
- $a \in E$  est un plus petit élément de  $A$  si  $a \in A$  et  $\forall x \in A, a \leq x$ .

En fait  $a$  est respectivement un majorant de  $A$  et élément de  $A$  ou bien un minorant et élément de  $A$

**Théorème - Unicité**

Un plus petit grand élément de  $A \subset E$ , lorsqu'il existe, est unique, noté  $\max(A)$ .

Un plus petit petit élément de  $A \subset E$ , lorsqu'il existe, est unique, noté  $\min(A)$ .

**Démonstration**

Supposons que  $A$  admettent (au moins) deux plus petits éléments :  $a_1$  et  $a_2$ .

Alors pour tout  $x \in A$ ,  $a_1 \leq x$ , donc en particulier pour  $x = a_2 \in A$  :  $a_1 \leq a_2$ .

Et pour tout  $x \in A$ ,  $a_2 \leq x$ , donc en particulier pour  $x = a_1 \in A$  :  $a_2 \leq a_1$ .

Par antisymétrie :  $a_1 = a_2$ .  $A$  admet au plus un seul plus petit élément.  $\square$

**⚠ Attention - Attention au mot**

❗ Ici il ya une source d'erreur classique. On fera bien attention aux mots définis ici : (un) majorant, (un) minorant, (le) plus grand élément, (le) plus grand élément.

❗ S'ajoutent à ces mots : élément maximal, minimal...

❗ Il y aura bientôt également l'expression borne supérieure, borne inférieure...

On rencontre très souvent le cas suivant :

**Exercice**

On suppose que  $\leq$  est une relation d'ordre total sur  $E$ .

Soit  $A \subset E$ . On suppose que  $A$  est fini.

Montrer que  $A$  admet nécessairement un plus grand élément

**Correction**

On fait une récurrence sur  $\text{Card}(A)$ .

$\mathcal{P}_n$  : Si  $\text{Card}(A) = n$ , alors  $A$  admet un plus grand élément. Pour l'hérédité, on note que si  $A = A_n \cup \{a\}$ , alors  $\max(A) = \max(\max(A_n), a)$ ... Nous encourageons également à faire une démonstration par algorithme.

**Exercice**

On admet qu'un ensemble fini admet toujours un plus petit élément (il suffit de faire au plus  $\frac{n(n-1)}{2}$  comparaisons - mais on peut se contenter de  $n-1$  comparaisons...).

Montrer que tout sous-ensemble de  $\mathbb{N}$  admet un plus petit élément.

**Correction**

Soit  $A \subset \mathbb{N}$ . Soit  $a \in A$ .

Alors  $A' = A \cap \llbracket 0, a \rrbracket$  est fini (car inclus dans  $\llbracket 0, a \rrbracket$ ), il admet un plus petit élément  $a'$ .

Pour tout  $x \in A$ ,

ou bien  $x > a$  et donc  $a' \leq a < x$ ,

ou bien  $x \leq a$  donc  $x \in A'$  et donc  $a' \leq x$ .

Ainsi  $a'$  est le plus petit élément de  $A$

**Eléments maximaux/minimaux****STOP Remarque - Généralisation : élément maximal ou minimal**

On peut également définir la notion d'élément maximal ou minimal :

- $M \in A$  est un *élément maximal* de  $A$  si  $\forall x \in A, M \leq x \Rightarrow x = M$ ;
- $m \in A$  est un *élément minimal* de  $A$  si  $\forall x \in A, x \leq m \Rightarrow x = m$ .

S'il s'agit d'une relation d'ordre total, ces éléments coïncident avec les plus grand et plus petit éléments (s'ils existent).

### Exemple - Ensemble avec plusieurs éléments maximaux

Pour qu'il y en ait plusieurs, il ne faut pas qu'ils coïncident avec l'unique plus grand élément.

Donc d'après la remarque, l'ordre ne doit pas être total.

On peut prendre l'ordre produit sur  $E = \mathbb{R}^2$  et  $A = \{(x, y) \in E \mid x^2 + y^2 \leq 1\}$ , le disque unité.

Alors  $A$  n'admet pas de plus grand élément et tous les éléments de  $M = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid x^2 + y^2 = 1, x \geq 0, y \geq 0\}$  sont des éléments maximal de  $A$ .

En effet, si  $(x_0, y_0) \in M$  et  $(x, y) \in A$ , avec  $(x_0, y_0) \preceq_1 (x, y)$ , alors  $x_0 \leq x$  et  $y_0 \leq y$ .

Alors  $1 = x_0 + y_0 \leq x^2 + y^2 \leq 1$ , on a donc  $x^2 + y^2 = 1 = x_0^2 + y_0^2$ ,

Ainsi  $(x^2 - x_0^2) + (y^2 - y_0^2) = 0$ , avec une somme de termes positifs, donc  $x^2 - x_0^2 = 0$  et  $y^2 - y_0^2 = 0$ .

Enfin par positivité de  $x_0$  et  $y_0$  :  $x = x_0$  et  $y = y_0$ , donc  $(x, y) = (x_0, y_0)$ .

## Borne supérieure/inférieure

Une dernière définition, pour des cas plus simples que celui de l'exemple précédent :

### Définition - Borne inférieure, borne supérieure

Soit  $A$  un ensemble muni d'une relation d'ordre.

- Si l'ensemble des majorants de  $A$  est non vide et admet un plus petit élément  $a$ ,  $a$  est appelé borne supérieure de  $A$ , on note  $a = \sup A$ .
- Si l'ensemble des minorants de  $A$  est non vide et admet un plus grand élément  $b$ ,  $b$  est appelé borne inférieure de  $A$ , on note  $b = \inf A$ .

Cette définition sera au cœur de la définition de l'ensemble  $\mathbb{R}$  (à partir de  $\mathbb{Q}$  avec la relation d'ordre totale  $\leq$ ). Mais elle sert aussi à d'autres moments du cours

### Exemple - Borne inférieure et supérieure pour $(\mathbb{N}, |)$ (divisibilité)

Comme leur nom l'indique :

- La borne supérieure de l'ensemble fini d'entiers  $\{u, v\}$  est le PPCM( $u, v$ ).
- La borne inférieure de l'ensemble fini d'entiers  $\{u, v\}$  est le PGCD( $u, v$ ).

### Savoir faire - Montrer que $a = \sup E$

On montre en deux temps :

1.  $\forall x \in E, x \leq a$
2.  $\forall z$  tel que  $\forall x \in E, x \leq z$ , alors  $a \leq z$   
(tout majorant  $z$  de  $E$  est plus grand que  $a$ )  
OU (de manière équivalente)  
 $\forall u \leq a, \exists x \in E$  tel que  $u \leq x$   
(tout élément plus petit que  $a$  ne peut pas être un majorant de  $E$ )

### Exercice

Comment repérer sur le treillis des multiples et diviseurs de  $u$  et de  $v$ , leur PGCD et leur PPCM ?

### Correction

C'est le grand père commun (PPCM) ou le petit fils commun (PGCD)

### Exercice

Comment peut-on définir l'ensemble borne supérieure de deux ensembles  $A$  et  $B$  pour la relation  $\subset$  ?

Même question avec la borne inférieure ?

### Correction

Tout simplement :  $A \cup B$  et  $A \cap B$  respectivement

### Pour aller plus loin - Espaces vectoriels

On indiquera que dans le cadre des espaces vectoriels, où l'on exige en outre une stabilité pour l'addition vectoriel, la borne supérieure des sous-espaces vectoriels  $F_1$  et  $F_2$  est donnée par l'ensemble  $F_1 + F_2$

## 4.5. Ordre strict

**Définition - Ordre strict**

Soit  $(E, \leq)$  un ensemble ordonné. On définit la relation  $<$  par :

$$x < y \Leftrightarrow (x \leq y \text{ et } x \neq y)$$

ce n'est pas une relation d'ordre sur  $E$  car elle n'est pas réflexive.

**Exemple - Sur  $\mathbb{R}$** 

La relation  $\leq$  est une relation d'ordre (totale).

Alors que  $<$  est une relation d'ordre strict.

## 5. Relation d'équivalence

## 5.1. Propriétés caractéristiques

**Définition - Relation d'équivalence**

Soit  $\mathcal{R}$  une relation sur un ensemble  $E$ . On dit que c'est une relation d'équivalence si elle est réflexive, symétrique et transitive.

**Pour aller plus loin - Relation d'équivalence : volonté de définir =**

Sur le site images des maths, un article intéressant : <http://images.math.cnrs.fr/Egalite>

**Exemple - Stade Toulousain**

On a vu une première relation d'équivalence, avec l'exemple du stade Toulousain.

**Exemple - Fractions rationnelles**

Montrer que  $\mathcal{R}$  définie sur  $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}$  par  $(a, b)\mathcal{R}(c, d)$  ssi  $a \times d = b \times c$  est une relation d'équivalence.

Montrons que  $\mathcal{R}$  ainsi définie est :

- réflexive.  
 $a \times b = b \times a (= ab)$  donc  $(a, b)\mathcal{R}(a, b)$ .
- symétrique.  
Supposons que  $(a, b)\mathcal{R}(c, d)$ , donc  $a \times d = b \times c$   
donc  $c \times b = d \times a$  donc  $(c, d)\mathcal{R}(a, b)$ .
- transitive.  
Supposons que  $(a, b)\mathcal{R}(c, d)$  et  $(c, d)\mathcal{R}(e, f)$  donc  $a \times d = b \times c$  et  $c \times f = d \times e$ .  
donc  $(a \times f) \times d = f \times (a \times d) = f \times (b \times c) = (f \times c) \times b = d \times e \times b$ .  
et comme  $d$  est non nul, il est inversible (dans  $\mathbb{R}$ ) et donc  $a \times f = e \times b$  donc  $(a, b)\mathcal{R}(e, f)$ .

**Savoir faire - Montrer que  $\mathcal{R}$  est une relation d'équivalence**

Il s'agit de montrer, tour à tour, que la relation est réflexive, symétrique et transitive.

**Exercice**

Montrer que  $\mathcal{R}$  définie sur  $(\mathbb{R}^{\mathbb{N}})^2$  (ensemble des suites) par  $(u_n)\mathcal{R}(v_n)$  ssi  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{u_n}{v_n} = 1$  est une relation d'équivalence.

**Correction**

Montrons que  $\mathcal{R}$  ainsi définie est :

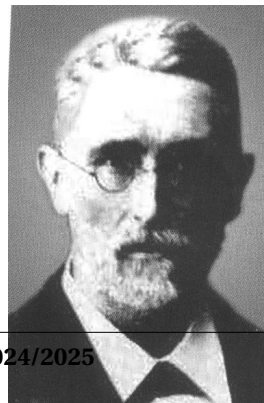
- réflexive.  
 $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{u_n}{u_n} = 1$  donc  $(u_n)\mathcal{R}(u_n)$ .
- symétrique.  
Supposons que  $(u_n)\mathcal{R}(v_n)$ , donc  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{u_n}{v_n} = 1$   
donc  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{v_n}{u_n} = \frac{1}{1} = 1$  donc  $(v_n)\mathcal{R}(u_n)$ .
- transitive.  
Supposons que  $(u_n)\mathcal{R}(v_n)$  et  $(v_n)\mathcal{R}(w_n)$  donc  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{u_n}{v_n} = 1$  et  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{v_n}{w_n} = 1$ .  
donc  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{u_n}{w_n} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{u_n}{v_n} \times \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{v_n}{w_n} = 1$  et donc  $a \times f = e \times b$  donc  $(u_n)\mathcal{R}(w_n)$ .

**Histoire - Construction de  $\mathbb{Z}$** 

Etant donné  $\mathbb{N}$ , construit par un principe de type récurrence (par Péano); on peut suivre Dedekind est construire  $\mathbb{Z}$ .

On note sur  $\mathbb{N}^2$ ,  $\mathcal{R}$  telle que  $(n, m)\mathcal{R}(n', m')$  ssi  $n + m' = n' + m$

Les classes d'équivalence sont de la forme  $(0, n) = \{(k, k + n), k \in \mathbb{N}\}$ , représenté de l'entier relatif :  $-n$ .



Richard Dedekind (1831-1916) est un brillant mathématicien allemand, hanté par une question : « qu'est-ce que sont les nombres ? ».

**Exercice**

Soit  $f: E \rightarrow F$ .

On définit la relation  $\mathcal{R}_f$  sur  $E$  par  $x\mathcal{R}_f y$  ssi  $f(x) = f(y)$ .

Montrer que  $\mathcal{R}_f$  est une relation d'équivalence sur  $E$ .

**Correction**

Trivial

**5.2. Classes d'équivalence****Définition - Classe d'équivalence**

Soit  $\mathcal{R}$  une relation d'équivalence sur  $E$ .

Pour  $a \in E$ , on appelle classe d'équivalence de  $a$  l'ensemble  $C(a) = \{x \in E \mid x\mathcal{R}a\}$ .  $a$  est un représentant de  $C(a)$ .

**Exemple - Fractions rationnelles**

Les classes d'équivalence des fractions rationnelles sont exactement les couples dont les fractions sont égales.

On voit sur cet exemple le but de la notion de classe d'équivalence : préciser et généraliser la notion d'égalité!

Les fractions rationnelles simplifiées sont des représentants particulièrement simple de leur classe d'équivalence.

**Exercice**

Montrer que  $\mathcal{R}$  définie sur  $\mathbb{C}^{*2}$ , par  $z = a + ib\mathcal{R}z' = a' + ib'$  ssi  $a \times b' = a' \times b$  est une relation d'équivalence.

Quelles sont les classes d'équivalence de  $\mathcal{R}$ ?

**Correction**

Montrons que  $\mathcal{R}$  ainsi définie est :

— réflexive.

$$a \times b = b \times a (= ab) \text{ donc } a + ib\mathcal{R}a + ib.$$

— symétrique.

Supposons que  $a + ib\mathcal{R}c + id$ , donc  $a \times d = b \times c$

$$\text{donc } c \times b = d \times a \text{ donc } c + id\mathcal{R}a + ib.$$

— transitive.

Supposons que  $a + ib\mathcal{R}c + id$  et  $c + id\mathcal{R}e + if$  donc  $a \times d = b \times c$  et  $c \times f = d \times e$ .

$$\text{donc } (a \times f) \times d = f \times (a \times d) = f \times (c \times b) = (f \times c) \times b = d \times e \times b.$$

et comme  $d$  est non nul, il est inversible (dans  $\mathbb{R}$ ) et donc  $a \times f = e \times b$  donc  $a + ib\mathcal{R}e + if$ .

Les classes d'équivalence peuvent être représentées par les droites passant par 0.

**Exercice**

Montrer que  $\mathcal{R}$  définie sur  $\mathbb{R}$ , par  $\theta\mathcal{R}\theta'$  ssi  $\exists k \in \mathbb{Z}$  tel que  $\theta - \theta' = 2k\pi$  est une relation d'équivalence.

Quelles sont les classes d'équivalence de  $\mathcal{R}$ ?

**Correction**

Montrons que  $\mathcal{R}$  ainsi définie est :

— réflexive.

$$\theta - \theta = 0 = 0 \times 2\pi \text{ donc } \theta\mathcal{R}\theta.$$

— symétrique.

Supposons que  $\theta\mathcal{R}\theta'$ , donc  $\theta - \theta' = 2k\pi$

$$\text{donc } \theta' - \theta = -2k\pi \text{ donc } \theta'\mathcal{R}\theta.$$

— transitive.

Supposons que  $\theta\mathcal{R}\theta'$  et  $\theta'\mathcal{R}\theta''$  donc  $\theta - \theta' = 2k\pi$  et  $\theta' - \theta'' = 2k'\pi$ .

$$\text{donc } \theta - \theta'' = (\theta - \theta') + (\theta' - \theta'') = 2k\pi + 2k'\pi = 2(k + k')\pi.$$

et donc  $\theta\mathcal{R}\theta''$ .

Les classes d'équivalence peuvent être représentées par les arguments principaux. En fait, on retrouve la même classe d'équivalence que précédemment.

**Proposition - Caractéristique par les classes d'équivalence**

Soient  $\mathcal{R}$  une relation d'équivalence sur un ensemble  $E$ ,  $a$  et  $b$  deux éléments de  $E$ . Alors

$$a\mathcal{R}b \Leftrightarrow C(a) = C(b).$$

**Démonstration**

Supposons que  $a\mathcal{R}b$ .

Soit  $x \in C(b)$ , alors  $x\mathcal{R}b$  et par transitivité (et réflexivité) :  $x\mathcal{R}a$ , donc  $x \in C(a)$ .

$\forall x \in C(b), x \in C(a)$ , donc  $C(b) \subset C(a)$ .

Et, si  $y \in C(a)$  alors  $y \mathcal{R} a$ , donc  $y \mathcal{R} b$ , donc  $y \in C(b)$ . Et  $C(a) \subset C(b)$ .

Bilan :  $C(a) = C(b)$ .

Réciproquement, si  $C(a) = C(b)$ , alors  $a \in C(a) \subset C(b)$ , donc  $a \in C(b)$  et  $a \mathcal{R} b$ .  $\square$

### Exercice

On note  $\mathcal{P}$  le plan usuel. On définit sur  $\mathcal{P} \times \mathcal{P}$  la relation  $\mathcal{R}$  par

$$(A, B) \mathcal{R} (C, D) \Leftrightarrow ABDC \text{ est un parallélogramme.}$$

Il s'agit d'une relation d'équivalence. Que représentent les classes d'équivalence de cette relation ?

### Correction

Les classes d'équivalence sont données par l'ensemble de tous les vecteurs (pas d'origine).

### Définition - Système de représentants

Soit  $\mathcal{R}$  une relation d'équivalence définie sur un ensemble  $E$ .

Si il existe  $S \subset E$  tel que pour tout  $x \in E$ ,  $\exists ! s \in S$  tel que  $x \mathcal{R} s$ ,

on dit que  $S$  est un système de représentants de la classe d'équivalence  $\frac{E}{\mathcal{R}}$ .

(Il y a une bijection naturelle entre  $S$  et  $\frac{E}{\mathcal{R}}$ ).

On note souvent  $S_{E \setminus \mathcal{R}}$  un tel système.

Si  $E$  est fini, il existe toujours un système de représentants (sinon cela peut nécessiter l'axiome du choix).



### Remarque - Notation floue

La notation  $S_{E \setminus \mathcal{R}}$  est très imprécise (pas de différence entre un système et un autre). Souvent ce qui compte pour les démonstrations est d'un considérer un système quelconque, sans précision.



### Exemple - Relation de congruence modulo $[0, 2\pi]$

L'argument principal d'un nombre complexe noté  $\text{Arg}z$  est choisi dans l'ensemble des représentants  $[0, 2\pi[$  (ou  $] - \pi, \pi]$  selon les conventions).

Il représente sa classe d'équivalence des nombres réels associé à un même argument d'un nombre complexe.

## 5.3. Partition de $E$



### Heuristique - Classe d'équivalence : partition de $E$

Avoir une relation d'équivalence, c'est faire l'assimilation entre différents objets à priori différents et finalement identique (ou plutôt équivalent) du point de vue de la relation.

L'ensemble du départ est alors réduit en partie plus petite, ces éléments sont les classes d'équivalence. Elles forment une partition de l'ensemble initial.

### Définition - Partition d'un ensemble

Une partition de  $E$  est un ensemble de sous-ensembles (non vides) de  $E$  tel que :

- leur réunion fait  $E$
- leur intersection 2 à 2 est vide

### Proposition - Partition de $E$

Si  $\mathcal{R}$  est une relation d'équivalence sur  $E$ , alors ses classes d'équivalence forment une partition de  $E$ .

**Démonstration**

On note  $O_i$ , la famille des classes d'équivalence (la notion de famille est vue en fin de chapitre).  
 Pour tout  $x \in E$ ,  $x$  appartient à sa propre classe d'équivalence, donc  $x \in \bigcup_i O_i$ ,

$$\text{donc } E \subset \bigcup_i O_i.$$

Réciproquement, toutes les classes d'équivalences  $O_i$  sont des parties de  $E$ .

$$\text{Donc } \bigcup_i O_i \subset E.$$

$$\text{Finalement } E = \bigcup_i O_i.$$

Soit  $O_i$  et  $O_j$  deux classes d'équivalence.

Si  $x \in O_i \cap O_j$ , alors tous les éléments de  $O_i$  sont en relation avec  $x$  donc  $O_i = C(x)$ .

De même tous les éléments de  $O_j$  sont en relation avec  $x$  donc  $O_j$  est la classe de  $x$ .

Donc ou bien  $O_i = O_j (= C(x))$ , ou bien  $O_i \cap O_j = \emptyset$ .  $\square$

**Remarque - La réciproque est vraie**

Etant donnée une partition sur  $E : E = \bigcup_{i \in I} O_i$ .

Considérons alors  $\mathcal{R} : (x \mathcal{R} y) \text{ssi } \exists i \in I \text{ tel que } x \in O_i \text{ ET } y \in O_i$ .

$\mathcal{R}$  est une relation d'équivalence sur  $E$ .

**Remarque - Classes d'équivalence et dénombrement**

Si  $E$  fini se décompose en classe d'équivalence  $(O_i)_{i \in I}$ , alors  $\#E = \sum_{i \in I} \#O_i$ .

Il arrive souvent que  $E$  se décompose en  $n$  classes d'équivalence toutes de même cardinal  $c$ . Dans ce cas :  $\#E = c \times n$ .

**Application - Dénombrement et classe d'équivalence**

La relation  $\mathcal{R}$  définie sur  $F \times G$  par :

$$(a, b) \mathcal{R} (c, d) \iff a = c$$

est une relation d'équivalence.

Les classes d'équivalence sont en nombre de  $\#F$ . Et chacune des classes possède exactement  $\#G$  éléments.

$$\text{Donc } \#(F \times G) = \sum_{i \in I} \#O_i = \sum_{a \in F} \#G = \#G \times \sum_{a \in F} 1 = \#G \times \#F.$$

Il s'agit vraiment de la formalisation du premier résultat de dénombrement...

## 6. Bilan

### Synthèse

$\rightsquigarrow$  Les ensembles, dont on a vu qu'ils étaient à la base des raisonnements mathématiques, peuvent être « travaillés ». Ils peuvent être coupés en morceaux, avec des classes d'équivalence ou bien structurés visuellement avec une relation d'ordre.

$\rightsquigarrow$  Selon chaque situation, on fait évoluer notre regard!

### Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Montrer que  $\mathcal{R}$  est une relation d'ordre
- Savoir-faire - Montrer que  $a = \sup E$
- Savoir-faire - Montrer que  $\mathcal{R}$  est une relation d'équivalence



**Notations**

|                                           | Propriétés                                                                                                                                | Remarques                                               |
|-------------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|---------------------------------------------------------|
| définition (du terme de gauche)           |                                                                                                                                           | autre notation : $\overset{\text{def.}}{s} =$           |
| équivalence variées                       | Réflexive, Symétrique, Transitive                                                                                                         |                                                         |
| les classes d'équivalence sur $E$         | Les classes d'équivalence forment une partition de $E$                                                                                    |                                                         |
| représentants de $\frac{E}{\mathcal{R}}$  | $S_{E \setminus \mathcal{R}} \subset E$ et $\forall x \in E, \exists ! s \in S_{\frac{E}{\mathcal{R}}} \text{ tel que } x \mathcal{R} s.$ |                                                         |
| ordre variées                             | Réflexive, Antisymétrique, Transitive                                                                                                     |                                                         |
| élément de $E$ pour UNE relation a priori | $\max E \in E$ et $\forall x \in E, x \leq \max E$ (ou $< \dots$ )                                                                        | Si la relation est totale, $\max E$ est au plus unique. |
| élément de $E$ pour UNE relation a priori | $\min E \in E$ et $\forall x \in E, \min E \leq x$ (ou $< \dots$ )                                                                        | Si la relation est totale, $\min E$ est au plus unique. |
| les majorants de $E$                      | $\forall x \in E, x \leq \sup E$ et $[\forall x \in E, x \leq y \Rightarrow \sup E \leq y]$                                               | Au plus unique.                                         |
| les minorants de $E$                      | $\forall x \in E, \inf E \leq x$ et $[\forall x \in E, y \leq x \Rightarrow y \leq \inf E]$                                               | Au plus unique.                                         |

**Retour sur les problèmes**

56. Voir cours
57. Voir cours
58. Voir cours
59. Pas de plus grand élément à  $[0, 1[$ . Mais un plus petit élément à tous ses majorants :  $\sup[0, 1[ = 1$ , on l'appelle la borne supérieure.
60. Si les applications sont bien définies.  
 Alors une relation  $\mathcal{R}$  est une application  $f$  de  $E^2$  dans  $\{0, 1\}$ , avec  $f((a, b)) = 1$  ssi  $a \mathcal{R} b$ .  
 Si les relations sont bien définies.  
 Alors une application  $f$  de  $E$  sur  $F$  est définie par  $f(a) = b$  ssi  $a \mathcal{R} b$ .



**Quatrième partie**

**Arithmétique & Structures  
élémentaires**



# Chapitre 13

## Groupes

### Résumé -

Comme structure algébrique, nous devons étudier les groupes (une seule loi, interne), les anneaux et corps (deux lois internes) et les espaces vectoriels (deux lois internes et une externe). Nous parlerons sûrement à l'occasion d'algèbre et sûrement d'espace affine.

Le chapitre qui suit est assez court, et se concentre sur la structure de groupes.

La notion de groupe a été formalisée au début du XIX-ième siècle mais n'a trouvé toute sa force qu'à la fin du siècle. Nous préparerons quelques notions de seconde année. Et nous reprendrons cette notion en étudiant au second semestre le groupe des permutations, et ensuite nous verrons agir des groupes sur les matrices carrées.

- Michaël Launay - Structure algébrique - <https://www.youtube.com/watch?v=RaqlxOihGxw>
- PoincareDuality - « Les maths ne sont qu'une histoire de Groupe » Poincaré par Etienne Ghys - [https://www.youtube.com/watch?v=dLwi\\_opxLxs](https://www.youtube.com/watch?v=dLwi_opxLxs)
- Interview Cirm - Claire voisin - <https://www.youtube.com/watch?v=vcwMTpgNIQA>

### Sommaire

|                                        |     |
|----------------------------------------|-----|
| 1. Problèmes                           | 258 |
| 2. Lois de composition internes        | 259 |
| 2.1. Définitions                       | 259 |
| 2.2. Propriétés directes               | 260 |
| 2.3. Induction                         | 260 |
| 3. Structure de groupe                 | 260 |
| 3.1. Définition et propriétés          | 260 |
| 3.2. Groupes produits                  | 261 |
| 3.3. Exemples                          | 262 |
| 4. Sous-groupe                         | 265 |
| 4.1. Définition et caractérisations    | 265 |
| 4.2. Intersection                      | 266 |
| 4.3. Sous-groupe engendré              | 267 |
| 5. Morphismes de groupes               | 270 |
| 5.1. Définition et propriété immédiate | 270 |
| 5.2. Image et noyau d'un morphisme     | 271 |
| 6. Démontage d'un groupe               | 271 |
| 6.1. Théorème de Lagrange              | 271 |
| 6.2. Sous-groupe distingué             | 272 |
| 6.3. Premier théorème d'isomorphisme   | 274 |
| 7. Bilan                               | 274 |

## 1. Problèmes

### ? Problème 61 - Structure

En MPSI, la recherche de la démonstration, optimale la plupart du temps conduit à réfléchir précisément sur les hypothèses qui permet d'obtenir les résultats. Ainsi les objets sont épurés sur les hypothèses principales. De quel ensemble et avec quelle loi (structure) minimale doit-on partir pour l'essentiel de nos théorèmes à l'origine?

### ? Problème 62 - Résolution des équations polynomiales

Comment démontrer qu'en règle générale, un polynôme de degré 5 n'admet pas de formules explicites des racines du polynôme?

C'est l'une des questions qui a conduit GALOIS à créer (inventer, découvrir) la notion de groupe... Quel chemin l'a conduit à cette construction?

### ? Problème 63 - Groupe de Poincaré

En physique relativiste, les éléments de l'espace sont des quadruplets  $(x, y, z, t)$ .

On appelle groupe de Poincaré l'ensemble  $(G, \circ)$  des transformations  $\varphi : \mathbb{R}^4 \rightarrow \mathbb{R}^4 \in G$  tel que pour tout paire de quadruplets  $(x, y, z, t)$  et  $(x', y', z', t')$ , la distance est conservée :

$$(x - x')^2 + (y - y')^2 + (z - z')^2 - c^2(t - t')^2 = (X - X')^2 + (Y - Y')^2 + (Z - Z')^2 - c^2(T - T')^2$$

où  $\varphi(x, y, z, t) = (X, Y, Z, T)$  et  $\varphi(x', y', z', t') = (X', Y', Z', T')$ .

Montrer qu'il s'agit bien d'un groupe.

### ? Problème 64 - Mariage chez les Murngin (citation)

A New York, [Lévi-Strauss] s'était lancé dans un vaste travail de sociologie théorique qui devint sa thèse de doctorat (aujourd'hui célèbre) sur les structures élémentaires de la parenté. Un jour, dans l'étude d'un certain type de mariage, il se heurta à des difficultés inattendues et pensa qu'un mathématicien pourrait lui venir en aide.

D'après ce qu'ont observé les sociologues travaillant sur le terrain, les lois de mariage des tribus indigènes d'Australie comportent un mélange de règles exogamiques et endogamiques dont la description et l'étude posent des problèmes combinatoires parfois compliqués. Le plus souvent le sociologue s'en tire par l'énumération de tous les cas possibles dans l'intérieur d'un système donné. Mais la tribu des Murngin, à la pointe Nord de l'Australie, s'était donné un système d'une telle ingéniosité que Lévi-Strauss n'arrivait plus à en dérouler les conséquences. En désespoir de cause il me soumit son problème.

Le plus difficile pour le mathématicien, lorsqu'il s'agit de mathématique appliquée, est souvent de comprendre de quoi il s'agit et de traduire dans son propre langage les données de la question. Non sans mal, je finis par voir que tout se ramenait à étudier deux permutations et le groupe qu'elles engendrent. Alors apparut une circonstance imprévue. Les lois de mariage de la tribu Murngin, et de beaucoup d'autres, comportent le principe suivant : Tout homme peut épouser la fille du frère de sa mère ou, bien entendu, l'équivalent de celle-ci dans la classification matrimoniale de la tribu. Miraculeusement, ce principe revient à dire que les deux permutations dont il s'agit sont échangeables, donc que le groupe qu'elles engendrent est abélien. Un système qui à première vue menaçait

#### Histoire - Evariste Galois



La vie (très courte et très romantique) d'Evariste Galois (1811-1832) pourrait faire la base d'un excellent film...

On le présente souvent comme le premier, avec de nombreuses années d'avance, qui a compris le rôle fondamental de la structure de lois internes et de groupe. Il a ainsi démontré que pour  $\geq 5$ , il n'existe pas de formule explicite et avec des racines  $n^e$  exprimant les racines d'un polynôme quelconque de degré  $n$ .

d'être d'une complication inextricable devient ainsi assez facile à décrire dès lors qu'on introduit une notation convenable. Je n'ose dire que ce principe a été adopté pour faire plaisir aux mathématiciens, mais j'avoue qu'il m'en est resté une certaine tendresse pour les Murngin.  
Oeuvres scientifiques, André Weil, 1979 p. 567-568

## 2. Lois de composition internes

### 2.1. Définitions

#### Définition - Loi de composition interne (Magma)

Une loi de composition interne sur un ensemble  $E$  est une application de  $E \times E$  dans  $E$  :  $\Phi : E \times E \rightarrow E, (x, y) \mapsto x \dot{\circ} y$ .

On note, pour  $(x, y, z) \in E^3$ ,

$$(x \dot{\circ} y) \dot{\circ} z = \Phi(\Phi(x, y), z) \text{ et } x \dot{\circ} (y \dot{\circ} z) = \Phi(x, \Phi(y, z)).$$

Un tel couple  $(E, \dot{\circ})$  est appelé un magma.

Quand la loi interne est clairement identifiée, par abus, on peut dire que  $E$  est un magma sans précision supplémentaire.

#### Exemple - $\mathbb{N}$

$(\mathbb{N}, +)$  ou  $(\mathbb{N}, \times)$  sont des magmas.

#### Définition - Caractéristiques

On dit que le magma  $(E, \dot{\circ})$  :

- est *commutatif* si  $\forall (x, y) \in E \times E, x \dot{\circ} y = y \dot{\circ} x$
- est *associatif* si  $\forall (x, y, z) \in E \times E \times E, x \dot{\circ} (y \dot{\circ} z) = (x \dot{\circ} y) \dot{\circ} z$
- est *unifère* ou possède un élément *neutre* s'il existe  $e \in E$  tel que  $\forall x \in E, e \dot{\circ} x = x \dot{\circ} e = x$  ( $e$  est alors l'élément neutre.)

Pour  $x$  élément de  $E$  unifère, on dit qu'un élément  $y$  de  $E$  est un *symétrique* ou un *inverse* de  $x$  pour  $\dot{\circ}$  si  $x \dot{\circ} y = y \dot{\circ} x = e$ , ( $e$  neutre de  $E$ )

#### Définition - Monoïde

Un magma  $(M, \dot{\circ})$  associatif et unifère est appelé un monoïde.

#### Remarque - Notations

Plusieurs remarques

1. Les lois de composition interne sont usuellement notées  $\dot{\circ}$ ,  $\heartsuit$ ,  $\spadesuit$ ,  $+$ ,  $\times$ , en notation multiplicative  $x \dot{\circ} y = xy$ .
2. La notation additive est usuellement réservée à une loi commutative et associative, dans ce cas le symétrique de  $x$  (s'il existe) est noté  $-x$ .
3. Lorsque la loi est commutative et associative, on peut écrire :

$$\sum_{i=1}^n x_i = x_1 + \dots + x_n \text{ (notation additive) ou } \prod_{i=1}^n x_i = x_1 \dots x_n \text{ (notation multiplicative).}$$

4. Si la loi  $\dot{\circ}$  est associative, on peut écrire  $x \dot{\circ}^n = x \dot{\circ} \dots \dot{\circ} x$  ( $n$  termes  $x$ ).  
En notation multiplicative on obtient ainsi  $x^n$  et en notation additive  $nx$ .

#### Définition - Distributivité

Supposons que l'ensemble  $E$  est muni de deux lois internes  $\dot{\circ}$  et  $\spadesuit$ .

On dit que  $\dot{\circ}$  est *distributive* par rapport à la loi interne  $\spadesuit$  si :

$$\begin{aligned} \forall (x, y, z) \in K^3, x \dot{\circ} (y \spadesuit z) &= (x \dot{\circ} y) \spadesuit (x \dot{\circ} z) \text{ (distributive à gauche)} \\ \forall (x, y, z) \in K^3, (x \spadesuit y) \dot{\circ} z &= (x \dot{\circ} z) \spadesuit (y \dot{\circ} z) \text{ (distributive à droite)} \end{aligned}$$

## 2.2. Propriétés directes

### Proposition - Unicités (éléments neutres, symétrique)... si existence

Soit  $(F, \spadesuit)$  un magma.

Si  $F$  est unifère, l'élément neutre pour  $\spadesuit$  est unique.

Soit  $(E, \circ)$  un monoïde.

Si  $x \in E$  admet un symétrique alors celui-ci est unique;

Si  $x, y \in E$  admettent des symétriques  $x^{-1}$  et  $y^{-1}$

alors  $x \circ y$  admet un symétrique :  $y^{-1} \circ x^{-1}$ .

Si  $x$  est symétrique alors  $x$  est régulier (à gauche et à droite) :

$\forall y, z \in E, x \circ y = x \circ z \Rightarrow y = z$  et  $y \circ x = z \circ x \Rightarrow y = z$ .

### Démonstration

On va faire chacun des cas

— Supposons que  $e_1$  et  $e_2$  soit deux éléments neutres de  $(F, \spadesuit)$ .

Alors comme  $e_2$  est neutre :  $e_1 = e_1 \spadesuit e_2$  et  $e_1 \spadesuit e_2 = e_2$

car  $e_1$  est neutre.

Donc  $e_1 = e_2$ . Il y a au plus un élément neutre.

— Si  $y_1$  et  $y_2$  deux symétriques de  $x$  :  $y_1 = y_1 \circ e = y_1 \circ (x \circ y_2) = (y_1 \circ x) \circ y_2 = e \circ y_2 = y_2$

$(y^{-1} \circ x^{-1}) \circ (x \circ y) = y^{-1} \circ (x^{-1} \circ x) \circ y = y^{-1} \circ e \circ y = y^{-1} \circ y = e$

car  $\circ$  est associative. De même :  $(x \circ y) \circ (y^{-1} \circ x^{-1}) = x \circ (y \circ y^{-1}) \circ x^{-1} = x \circ e \circ x^{-1} = e$ .

— Si  $x \circ y = x \circ z$ , alors en starisant par  $x^{-1}$  ( $x$  symétrique) à gauche :  $y = x^{-1} \circ x \circ z = x^{-1} \circ x \circ z = z$ .

De même à droite.

□

## 2.3. Induction

Il s'agit de l'induction de la loi sur une partie ou une restriction d'un magma  $E$ .

### Définition - Loi induite

Soit  $A \subset E$ , avec  $(E, \spadesuit)$  magma.

$A$  est stable par  $\spadesuit$  (loi de composition interne sur  $E$ ) si  $\forall x, y \in A, x \spadesuit y \in A$ .

$\spadesuit_A = \spadesuit|_{A \times A}$  s'appelle la loi induite (par  $\spadesuit$  sur  $A$ ).



### Remarque - Transmission des propriétés

$\spadesuit_A$  est alors une loi interne sur  $A$ , i.e.  $(A, \spadesuit_A)$  est un magma (induit).

Si  $\spadesuit$  est commutative (resp. associative),  $\spadesuit_A$  est nécessairement commutative (resp. associative).

En revanche l'élément neutre de  $\spadesuit$  ou l'élément symétrique de  $x \in A$  pour  $\spadesuit$  (s'ils existent) ne sont pas nécessairement dans  $A$ .

## 3. Structure de groupe

### 3.1. Définition et propriétés

Un groupe est un monoïde dont tous les éléments sont inversibles :

### Définition - Groupe

On appelle groupe un ensemble  $G$  muni d'une loi  $\spadesuit$  vérifiant :

- $\spadesuit$  est une loi de composition interne
- la loi  $\spadesuit$  est associative;
- $G$  possède un élément neutre pour  $\spadesuit$ ;
- tout élément  $x$  de  $G$  possède un symétrique pour  $\spadesuit$  (ou tout élément de  $G$  est inversible).



Si de plus la loi  $\spadesuit$  est commutative, on dit que le groupe est abélien (ou commutatif).

### Exemple - Groupes des racines de l'unité

L'ensemble  $(\mathbb{U}, \times)$  est un groupe.

- En effet,  $(\mathbb{C}, \times)$  est associatif donc en prenant trois éléments  $z_1, z_2, z_3$  de  $\mathbb{U}$ , donc de  $\mathbb{C}$ , on a  $z_1 \times (z_2 \times z_3) = (z_1 \times z_2) \times z_3$ . Ainsi  $(\mathbb{U}, \times)$  est associatif
- Si  $z_1, z_2 \in \mathbb{U}$ , alors  $|z_1 z_2| = |z_1| |z_2| = 1$  donc  $z_1 z_2 \in \mathbb{U}$ .
- $1 \in \mathbb{U}$  est un élément neutre de  $\mathbb{U}$  :  $1 \times z = z \times 1 = z$ .
- Soit  $z \in \mathbb{U}$ , alors  $\frac{1}{z} = \bar{z} \in \mathbb{U}$  (inverse de  $z$  dans  $\mathbb{C}$ , donc dans  $\mathbb{U}$ ). Pour les mêmes raisons, puisque si  $z \in \mathbb{U}_n$ ,  $\bar{z} \in \mathbb{U}_n$ , on peut dire que  $(\mathbb{U}_n, \times)$  est un groupe.

### Remarque - Sous-groupe

Finalement, on a utilisé ici le fait que  $(\mathbb{C}, \times)$  était lui-même un groupe, que  $\mathbb{U}$  est stable par la loi induite, que  $1_{\mathbb{C}} \in \mathbb{U}$  et pour tout  $z \in \mathbb{U} (\subset \mathbb{C})$ ,  $\frac{1}{z} (\in \mathbb{C}) \in \mathbb{U}$ .

On reviendra sur ces propriétés plus loin.

### Histoire - Plusieurs naissances

En fait, cela est comme toujours plus subtil. Il semble que l'idée de groupe est en germe à la fin du XVIII<sup>e</sup> siècle (en particulier chez Lagrange) et donc le concept apparaît clairement ensuite mais à plusieurs endroits en même temps : chez Galois en France, dans les écrits de Cayley en Grande-Bretagne ou dans les oeuvres de Dedekind en Allemagne.

Les définitions étant parfois légèrement différentes... (citation : <http://images.math.cnrs.fr/>)

Un-concept-mathématique-trois

### Proposition - Régularité

Dans un groupe tous les éléments sont réguliers à gauche et à droite

### Démonstration

Tous les éléments sont symétriques donc réguliers d'après un point précédent  $\square$

Comme les groupes sont des magmas unifère, où tous les éléments sont naturellement inversibles :

### Théorème - Existence et unicité

Soit  $(G, \spadesuit)$  un groupe. Alors :

- L'élément neutre est unique.
- Tout élément possède un unique symétrique.
- En notant  $x^{-1}$  le symétrique (l'inverse) de  $x$ , on a  $(x^{-1})^{-1} = x$ .
- $(x \spadesuit y)^{-1} = y^{-1} \spadesuit x^{-1}$ .

## 3.2. Groupes produits

### Définition - Produit de groupes

Soient  $(G, \heartsuit)$  et  $(H, \spadesuit)$  deux groupes.

On appelle groupe produit (de ces deux groupes) le groupe  $(G \times H, \clubsuit)$  tel que

$$\forall (x_1, y_1), (x_2, y_2) \in G \times H, \quad (x_1, y_1) \clubsuit (x_2, y_2) = (x_1 \heartsuit x_2, y_1 \spadesuit y_2)$$

Il s'agit bien d'un groupe :

### Démonstration

- Il est associatif. Pour tout  $(x_1, y_1), (x_2, y_2), (x_3, y_3) \in G \times H$ ,

$$(x_1, y_1) \clubsuit ((x_2, y_2) \clubsuit (x_3, y_3)) = (x_1, y_1) \clubsuit (x_2 \heartsuit x_3, y_2 \spadesuit y_3) = (x_1 \heartsuit (x_2 \heartsuit x_3), y_1 \spadesuit (y_2 \spadesuit y_3)) = (x_1 \heartsuit x_2 \heartsuit x_3, y_1 \spadesuit y_2 \spadesuit y_3)$$

$$((x_1, y_1) \clubsuit (x_2, y_2)) \clubsuit (x_3, y_3) = (x_1 \heartsuit x_2, y_1 \spadesuit y_2) \clubsuit (x_3, y_3) = \dots = (x_1 \heartsuit x_2 \heartsuit x_3, y_1 \spadesuit y_2 \spadesuit y_3)$$

- Son élément neutre est  $(e_G, e_H)$ , car pour tout  $(x, y) \in G \times H$ ,

$$(e_G, e_H) \times (x, y) = (e_G \heartsuit x, e_H \spadesuit y) = (x, y) = (x \heartsuit e_G, y \spadesuit e_H) = (x, y) \clubsuit (e_G, e_H)$$

- Tous ses éléments sont inversibles, pour tout  $(x, y) \in G \times H$ ,

$$(x^{-1}, y^{-1}) \times (x, y) = (x^{-1} \heartsuit x, y^{-1} \spadesuit y) = (e_G, e_H) = \dots = (x, y) \clubsuit (x^{-1}, y^{-1})$$

$\square$

### Remarque - Souvent $G = H$

On considère donc le groupe produit noté  $(G^2, \heartsuit)$  plutôt que  $(G^2, \spadesuit)$ .

Et par récurrence, on peut étendre le produit de groupes à plus de deux groupes.

### Pour aller plus loin - Produit direct. Produit indirect

En réalité, le produit comme il apparaît ici est souvent qualifié de produit direct.

Le produit semi-direct est alors le produit de décomposition d'un groupe  $G$  sous la forme  $G = HK$ , où  $H$  est un sous-groupe normal ou distingué de  $G$  et  $K$  est isomorphe à  $\frac{G}{H}$ .

3.3. Exemples

Groupes triviaux

 Exemple - Avec l'addition

Les ensembles de nombres munis de l'addition :  $(\mathbb{Z}, +), (\mathbb{Q}, +), (\mathbb{R}, +), (\mathbb{C}, +)$  sont des groupes commutatifs.

 Exemple - Avec la multiplication

Les ensembles de nombres munis de la multiplication :  $(\mathbb{Q}^*, \times), (\mathbb{R}^*, \times), (\mathbb{C}^*, \times)$  sont des groupes commutatifs.

Moins trivialement :  $(\mathbb{U}_n, \times)$  est un groupe.

Ensemble  $\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}$

Définition - Ensemble des classes d'équivalence modulo  $n$

Soit  $n \in \mathbb{N}$ , fixé.

La relation  $\equiv_n$  ou encore  $\cdot \equiv \cdot [n]$  est une relation d'équivalence sur  $\mathbb{Z}$ .

L'ensemble des classes d'équivalence associées est noté  $\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}$ .

Un système de représentant est  $[[0, n-1]]$ , puisque  $\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}} = \{\overline{0}, \overline{1}, \dots, \overline{n-1}\}$ ,

où pour tout  $k \in [[0, n-1]]$ ,  $\overline{k} = \{k, k+n, k+2n, \dots, k-n, \dots\} = \{k+rn, r \in \mathbb{Z}\}$ .

On peut alors définir sur  $\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}$  les lois  $\overline{+}$  et  $\overline{\times}$  par :

$$\overline{h+\overline{k}} = \overline{h+\overline{k}} \quad \overline{h \times \overline{k}} = \overline{h \times \overline{k}}$$

 Remarque - Le plus dur dans ce qui précède

est de démontrer que les lois  $\overline{+}$  et  $\overline{\times}$  sont bien définies.

C'est-à-dire qu'elles sont indépendantes des représentants de  $\overline{k}$  et  $\overline{h}$  choisis.

Nous ferons cette démonstration dans le cours d'arithmétique

Proposition - Groupe  $\left(\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}, \overline{+}\right)$

Pour tout entier  $n$ ,  $\left(\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}, \overline{+}\right)$  est un groupe commutatif.

Son élément neutre est  $\overline{0}$ , et l'opposé de  $\overline{k}$  est  $\overline{n-k}$ .

Démonstration

Pour tout  $h, k \in \mathbb{Z}$ ,  $\overline{h+\overline{k}} = \overline{h+\overline{k}} = \overline{k+h} = \overline{k+\overline{h}}$ .

Pour tout  $k \in \mathbb{Z}$ ,  $\overline{k+\overline{0}} = \overline{k+0} = \overline{k}$        $\overline{k+\overline{n-k}} = \overline{k+n-k} = \overline{n} = \overline{0}$ .  $\square$

 Analyse - Et pour la multiplication  $\overline{\times}$  ?

En revanche, il existe des diviseurs de 0, donc des éléments non inversibles, pour la multiplication modulo  $n$  : les diviseurs de  $n$ .

Mais si  $k$  est premier avec  $n$ , alors d'après le théorème de Bézout :

$$\exists u, v \in \mathbb{Z} \mid uk + vn = 1 \quad \overline{u \times \overline{k}} = \overline{uk} = \overline{uk + vn} = \overline{1}$$

Proposition - Groupe  $\left(\left(\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}\right)^*, \overline{\times}\right)$  avec  $p$  premier

Pour tout nombre premier  $p$ ,  $\left(\left(\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}\right)^*, \overline{\times}\right)$  est un groupe commutatif.

Son élément neutre est  $\overline{1}$ , et l'opposé de  $\overline{p}$  est obtenu en exploitant le

théorème de Bézout.

On peut donc obtenir l'inverse de  $\bar{k}$  en exploitant l'algorithme d'Euclide.

Exercice

A démontrer

Correction

Pour tout  $h, k \in \mathbb{Z}$ ,  $\overline{h \times k} = \overline{h \times k} = \overline{k \times h} = \overline{k \times h}$ .

Pour tout  $k \in \mathbb{Z}$ ,  $\overline{k+1} = \overline{k} + \overline{1} = \overline{k} + 1$ .

Pour l'existence de l'inverse, voir l'analyse précédente.

### Remarque - Autre point de vue

Dans le cours sur les anneaux, nous définirons le groupe  $\left(\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}^*, \times\right)$ , valable pour tout entier  $n$ , en ne considérant que les classes inversibles, modulo  $n$ .

Dans le cas où  $n$  est premier, on retrouve le groupe précédent.

### « Petits » groupes

Comme les groupes sont réguliers, il ne peut y avoir chaque lettre ne peut apparaître plus d'une fois par ligne et par colonne.

Remplir ces tableaux, c'est comme remplir un carré latin (nom mathématique des sudoku).

### Analyse - Groupe à deux éléments

Essayons de construire un groupe à deux éléments :  $a$  et  $b$ .

L'un des deux éléments est le neutre, supposons qu'il s'agisse de  $a$ .

On a donc  $a^2 = a$  et  $ab = ba = b$ .

$b$  est inversible, nécessairement  $b^2 = a$ .

Ce groupe se résume dans le tableau :

|                       |     |     |
|-----------------------|-----|-----|
| $\swarrow \spadesuit$ | $a$ | $b$ |
| $a$                   | $a$ | $b$ |
| $b$                   | $b$ | $a$ |

C'est le seul groupe à deux éléments. Notons qu'il est commutatif.

Mais surtout remarquons qu'il s'incarne ou a de nombreux avatars :

- $a$  = fonction croissante,  $b$  = fonction décroissante et  $\spadesuit = \circ$
- $a = 1$  (ou classe des nombres positifs),  $b = -1$  (ou classe des nombres négatifs) et  $\spadesuit = \times$
- $a = 0$  (ou classe des entiers pairs),  $b = 1$  (ou classe des entiers impairs) et  $\spadesuit = +$  dans  $\frac{\mathbb{Z}}{2\mathbb{Z}}$
- $a = \text{id}_{\mathbb{C}}$  et  $b$  = symétrie (ou involution quelconque) et  $\spadesuit = \circ$
- ...

### Exercice

Construire un (le) groupe de 3 éléments

Correction

Par essais/erreurs, il s'agit de

|                       |     |     |     |
|-----------------------|-----|-----|-----|
| $\swarrow \spadesuit$ | $a$ | $b$ | $c$ |
| $a$                   | $a$ | $b$ | $c$ |
| $b$                   | $b$ | $c$ | $a$ |
| $c$                   | $c$ | $a$ | $b$ |

Dans la construction, on voit une notion importante : à cause de la régularité, il n'est pas possible de trouver sur une même ligne ou une même colonne deux valeurs identiques.

Par suite, dans chaque ligne et chaque colonne, on retrouve toutes les valeurs de  $G$ .

Une incarnation possible est  $\frac{\mathbb{Z}}{3\mathbb{Z}}$ .

### Groupes matriciels

L'ensemble des matrices  $(\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K}), +)$  est un groupe. Il nous intéresse assez peu.

L'ensemble  $(\mathcal{M}_n(\mathbb{K}), \times)$  n'est pas un groupe! (c'est un monoïde) Tous les éléments ne sont pas inversibles.

En revanche

### Pour aller plus loin - Au début d'année...

Nous avons vu apparaître à plusieurs reprises des calculs avec  $\{1, j, j^2\}$  (expression des racines d'un polynôme de degré 3 ou bien calcul de la somme  $S_k = \sum_{i \equiv k[3]}^n \binom{n}{i} \dots$ ). Cela était nécessaire, car il s'agit de la meilleure incarnation du groupe (unique) à trois éléments

### Pour aller plus loin - Groupes à 4 éléments

Il existe deux groupes à 4 éléments :  $D_4 \simeq \{1, i, -1, -i\} \simeq \frac{\mathbb{Z}}{4\mathbb{Z}}$  et  $V_4$  le groupe de Klein.

|                       |     |     |     |     |
|-----------------------|-----|-----|-----|-----|
| $\swarrow \spadesuit$ | $a$ | $b$ | $c$ | $d$ |
| $a$                   | $a$ | $b$ | $c$ | $d$ |
| $b$                   | $b$ | $a$ | $d$ | $c$ |
| $c$                   | $c$ | $d$ | $a$ | $b$ |
| $d$                   | $d$ | $c$ | $b$ | $a$ |

Il s'incarne par exemple dans le groupe des symétries par rapports aux médiatrices d'un triangle équilatéral et de la transformation identité.

$a : [BCD] \rightarrow [BCD]$ ,  $b : [BCD] \rightarrow [BDC]$ ,  $c : [BCD] \rightarrow [DCB]$  et  $d : [BCD] \rightarrow [CBD]$

- $(GL_n(\mathbb{K}), \times)$ , ensemble des matrices inversibles est un groupe appelé, le groupe linéaire. Par définition :  $GL_n(\mathbb{K}) = \{M \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K}) \mid \exists N \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K}) \text{ tel que } M \times N = N \times M = I_n\}$
- $(\mathcal{O}_n(\mathbb{K}), \times)$ , ensemble des matrices orthogonales est un groupe appelé, le groupe orthogonal.  
Par définition :  $\mathcal{O}_n(\mathbb{K}) = \{M \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K}) \mid M^T \times M = I_n\}$

Groupes des permutations

Un groupe très important, on reviendra sur cette notion plus tard...

**Proposition - Groupe des permutations d'un ensemble**  
Soit  $X$  un ensemble non vide. On note  $S_X$  l'ensemble des permutations de  $X$  (c'est-à-dire des bijections de  $X$  dans  $X$ ). Alors  $(S_X, \circ)$  est un groupe, généralement non commutatif, appelé groupe des permutations de  $X$ .

 **Remarque - Permutation**

Qu'est-ce qu'une permutation de  $X$  ?  
Il s'agit, par  $\sigma$  de changer « l'ordre » ou notre regard sur tous les éléments de  $X$ .  
Donc cela signifie que

$$\{\sigma(x), x \in X\} = X$$

et donc  $\sigma$  est surjective. Il suffit de montrer que  $\sigma$  est injective :  $\sigma(i) = \sigma(j) \Rightarrow i = j$ .

**Démonstration**  
Point par point :

- Pour tout  $\sigma_1, \sigma_2 \in S_X$ ,

$$\forall x \in X, (\sigma_1 \circ \sigma_2)(x) = \sigma_1(\underbrace{\sigma_2(x)}_{\in X}) \in X$$

On notera que  $\sigma_1 \circ \sigma_2$  est bien une bijection de  $X$ .  
Donc  $\circ$  est bien une loi de composition interne de  $S_X$ .

- Puis cette loi est associative.  
Pour tout  $\sigma_1, \sigma_2, \sigma_3 \in S_X$ ,

$$\forall x \in X, (\sigma_1 \circ (\sigma_2 \circ \sigma_3))(x) = \sigma_1(\sigma_2(\sigma_3(x))) = ((\sigma_1 \circ \sigma_2) \circ \sigma_3)(x)$$

- $S_X$  possède un élément neutre :  $id_X : x \mapsto x$  :  
 $id \in S_X$  et pour tout  $\sigma \in S_X : \forall x \in X, id(\sigma(x)) = \sigma(x) = \sigma(id(x))$ .
- Last but not least : on note pour tout  $\sigma \in S_X$ ,

$$\sigma' : x \mapsto y \text{ tel que } x = \sigma(y)$$

Clairement  $\sigma^{-1} \circ (\sigma(y)) = \sigma^{-1}(x) = y$  et  $\sigma \circ \sigma^{-1}(x) = \sigma(y) = x$ ,  
donc  $\sigma$  est bien inversible et d'inverse  $\sigma^{-1}$ .  
Mais il faudrait vérifier que  $\sigma^{-1}$  ainsi définie existe bien. Pour cela, il est nécessaire que tout  $x \in X$  soit aussi l'image d'un  $y$  par  $\sigma$ , ou encore que  $\sigma(X) = X$ .  
Or  $\sigma$  est une permutation de  $X$ , donc cette hypothèse est bien vérifiée (cf. remarque).

□

Ce groupe non commutatif sera longuement étudié plus tard dans l'année.

Groupes et géométrie

**Proposition - Groupes des similitudes directes du plan  $\mathbb{C}$**   
L'ensemble des similitudes directes est un groupe pour la loi  $\circ$ .  
L'élément neutre est l'identité.  
L'inverse de la similitude de centre  $\Omega$ , d'angle  $\theta$  et de rapport  $k$  est la similitude de centre  $\Omega$ , d'angle  $-\theta$  et de rapport  $\frac{1}{k}$ .  
L'inverse de la translation de vecteur  $\vec{u}$  est la translation de vecteur  $-\vec{u}$ .

 **Pour aller plus loin - Programme d'Erlangen**

Felix Klein (1849-1925) est un mathématicien allemand qui proposa dans le programme d'Erlangen de re« voir » toute les géométries en étudiant les groupes de symétrie qui agisse sur l'espace en question...  
Il a eu une grosse influence sur Henri Poincaré.



**Démonstration**

Nous sommes bien obligé de considérer les translations car la composition de deux rotations de centre  $A$  et  $B$  respectivement, d'angle  $\theta$  et  $2\pi - \theta$  et de rapports 1 est la translation de vecteur  $2\overrightarrow{AB}$ .

Rappelons que la similitude de centre  $\Omega(\omega)$ , d'angle  $\theta$  et de rapport  $k$  est  $z \mapsto ke^{i\theta}(z - \omega) + \omega$ .

A partir de cette notation, on peut tout démontrer.  $\square$

## 4. Sous-groupe

### 4.1. Définition et caractérisations

Par la suite, on considérera  $(G, \spadesuit)$  un groupe.

**Définition - Sous-groupe**

$H \subset G$  (non vide) est un sous-groupe de  $G$  si  $H$  est stable pour la loi interne et si la loi induite (restriction de la loi à  $H$ ) munit  $H$  d'une structure de groupe. On note  $H < G$

**Proposition - Élément neutre et symétriques**

Soit  $H$  un sous-groupe de  $G$ .

Alors l'élément neutre de  $H$  est l'élément neutre de  $G$ .

Si  $x \in H$ , le symétrique de  $x$  dans  $H$  est le symétrique de  $x$  dans  $G$ .

**Démonstration**

Soit  $e_1$  l'élément neutre de  $H$  et  $e$  celui de  $G$ .  $\underbrace{e_1 \spadesuit e_1}_{\in H} = e_1 = \underbrace{e \spadesuit e_1}_{\in G}$

Et comme  $e_1$  est régulier (dans  $G$ ) :  $e_1 = e$ .

Puis si on note  $x'$  l'inverse de  $x$  dans  $H$ ,  $x \spadesuit x' = e = x \spadesuit x^{-1}$

Par régularité :

en « composant à gauche » par  $x^{-1}$ , inverse de  $x$  dans  $G$  (par la suite, tout se passe dans  $G$ )

$$x' = x^{-1} \spadesuit x \spadesuit x' = x^{-1} \spadesuit x \spadesuit x^{-1} = x^{-1}$$

$\square$

**Théorème - Caractérisation 1**

Soit  $H \subset G$ .  $H$  est un sous-groupe de  $G$  si et seulement si il vérifie :

- $H \neq \emptyset$
- $\forall (x, y) \in H^2, x \spadesuit y \in H$
- $\forall x \in H, x^{-1} \in H$

**Théorème - Caractérisation 2**

Soit  $H \subset G$ .  $H$  est un sous-groupe de  $G$  si et seulement si il vérifie :

- $H \neq \emptyset$
- $\forall (x, y) \in H^2, x \spadesuit y^{-1} \in H$   
(en notation multiplicative :  $\forall (x, y) \in H^2, xy^{-1} \in H$ ;  
en notation additive :  $\forall (x, y) \in H^2, x - y \in H$ )

**✂ Savoir faire - Démontrer que  $H$  est un (sous-)groupe**

Dans la pratique, lorsque  $H$  est une partie de  $E$ , groupe. On démontre qu'il s'agit d'un sous-groupe de  $E$

- avec la caractérisation 1, lorsque  $H$  et  $E$  sont explicites
- avec la caractérisation 2, lorsque  $H$  et  $E$  sont théoriques

**🔎 Pour aller plus loin - Le « monstre »**

Il s'agit du plus gros groupe fini « connu ». On l'appelle le Monstre  $M$  ou groupe de Fischer-Griess  $F_1$ . Son ordre (= son cardinal ici) est  $246 \times 320 \times 59 \times 76 \times 112 \times 133 \times 17 \times 19 \times 23 \times 29 \times 31 \times 41 \times 47 \times 59 \times 71 = 808017424794512875886459904961710757005754368000000000 \approx 8 \times 10^{53}$ .

C'est bien un nombre fini (mais c'est gros). Il a été découvert (est-ce le bon verbe?) ou construit en 1980

Démonstration

On a trois propositions équivalentes à démontrer, nous allons faire en trois temps

$$A_1 \implies A_2 \implies A_3 \implies A_1$$

- 1. Supposons que  $H$  est un sous-groupe de  $G$ .
  - Nécessairement  $H$  n'est pas vide.
  - $H$  est stable pour la loi interne donc  $\forall (x, y) \in H^2, x \spadesuit y \in H$
  - Et le dernier point :  $\forall x \in H, x^{-1} \in H$  à été démontré dans la proposition précédente.
- 2. Supposons que  $H$  vérifie les trois assertions de la caractérisation 1.
  - $H \neq \emptyset$
  - $\forall (x, y) \in H^2, z = y^{-1} \in H$ , d'après la troisième assertion.  
Puis  $x \spadesuit z = x \spadesuit y^{-1} \in H$  d'après la seconde assertion.  
Donc  $\forall (x, y) \in H^2, x \spadesuit y^{-1} \in H$ .
- 3. Supposons que  $H$  vérifie les deux assertions de la caractérisation 2.
  - $H$  n'est pas vide, on doit montrer qu'il est stable pour la loi interne.  
La loi  $\spadesuit$  est nécessairement associative sur  $H \subset G$ .  
Soit  $x \in H$ , alors  $x \in G$ , et  $e = x \spadesuit x^{-1} \in H$  d'après la seconde assertion.  
En outre, tout élément  $x \in H \subset G$  possède un symétrique  $x^{-1}$  dans  $G$ , qui est aussi dans  $H$  :

$$e, x \in H \implies e \spadesuit x^{-1} = x^{-1} \in H$$

□

Exercice

Montrer que si  $H_1 < (G_1, \heartsuit)$  et  $H_2 < (G_2, \clubsuit)$  alors  $H_1 \times H_2$  est un sous-groupe du groupe produit  $(G_1 \times G_2, \circ)$ .

Correction

On va exploiter la seconde caractérisation.

Puisque  $e_1 \in H_1, e_2 \in H_2$ , alors  $(e_1, e_2) \in H_1 \times H_2$  et donc  $H_1 \times H_2$  est non vide.

Puis si  $(x_1, x_2), (y_1, y_2) \in H_1 \times H_2$ , alors

$$(x_1, x_2) \circ (y_1, y_2)^{-1} = (x_1, x_2) \circ (y_1^{-1}, y_2^{-1}) = (\underbrace{x_1 \heartsuit y_1^{-1}}_{\in H_1}, \underbrace{x_2 \clubsuit y_2^{-1}}_{\in H_2}) \in H_1 \times H_2$$

Donc  $H_1 \times H_2$  est un sous-groupe du groupe produit  $(G_1 \times G_2, \circ)$ .

4.2. Intersection

Théorème - Intersection de deux sous-groupes

Soit  $H$  et  $K$  deux sous-groupes de  $(G, \spadesuit)$ .

Alors  $H \cap K$  est un sous-groupe de  $G$ .

Démonstration

$e \in H$  et  $e \in K$ , donc  $H \cap K$  n'est pas vide.

Soit  $x, y \in H \cap K$ , alors  $xy^{-1} \in H$  et  $xy^{-1} \in K$ , donc  $xy^{-1} \in H \cap K$ . □

L'exercice suivant donne TOUS les sous-groupes de  $(\mathbb{Z}, +)$  :

Exercice

- 1. Soit  $a \in \mathbb{Z}$ . Montrer que  $a\mathbb{Z}$  est un sous-groupe de  $(\mathbb{Z}, +)$ .
- 2. Soit  $G$  un sous-groupe de  $(\mathbb{Z}, +)$ ,  $G \neq \{0\}$ .  
Justifier que  $G \cap \mathbb{N}^*$  a un plus petit élément  $a > 0$ .  
Montrer que  $G = a\mathbb{Z}$  (utiliser la division euclidienne).

Correction

- 1.  $0 \in a\mathbb{Z}$  et si  $x, y \in a\mathbb{Z}$ , alors  $x - y = ka - ha = (k - h)a \in a\mathbb{Z}$ .
- 2.  $G \cap \mathbb{N}^* \subset \mathbb{N}^*$ , donc il a un plus petit élément, noté  $a > 0$ .  
On a nécessairement  $a\mathbb{Z} \subset G$  Soit  $x \in G$ , on applique la division euclidienne :  $x = pa + q$ .  
Or  $q = x - pa \in G$ , par stabilité et donc  $q \in G$ , mais  $q \in \llbracket 0, a \rrbracket$ , donc  $q = 0$ , sinon, on a une contradiction avec la définition de  $a$ .  
Donc  $x = pa$  et  $G \subset a\mathbb{Z}$ .

La démonstration s'adapte à une infinité de sous-groupe.

 Pour aller plus loin : la représentation

Étant donné un groupe  $G$ , on peut lui associer une représentation multiplicative  $\rho$  (c'est-à-dire une application de  $G$  sur un espace vectoriel  $V$  sur  $K$  vérifiant les propriétés suivantes :  $\forall g, g' \in G, \forall x \in V, \rho(gg')x = \rho(g)\rho(g')x$ ). De (très) nombreux exemples de groupes sont représentables. On appelle  $E$  l'ensemble des représentations linéaires de  $G$  sur  $K$ . Réciproquement, si  $\rho$  est une représentation linéaire de  $G$  sur  $K$ , on peut définir une action fidèle de  $G$  sur  $V$  (notre objet).

**Théorème - Intersection de sous-groupes**

Soit  $(H_i)_{i \in I}$  une famille de sous-groupes de  $(G, \spadesuit)$ . Alors  $\bigcap_{i \in I} H_i$  est un sous-groupe de  $G$ .

**Démonstration**

$\forall i \in I, H_i < G$ , donc  $\bigcap_{i \in I} H_i < G$ .

$\forall i \in I, e \in H_i$ , car  $H_i$  est un groupe. Donc  $e \in \bigcap_{i \in I} H_i$ , qui n'est pas vide, donc.

Soit  $x, y \in \bigcap_{i \in I} H_i$ , alors pour tout  $i \in I, x, y \in H_i$  et  $xy^{-1} \in H_i$

Donc  $xy^{-1} \in \bigcap_{i \in I} H_i$ .  $\square$

**4.3. Sous-groupe engendré****Première manipulation (trouver un candidat)****🔍 Analyse - Plus petit groupe contenant une partie  $A$  de  $G$** 

Considérons une partie  $A$  (ensemble) d'un groupe  $G$ .

On note  $\mathcal{A} = \{H < G \mid A \subset H\}$ , l'ensemble de tous les sous-groupes de  $G$  contenant  $A$ .

Ainsi  $\mathcal{A}$  est l'ensemble des majorant de  $A$  pour la relation d'ordre  $\subset$ .

Alors  $\mathcal{A}$  est non vide car  $G \in \mathcal{A}$ .

On se souvient, qu'en théorie des ensembles, on a vu que  $\inf(A, B) = A \cap B$

(inf est ici la borne inférieure pour la relation d'ordre de l'inclusion, i.e. le plus grand ensemble des plus petits ensembles que  $A$  et  $B$ ).

Considérons alors  $\langle A \rangle := \bigcap_{H \in \mathcal{A}} H$ , l'intersection (non dénombrable, peut-être) de tous les sous-groupes contenant  $A$ .

Cette intersection est un sous-groupe et elle contient  $A$ .

En fait  $\langle A \rangle$  est le plus petit élément de  $\mathcal{A}$ .

**Définition - Groupe engendré**

Soit  $(G, \spadesuit)$  un groupe. Soit  $A$  une partie de  $G$ .

On appelle groupe engendré par  $A$ , le plus petit sous-groupe de  $G$ , parmi les sous-groupes de  $G$  contenant  $A$ .

On le note  $\langle A \rangle$ . On a donc  $\langle A \rangle = \bigcap_{H \in \mathcal{A}} H = \min \mathcal{A}$

(où  $\mathcal{A} = \{H < G \mid A \subset H\}$ ).

Insistons : On a  $A \subset \langle A \rangle$ .

Il faut démontrer que  $\bigcap_{H \in \mathcal{A}} H$  est bien le plus petit sous-groupe de  $G$  contenant  $A$ .

**Démonstration**

Comme, pour tout  $H \in \mathcal{A}, A \subset H$ , on a bien  $A \subset \bigcap_{H \in \mathcal{A}} H$ .

Par ailleurs,  $\bigcap_{H \in \mathcal{A}} H$  est une intersection de sous-groupes de  $G$ . Donc il forme bien d'un sous-groupe de  $G$ .

Il reste à démontrer que c'est le plus petit.

Soit  $K$ , un sous-groupe de  $G$  contenant  $A$ . Alors nécessairement  $K \in \mathcal{A}$ .

Donc  $K$  fait partie des sous-groupes donc l'intersection définie  $\langle A \rangle$ ,

on a donc  $\langle A \rangle = K \cap \left( \bigcap_{H \in \mathcal{A} \setminus K} H \right) \subset K$ .  $\square$

**Proposition - Croissance de l'engendrement**

Si  $A \subset B$  sont deux parties d'un groupe  $G$ .

Alors  $\langle A \rangle \subset \langle B \rangle$

**Démonstration**

$\langle B \rangle$  est le plus petit sous-groupe contenant  $B$  donc  $A \subset B$ .

Donc  $\langle B \rangle$  est un sous-groupe de  $G$  contenant  $A$ .

Mais  $\langle A \rangle$  est le plus petit des sous-groupe contenant  $A$ , donc il est plus petit que  $B : \langle A \rangle \subset \langle B \rangle$ .  $\square$

**Application - Réflexes**

Si  $A$  est un sous-groupe de  $G$  qui est contenu dans  $B$ , alors nécessairement  $\langle A \rangle = A \subset \langle B \rangle$ .

Si  $B$  est un sous-groupe de  $G$  qui est contient  $A$ , alors nécessairement  $\langle A \rangle \subset \langle B \rangle = B$ .

**Savoir faire - Comment trouver le sous-groupe engendré par une partie  $A$ ?**

Il faut

1. *Pré-sentir* la bonne description (efficace) de ce sous-groupe.  
On donne alors un nom à cet ensemble :  $K$ , par exemple.
2. Montrer que  $K$  est bien un groupe, qui contient  $A$
3. Montrer que  $K$  est nécessairement entièrement inclus dans  $\langle A \rangle$   
ou dans tout sous-groupe de  $\mathcal{A}$ .

Comme  $\langle A \rangle$  est le plus petit sous-groupe contenant  $A$ , propriété vérifiée par  $K$ , alors  $\langle A \rangle = K$

**Croissance par engendrement (deuxième point de vue)****Attention - Nom contradictoire?**

⚡ Ce nom semble contradictoire. Par groupe engendré on entend plutôt quelque chose qui s'agrandit (pour l'inclusion) à partir de  $A$ , alors qu'il s'agit visiblement de quelque chose qui diminue à partir de  $G$ .  
⚡ A-t-on la même chose?

**Analyse - Engendrement**

On aurait plutôt envie de considérer  $\overline{A} := \{a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_k \mid k \in \mathbb{N}, \text{ et } \forall i \leq k, a_i \in A \text{ ou } a_i^{-1} \in A\}$ ,

ensemble de tous les éléments obtenables à partir de répétition de produit (fini) de  $A$ .

C'est bien un ensemble engendré par  $A$ . En fait :

- cet ensemble contient bien  $A$ , avec  $n = 1$  et  $a_1$  décrivant tous les éléments de  $A$ .
- cet ensemble est un groupe  $A$ , avec  $n = 2$  et  $a_2 = a_1^{-1}$ , on a  $e_G \in \overline{A}$ .

si  $a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_k, b_1 \cdot b_2 \cdot \dots \cdot b_m \in \overline{A}$ , alors,

$$(a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_k) \cdot (b_1 \cdot b_2 \cdot \dots \cdot b_m)^{-1} = a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_k \cdot b_m^{-1} \cdot b_{m-1}^{-1} \cdot \dots \cdot b_1^{-1} \in \overline{A}.$$

Enfin, il contient tous les sous-groupe  $H$  contenant  $A$ ,

car pour tout  $i \in \mathbb{N}_k, a_i \in A \subset H$ .  $H$  est un groupe donc  $a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_k \in H$ .

**Proposition - Groupe engendré (second point de vue)**

Soit  $A$  une partie de  $(G, \times)$  un groupe.

Alors  $x \in \langle A \rangle$  si et seulement si

$$\exists k \in \mathbb{N}, a_1, a_2, \dots, a_k \in A \cup A^{-1} \text{ tel que } x = a_1 \times a_2 \times \dots \times a_k$$

**Exemple - Groupes engendré par  $p$  dans  $\mathbb{Z}$ .**

On considère le groupe  $(\mathbb{Z}, +)$ . Le groupe  $\langle p \rangle$  contient nécessairement tous les nombres de la forme :  $\underbrace{p + p + \dots + p}_{r \text{ fois}} = rp$ , c'est à dire les multiples de  $\mathbb{Z}$ .



Donc  $p \in p\mathbb{Z} \subset p\mathbb{Z}$ .

Par ailleurs  $p\mathbb{Z}$  est un sous-groupe de  $\mathbb{Z}$ . Donc  $p\mathbb{Z} = p\mathbb{Z}$ .

### Exercice

Quel est le sous-groupe engendré par  $\{p, q\}$  dans  $(\mathbb{Z}, +)$  ?

### Correction

On pense qu'il s'agit du sous-groupe engendré par le PGCD de  $p$  et  $q$ , dont on a déjà un nom :  $(p \wedge q)\mathbb{Z}$ .

On sait déjà que c'est un groupe.

Comme  $p \wedge q$  est un diviseur de  $p$  et de  $q$ ,  $p \in (p \wedge q)\mathbb{Z}$  et  $q \in (p \wedge q)\mathbb{Z}$ . Donc  $\{p, q\} \subset (p \wedge q)\mathbb{Z}$ .

Le groupe  $\langle \{p, q\} \rangle$  contient tous les nombres de la forme  $up + vq$  où  $u, v \in \mathbb{Z}$ .

D'après le théorème de Bézout, il contient donc  $p \wedge q$ , le PGCD de  $p$  et  $q$ .

Comme il s'agit d'un groupe, il contient également tous les multiples de  $p \wedge q$ , donc tout  $(p \wedge q)\mathbb{Z}$ .

Donc  $(p \wedge q)\mathbb{Z} \subset \langle \{p, q\} \rangle$ .

Et comme  $\langle p \wedge q \rangle$  est le plus petit sous-groupe contenant  $\{p, q\}$  :  $\langle p, q \rangle = \langle \langle p, q \rangle \rangle = (p \wedge q)\mathbb{Z}$

### Groupe monogène

#### Définition - Groupe monogène

On dit que  $G$  est un groupe monogène, s'il existe  $x \in G$  tel que  $G = \langle x \rangle$ .

Dans ce cas  $G = \{x^k, k \in \mathbb{Z}\}$ .

#### Savoir faire - Etudier des groupes monogènes

Si  $G$  est un groupe que l'on sait monogène, alors il existe  $x \in G$  (référence, que l'on fixe) tel que  $G = \langle x \rangle$ .

L'application  $\varphi : (\mathbb{Z}, +) \rightarrow (G, \cdot)$ ,  $k \mapsto x^k$  est bien définie, surjective. Elle peut être injective ou non (cas fini, par exemple).

On transfère ensuite par  $\varphi$  (ou  $\varphi^{-1}$ ) l'étude de  $G$ , à partir de propriétés de  $\mathbb{Z}$ .

### Exercice

Montrer qu'un groupe monogène est nécessairement abélien

### Correction

Soit  $(G, \times)$  monogène, donc il existe  $x \in G$  tel que  $G = \langle x \rangle$ .

Soient  $a, b \in G$ , alors il existe  $n, m \in \mathbb{Z}$  tel que  $a = x^n$  et  $b = x^m$ .

Ainsi  $a \times b = x^n \times x^m = x^{n+m} = x^m \times x^n = b \times a$

### Exemples à partir de $\mathbb{U}$

L'exercice suivant nous aide à faire le point.

### Exercice

On considère le groupe  $(\mathbb{U}, \times)$ .

1. Soit  $z_k = e^{\frac{2i\pi}{k}}$ . Que vaut le groupe  $\langle z_k \rangle$  ?
2. Avec les mêmes notations, que vaut le groupe  $\langle z_r, z_s \rangle$  ?
3. A-t-on pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , pour tout  $z \in \mathbb{U}_n$ ,  $\mathbb{U}_n = \langle z \rangle$  ?  
Sinon, à quelle condition sur  $z$ , a-t-on :  $\mathbb{U}_n = \langle z \rangle$  ?
4. Quel est le groupe  $\mathbb{U}_n \cap \mathbb{U}_m$  ?
5.  $\mathbb{U}$  est-il monogène ?

### Correction

1.  $\langle z_k \rangle$  contient toutes les puissances de  $z_k$ , donc tous les nombres complexes  $z_k^r$  de  $\mathbb{U}_k$ .  
Donc  $\mathbb{U}_k \subset \langle z_k \rangle$  et  $\mathbb{U}_k$  est un groupe, ainsi  $\langle z_k \rangle = \mathbb{U}_k$ .
2. Tous les nombres complexes de la forme  $z_r^u \times z_s^v = \exp 2i\pi \frac{us + vr}{sr}$  appartiennent à  $\langle z_r, z_s \rangle$ , avec  $u, v \in \mathbb{Z}$ .  
D'après le théorème de BÉZOUT, il existe  $u, v \in \mathbb{Z}$  tel que  $us + vr = s \wedge r$ , puis  $sr = (s \wedge r)(s \vee r)$   
donc  $z_{s \vee r} \in \langle z_r, z_s \rangle$ .  
Et donc  $\langle z_r \vee z_s \rangle \subset \langle z_r, z_s \rangle$ .

#### ◆ Pour aller plus loin - De qui parle Felix Klein ?

« Depuis longtemps déjà, il s'occupait à étudier des groupements de racines complexes de l'unité sur la base de sa théorie des racines primitives. Et voilà que ce matin-là (le 30 mars 1796) en se réveillant, il lui apparut clairement qu'à partir de sa théorie, on pouvait construire un polygone à 17 cotés[...]. Cet événement marqua un grand tournant dans sa vie : c'est précisément ce jour-là qu'il décida d'abandonner les langues pour se consacrer exclusivement aux mathématiques ». Les mathématiques y ont beaucoup gagné !

- Par ailleurs,  $r|(r \vee s)$ , donc il existe  $r'$  tel que  $r \vee s = rr'$  et donc  $z_{r \vee s}' = z_r$  donc  $z_r \in \langle z_{r \vee s} \rangle$ .  
 De même  $z_s \in \langle z_{r \vee s} \rangle$  et donc  $\{z_r, z_s\} \subset \langle z_{r \vee s} \rangle$ , donc  $\langle z_r, z_s \rangle \subset \langle z_{r \vee s} \rangle$ .  
 Par double inclusion  $\langle z_r, z_s \rangle = \langle z_{r \vee s} \rangle$ .
3. Non, clairement. En effet, pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $1 \in \mathbb{U}_n$  et  $\langle 1 \rangle = \{1\} \neq \mathbb{U}_n$ .  
 Lorsque  $z \in \mathbb{U}_n$  vérifie  $\langle z \rangle = \mathbb{U}_n$ , on dit que  $z$  est une racine *primitive* première de l'unité.  
 On sait que  $z \in \mathbb{U}_n$  signifie qu'il existe  $k \in [0, n-1]$  tel que  $z = \exp \frac{2ik\pi}{n}$ .  
 Si  $k \wedge n = 1$ . Alors d'après BÉZOUT (toujours) : il existe  $u, v \in \mathbb{Z}$  tel que  $uk + vn = 1$   
 et donc  $z^u = \exp \frac{2iuk\pi}{n} \times \exp 2iv\pi = \exp \frac{2i(uk+vn)\pi}{n} = z_n$ .  
 Donc  $z_n \in \langle z \rangle$  et donc  $\mathbb{U}_n = \langle z_n \rangle \subset \langle z \rangle$ .  
 Comme  $z \in \mathbb{U}_n$ . On a donc  $\langle z \rangle \subset \mathbb{U}_n = \mathbb{U}_n$ .  
 Par double inclusion  $\mathbb{U}_n = \langle z \rangle$ .  
 Réciproquement, si  $\mathbb{U}_n = \langle z \rangle$ , alors il existe  $u \in \mathbb{Z}$  tel que  $z^u = z_n (z \in \mathbb{U})$   
 et donc  $uk \equiv 1[n]$  i.e.  $k \wedge n = 1$  (réciproque de BÉZOUT).
4. Soit  $z \in \mathbb{U}_{n \wedge m}$ , alors  $z^{n \wedge m} = 1$ . Et comme  $n \wedge m | n$ ,  
 on a donc  $z^n = (z^{n \wedge m})^{n/(n \wedge m)} = 1$  donc  $z \in \mathbb{U}_n$ . De même  $z \in \mathbb{U}_m$ .  
 Par conséquent :  $\mathbb{U}_{n \wedge m} \subset \mathbb{U}_n \cap \mathbb{U}_m$ .  
 Evidemment, si  $z \in \mathbb{U}_n \cap \mathbb{U}_m$ , alors pour tout  $u, v \in \mathbb{Z}$ ,  $z^{un+vp} = (z^n)^u (z^m)^v = 1$ .  
 Donc  $z^{n \wedge m} = 1$  et  $z \in \mathbb{U}_{n \wedge m}$ .  
 Par double inclusion  $\mathbb{U}_n \cap \mathbb{U}_m = \mathbb{U}_{n \wedge m}$ .
5. Non, sinon  $\mathbb{U}$  serait dénombrable.

## 5. Morphismes de groupes

### 5.1. Définition et propriété immédiate

Soient  $(G, \dot{\circ})$  et  $(G', \blacklozenge)$  deux groupes.

#### Définition - Morphisme de groupes

Une application  $f$  de  $G$  dans  $G'$  vérifiant :

$$\forall (x, y) \in G^2, f(x \dot{\circ} y) = f(x) \blacklozenge f(y).$$

est appelé morphisme (de groupes) de  $(G, \dot{\circ})$  sur  $(G', \blacklozenge)$ .

#### Proposition - Conservation du noyau

Soit  $f : G \rightarrow G'$  un morphisme de groupes. Alors  $f(e_G) = e_{G'}$ .

#### Démonstration

Soient  $x \in G$ ,

$$f(x) \blacklozenge e_{G'} = f(x) = f(x \dot{\circ} e_G) = f(x) \blacklozenge f(e_G)$$

Puis par régularité :  $e_{G'} = e_G \square$

#### Proposition - Image de l'inverse

Soit  $f : G \rightarrow G'$  un morphisme de groupes.

Alors pour tout  $x \in G$ ,  $f(x^{-1}) = (f(x))^{-1}$

#### Démonstration

Soient  $x \in G$ ,

$$f(x^{-1}) \blacklozenge f(x) = f(x^{-1} \dot{\circ} x) = f(e_G) = e_{G'} = f(x)^{-1} \blacklozenge f(x)$$

Donc par régularité :  $f(x^{-1}) = (f(x))^{-1} \square$

#### Exemple - exp

Le morphisme du groupe  $(\mathbb{R}, +)$  vers  $(\mathbb{R}^*, \times)$  est l'application :

$$\forall a, b \in \mathbb{R}, f(a+b) = f(a) \times f(b)$$

On a nécessairement  $f(0) = 1$ .

On montre :

1. par récurrence :  $\forall n \in \mathbb{N}, f(n) = (f(1))^n$
2. par passage au symétrique :  $\forall n \in \mathbb{Z}, f(n) = (f(1))^n$
3. pour  $\mathbb{Q}$  : pour tout  $m \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}^*$ ,  
 $(f(1))^m = f(m) = f(n \times \frac{m}{n}) = f(\frac{m}{n} + \dots + \frac{m}{n}) = (f(\frac{m}{n}))^n$ .  
 donc pour tout  $\forall q \in \mathbb{Q}, f(q) = (f(1))^q$
4. si  $f$  est continue ou croissante, alors on peut passer à la limite  $f : x \mapsto a^x$  avec  $a = f(1)$

## 5.2. Image et noyau d'un morphisme

### Proposition - Sous-groupe

Soit  $f : G \rightarrow G'$  un morphisme de groupes.

Soit  $A$  un sous-groupe de  $G$ , alors  $f(A)$  est un sous-groupe de  $G'$ .

Soit  $B$  un sous-groupe de  $G'$ , alors  $f^{-1}(B)$  est un sous-groupe de  $G$ .

En particulier :

- $\text{Im } f = f(G) = \{f(x), x \in G\}$  est un sous-groupe de  $G'$ , appel   image de  $G$
- $\text{Ker } f = f^{-1}(e_{G'}) = \{x \in G \mid f(x) = e_{G'}\}$  est un sous-groupe de  $G$ , appel   noyau de  $f$ .

### Exemple - $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{U}_n$

$f : (\mathbb{Z}, +) \rightarrow (\mathbb{U}_n, \times), k \mapsto e^{k i \pi / n}$  est un morphisme de groupe.  
Son noyau est  $n\mathbb{Z}$ .

### D  monstration

$f(A) \subset G'$ , non vide ( $e_G \in A$ , donc  $e_{G'} = f(e_G) \in f(A)$ ).

Soient  $y_1, y_2 \in G'$ , il existe  $x_1, x_2 \in A$  tel que  $f(x_1) = y_1$  et  $f(x_2) = y_2$ .

$y_1 \spadesuit y_2^{-1} = f(x_1) \spadesuit f(x_2)^{-1} = f(x_1) \spadesuit f(x_2^{-1}) = f(x_1 \clubsuit x_2^{-1}) \in f(A)$  Donc  $f(A)$  est bien un sous-groupe de  $G'$ .

$f^{-1}(B) \subset G$ , non vide ( $e_{G'} \in B$ , donc  $e_G \in f^{-1}(B)$  car  $f(e_G) = e_{G'}$ ).

Soient  $x_1, x_2 \in G'$ , alors  $f(x_1) \in B$  et  $f(x_2) \in B$ . Ainsi :  $f(x_1 \clubsuit x_2^{-1}) = f(x_1) \spadesuit f(x_2)^{-1} \in B$  Donc  $f^{-1}(B)$  est bien un sous-groupe de  $G$ .  $\square$

### Exercice

Montrer que  $f : G \rightarrow G'$  morphisme de groupes est :

- surjective ssi  $\text{Im } f = G'$
- injective ssi  $\text{Ker } f = \{e_G\}$

### Correction

La premi  re   quivalence est   vidente, simple   criture.

Pour la seconde,

on a si  $f$  injective,

pour tout  $x \in \text{Ker } f$ ,  $f(x) = e_{G'} = f(e_G)$ , donc  $x = e_G$  et  $\text{Ker } f \subset \{e_G\}$ .

L'inclusion r  ciproque est triviale, donc  $\text{Ker } f = \{e_G\}$

R  ciproquement, si  $\text{Ker } f = \{e_G\}$ .

Si  $f(x) = f(x')$ , alors  $e_{G'} = f(x) \spadesuit f(x')^{-1} = f(x \clubsuit x'^{-1})$ , donc  $x \clubsuit x'^{-1} \in \text{Ker } f = \{e_G\}$ .

Ainsi  $x \clubsuit x'^{-1} = e_G$ , i.e.  $x = x'$ . Et  $f$  est injective

## 6. D  montage d'un groupe

### 6.1. Th  or  me de Lagrange

#### Proposition - Relation d'  quivalence modulo un sous-groupe

Soit  $(G, *)$  un groupe et  $H < G$ , un sous-groupe de  $G$ .

On note  $\mathcal{R}_H$ , la relation d  finie sur  $G$  par :

$$a \mathcal{R}_H a' \iff a^{-1} * a' \in H$$

Alors  $\mathcal{R}_H$  est une relation d'  quivalence.

### D  monstration

$\mathcal{R}_H$  est :

- r  flexive : pour tout  $a \in G$ ,  $a^{-1}a = e \in H$ . Donc  $\forall a \in G, a \mathcal{R}_H a$ .
- sym  trique : si  $a \mathcal{R}_H a'$ , alors  $a^{-1} * a' \in H$ .  
Mais  $H$  est un groupe donc  $(a^{-1}a')^{-1} = a'^{-1}a \in H$  donc  $a' \mathcal{R}_H a$
- transitive : si  $a \mathcal{R}_H a'$  et  $a' \mathcal{R}_H a''$ , alors  $a^{-1} * a' \in H$  et  $a'^{-1} * a'' \in H$ .  
Mais  $H$  est un groupe donc  $(a^{-1} * a') * (a'^{-1} * a'') = a^{-1} * a'' \in H$  donc  $a \mathcal{R}_H a''$

$\square$



### Remarque - Lien relation d'équivalence et sous-groupe

On voit sur cette démonstration le lien très étroit qui unit les caractéristiques d'un sous-groupe et les propriétés d'une relation d'équivalence. Plus précisément : l'élément neutre à la réflexivité, l'inversibilité à la symétrie et la stabilité à la transitivité. Quand on a une relation d'équivalence, on a naturellement une décomposition en réunion disjointe.

#### Proposition - Décomposition de $G$

Soit  $H$  un sous-groupe de  $G$ .

On note  $S := \{ \overline{a} \mid a \in G \}$  un système de représentant des classes d'équivalences de  $\mathcal{R}_H$ .

Alors  $G = \bigsqcup_{a \in S} \overline{a}$ , la réunion disjointes des classes de  $a$ .

$\overline{a}$  n'est pas un groupe, mais il est en bijection avec  $H$ .

Par la suite, on notera  $aH$ , cet ensemble. On a donc  $aH = a'H \Leftrightarrow a\mathcal{R}_H a' \Leftrightarrow a^{-1}a' \in H$ .

Le produit cartésien  $H \times S$  et le groupe  $G$  sont en bijection (c'est la décomposition).

#### Démonstration

La première partie de la proposition a été donnée dans le cours sur les classes d'équivalence.

Soit  $\varphi : H \rightarrow \overline{a}$ ,  $x \mapsto ax$ .

Montrons que  $\varphi$  est bien définie à valeurs dans  $\overline{a}$ .

On a, en effet,  $a\mathcal{R}_H ax = \varphi(x)$ , car  $a^{-1} * ax = x \in H$ .

$\varphi$  est bijective car elle admet une application réciproque  $\varphi^{-1} : b(\in \overline{a}) \mapsto a^{-1}b(\in H)$ .

On a bien  $\varphi^{-1}(b) = a^{-1}b \in H$ , car  $b \in \overline{a}$ , donc  $a\mathcal{R}_H b$ , i.e.  $a^{-1}b \in H$ .

Pour l'équivalence.

On considère  $g \in G$ , alors il existe un unique  $a \in S$  tel que  $\overline{g} = \overline{a}$ , i.e. il existe un unique  $h \in H$  tel que  $g = ah$ .

On a alors une bijection naturelle  $(a, h) \mapsto g = ah$

dont la réciproque est donnée sur la ligne précédente.  $\square$

En fait, les ensembles  $\overline{a}$  sont comme des sous-groupes affines de  $G$ ...

#### Proposition - Théorème de LAGRANGE

Si  $H$  un sous-groupe de  $G$ , groupe de cardinal fini, alors  $\text{card} H \mid \text{card} G$ .

#### Démonstration

$G = \bigsqcup_{a \in S} \overline{a}$ . La réunion est disjointe, donc en terme de cardinaux :

$$\text{card}(G) = \sum_{a \in S} \text{card}(aH) = \sum_{a \in S} \text{card}(H) = \text{card}(H) \times \sum_{a \in S} 1 = \text{card}(H) \times \text{card}(S)$$

où on a exploité que  $H$  et  $aH$  sont en bijection, donc ont même cardinaux.

On aurait pu aussi exploiter le fait que  $\text{card}(G) = \text{card}(H \times S) = \text{card} H \times \text{card}(S)$ .  $\square$

## 6.2. Sous-groupe distingué

### ○ Analyse - $S$ comme un groupe?

On a dit et redit que sauf pour  $\overline{a} = H$  (exemple :  $a = e$ , mais pas uniquement),  $\overline{a} = aH$  n'est pas un groupe et donc  $\varphi$  n'est pas un morphisme de groupe (cf partie suivante). Néanmoins, on peut se demander si  $S$ , l'ensemble des représentants ne pourrait pas être un groupe. Sous quelles conditions ?

Pour que cela ait du sens, on devrait pouvoir créer l'opération  $\overline{*}$  sur  $S$  de la façon suivante :

$$aH \overline{*} bH = (a * b)H$$

Dans ce cas, il faudrait que pour tout  $a' = ax \in aH$  (avec  $x \in H$ ) et  $b' = by \in bH$  (avec  $y \in H$ ), on ait :  $a' * b' \in (a * b)H$ , c'est-à-dire  $axby \in (ab)H$ .

Il suffit alors que pour tout  $x \in H$ ,  $xb \in bH$ , ce que l'on note  $Hb \subset bH \Leftrightarrow Hb = bH$ .

Cette condition est également nécessaire : car elle doit être vérifiée pour tout  $a \in G$  et donc  $a = e$  (et  $y = e$ ) aussi :  $xb \in bH$ .

**Définition - Sous-groupe distingué**

On dit que  $H < G$  est un sous-groupe distingué (ou normal) de  $G$  si

$$\forall a \in G, \forall x \in H, \quad a^{-1}xa \in H$$

On peut retenir que pour tout  $a \in G$ ,  $aH = Ha$ .

On note alors  $H \triangleleft G$

**Démonstration**

Montrons que :  $\forall a \in G, x \in H, a^{-1}xa \in H$  correspond bien à ce que l'on souhaite.

Supposons donc que  $\forall a \in G, x \in H, a^{-1}xa \in H$ .

Soit  $y \in aH$ . Alors  $\exists x \in H$  tel que  $y = ax$ .

Alors  $ya^{-1} = axa^{-1} \in H$ , donc  $y = \underbrace{(axa^{-1})}_{z \in H} a \in Ha$ . Ainsi  $aH \subset Ha$ .

Soit  $y \in Ha$ . Alors  $\exists x \in H$  tel que  $y = xa$ .

Alors  $a^{-1}y = a^{-1}xa \in H$ , donc  $y = a \underbrace{(a^{-1}xa)}_{z \in H} \in aH$ . Ainsi  $Ha \subset aH$ .

Supposons que pour tout  $a \in G$ ,  $aH = Ha$ .

Soit  $a \in G, x \in H$ . Alors  $xa \in Ha = aH$ , donc  $\exists z \in H$  tel que  $xa = az$  et donc  $z = a^{-1}xa \in H$ .

□

**Exemple - Ker  $f$  est un sous-groupe distingué**

On sait que  $\text{Ker } f < G$ .

Soit  $a \in G$  et  $x \in \text{Ker } f$ ,

$$f(a^{-1}xa) = f(a^{-1}) \underbrace{f(x)}_{=e_{G'}} f(a) = f(a)^{-1} f(a) = f(a^{-1}a) = f(e) = e_{G'}$$

Donc  $a^{-1}xa \in \text{Ker } f$ .

**Proposition - Groupe quotient**

Soit  $(G, *)$  un groupe.

Si  $H \triangleleft G$  est un sous-groupe distingué de  $G$ , alors  $S = \frac{G}{\mathcal{R}_H}$ , souvent noté  $\frac{G}{H}$  est un groupe pour la loi  $*$  définie par  $aH * bH = (a * b)H$ .

**Exercice**

A démontrer ! (Attention, ce n'est pas un sous-groupe. Il faut donc tout redémontrer à commencer par la bonne définition de la loi. . .)

**Correction****Exemple - Groupe trivial**

$H = \{e\}$  est un sous-groupe distingué. Mais cela n'a pas beaucoup d'intérêt.

Sauf si on l'associe avec la réciproque d'un morphisme (cf partie suivante).

**Exemple -  $G$  abélien**

Si  $G$  est abélien, alors tout sous-groupe  $H$  est distingué.

En effet, pour tout  $a \in G, x \in H : a^{-1}xa = a^{-1}ax = x \in H$ .

Ainsi, pour tout  $n \in \mathbb{N}, n\mathbb{Z} \triangleleft \mathbb{Z}$  et donc  $(\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}, +)$  est un groupe.

**Définition - Groupe simple**

On dit qu'un groupe est simple lorsqu'il ne possède pas de sous-groupe distingué autre que  $\{e\}$  et lui-même

Cela ne vous rappelle pas une autre définition ?

**Exercice**

Soit  $G$  un groupe de cardinal  $p$ , premier.

Montrer que  $G$  est simple

**Correction**

Soit  $H < G$ . Alors  $\text{card } H \mid \text{card } G$ , donc  $\text{card } H \in \{1, p\}$ , i.e.  $H = \{e\}$  ou  $H = G$  respectivement.

Donc  $G$  est nécessairement simple

**✦ Pour aller plus loin - Théorie de résolution par radicaux**

Comme écrit wikipédia : « Pour  $n$  supérieur ou égal à 5, le groupe alterné sur  $n$  éléments  $\mathcal{A}_n$  est simple. Ce résultat est à la base de la théorie de la résolution par radicaux. »

6.3. Premier théorème d'isomorphisme

**Théorème - Premier théorème**  
Soient  $G$  et  $G'$  deux groupes et  $f : G \rightarrow G'$ , un morphisme de groupes.  
Alors  $f$  induit un isomorphisme de groupes :  $\hat{f} : G/\text{Ker } f \hookrightarrow \text{Im } f$ .

 **Pour aller plus loin - Un deuxième, un troisième ?**  
Le deuxième énonce :  
si  $N \triangleleft G$  et  $H < G$ , alors  $N \cap H \triangleleft H$  et  $H/(N \cap H) \hookrightarrow HN/N$ .  
Le troisième énonce :  
si  $N, M \triangleleft G$  tels que  $M < N$ , alors  $N/M \triangleleft G/M$  et  $(G/M)/(N/M) \hookrightarrow G/N$ .

**Démonstration**  
 $\text{Ker } f$  est un sous-groupe distingué de  $G$ .  
 $G/\text{Ker } f$  est la notation du groupe quotient  $\frac{G}{\text{Ker } f}$  pour la relation d'équivalence  $a \mathcal{R} b$  ssi  $ab^{-1} \in \text{Ker } f$  i.e  $f(a) = f(b)$ .  
Soit donc  $\bar{a}$ , un élément de  $G/\text{Ker } f$  (c'est la classe de  $a$ ) et  $\hat{f} : \bar{a} \mapsto f(a)$ .  
Il faut donc commencer par vérifier que cette définition de  $\hat{f}$  a bien un sens.  
Compte-tenu de la définition de  $\mathcal{R}$ , c'est évident que  $\hat{f}$  est bien définie.  
 $\hat{f}$  est clairement bijective, puisque  $\hat{f}^{-1}$  est l'application qui  $z \in \text{Im } f \mapsto \bar{z}$ .  $\square$

 **Remarque - Notation symbolique ou formelle**  
On retrouve dans la littérature (mathématique) le diagramme suivant que l'on qualifie de commutatif :

$$G \twoheadrightarrow \frac{G}{\text{Ker } f} \hookrightarrow \text{Im } f \hookrightarrow G'$$

 **Pour aller plus loin - Dans les espaces vectoriels...**  
Ce théorème est à comparer avec le lemme préparatoire qui conduit au si fondamental théorème du rang dans les espaces vectoriels de dimension finie.  
Ainsi si  $f$  est une application linéaire de  $E$  sur  $F$ , avec  $E$  de dimension finie.  
Alors  $\dim E = \dim \text{Im } f + \dim \text{Ker } f$  car  $f|_H : H \rightarrow \text{Im } f$  est une application bijective (où  $H$  tel que  $E = H \oplus \text{Ker } f$ ).

7. Bilan

Synthèse

- ↪ La notion de groupe est la brique élémentaire des théories mathématique. C'est une notion primitive : un ensemble et une loi interne associative, unifière et dont tous les éléments sont symétriques. Cette structure est naturellement comparable à une relation d'équivalence : associativité↔ transitivité, élément neutre↔ réflexivité et inversion↔ symétrie.
- ↪ On peut réduire des (sous-)groupes par intersection, ou bien générer des (sous-)groupes par engendrement de parties. Ces deux méthodes sont très classiques en algèbre ou en topologie.
- ↪ On décompose ensuite les groupes en produit de sous-groupes à condition que le premier de ce produit soit un sous-groupe distingué. Finalement les sous-groupes distingués (ou normaux) sont comme des nombres premiers.
- ↪ On peut aussi déplacer des structures avec des morphismes de groupes, voire comparer des groupes (est-ce que ces morphismes sont bijectives (isomorphisme) ?)

**Magma**  $(L, \dot{\circ})$ 

La loi  $\dot{\circ}$  est interne :  $\forall x, y \in L, x \dot{\circ} y \in L$  (LCI).

**Monoïde**  $(M, \dot{\circ})$ 

La loi  $\dot{\circ}$  est

- associative :  $\forall x, y, z \in M, (x \dot{\circ} y) \dot{\circ} z = x \dot{\circ} (y \dot{\circ} z)$ .
- unifière :  $\exists e \in M$  tel que  $\forall x \in M, x \dot{\circ} e = e \dot{\circ} x = x$ .

**Groupe**  $(G, \dot{\circ})$ 

Tous les éléments de  $G$  admettent un inverse pour la loi  $\dot{\circ}$  :

$$\forall x \in M, \exists x' \in M \text{ tel que } x \dot{\circ} x' = x' \dot{\circ} x = e.$$

$x'$  est alors unique, on note alors plutôt  $x^{-1}$  cet élément  $x'$ .

Nécessairement  $G$  est régulier :  $\forall x, y, z \in M, x \dot{\circ} y = x \dot{\circ} z \Rightarrow y = z$  (et à droite!).

Certains groupes sont abéliens (ou commutatifs) :  $\forall x, y \in M, x \dot{\circ} y = y \dot{\circ} x$ .

**Sous-Groupe** :

La loi induite est nécessairement associative (et abélienne  $G$ ). On ne vérifie pas.

Il faut nécessairement vérifier la stabilité de la loi induite (en LCI).

Il faut vérifier la stabilité par passage à l'inverse.

Avec les deux vérifications  $e$  est nécessairement élément du sous-groupe.

Cela se résume en :  $\forall x, y \in H, x \dot{\circ} y^{-1} \in H$ . On note  $H < G$

**Morphisme de groupes**  $(G, \dot{\circ})$  sur  $(F, \blacklozenge)$  :

$$f : G \rightarrow F \text{ vérifiant : } \forall x, y \in G, f(x \dot{\circ} y) = f(x) \blacklozenge f(y).$$

ALORS  $f(e_G) = e_F, f(x^{-1, \dot{\circ}}) = f(x)^{-1, \blacklozenge}$ . La structure de groupe se transporte!

**Relation d'équivalence « essentielle » :**

Soit  $H < G$ , alors  $\mathcal{R}_H : a \mathcal{R}_H b \Leftrightarrow a^{-1} b \in H$  est une rel. d'équivalence.

Toutes les classes d'équivalence sont des :  $aH = \{ah, h \in H\}$ , en bijection avec  $H$ .

Avec le théorème de LAGRANGE : Si  $H < G$  et  $G$  fini, alors  $\text{card } H \mid \text{card } G$ .

En outre, les classes d'équivalence  $(aH)_{a \in S}$  forme un groupe pour la loi  $\dot{\circ}$

$$(\text{def : } aH \dot{\circ} bH := (a \dot{\circ} b)H)$$

ssi  $H$  est distingué dans  $G$  (noté  $H \triangleleft G$ ) i.e.  $\forall a \in G, aH = Ha$ .

**Noyau et Image de  $f : G \rightarrow F$ .**

$\text{Ker } f := \{x \in G \mid f(x) = e_F\} = f^{-1}(\{e\})$  est un sous-groupe distingué de  $G$ .

$\text{Im } f := \{y \in F \mid \exists x \in G, f(x) = y\} = \{f(x), x \in G\} = f(G)$  est un sous-groupe de  $F$ .

On a :  $f$  injective  $\Leftrightarrow \text{Ker } f = \{e\}$ . On a :  $f$  surjective  $\Leftrightarrow \text{Im } f = F$ .

$\text{Ker } f \triangleleft G$ , donc  $\frac{G}{\mathcal{R}_{\text{Ker } f}}$  est un groupe, isomorphe à  $\text{Im } f$  (1ere factorisation).

**Sous-Monoïde** : la loi induite, est nécessairement associative.

Il faut vérifier que  $e$  est élément du sous-monoïde

**Sous-Magma** : Il faut nécessairement vérifier la stabilité de la loi induite (en LCI)**Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre**

- Savoir-faire - Démontrer que  $H$  est un (sous-)groupe
- Savoir-faire - Comment trouver le sous-groupe engendré par une partie  $A$ ?
- Savoir-faire - Etudier des groupes monogènes

**Notations**

|                                   | Propriétés                                                     | Remarques                                                                   |
|-----------------------------------|----------------------------------------------------------------|-----------------------------------------------------------------------------|
| sous-groupe de $G$                | $e_G \in H$ et $\forall x, y \in H, xy^{-1} \in H$             | Parfois noté : $H \triangleleft G$                                          |
| groupe distingué de $G$           | $H \triangleleft G$ et $\forall x \in G, xHx^{-1} = H$         | Parfois noté : $H \triangleleft  G$                                         |
| les classes d'équivalence sur $G$ | Les classes d'équivalence sont chacune en bijection avec $H$ . | On en déduit le théorème de LAGRANGE : $\text{card } H \mid \text{card } G$ |

**Retour sur les problèmes**

59. Groupes, anneaux, corps...
60. Pas facile. Il faut plonger dans un cours sur le corps de Galois. Lorsqu'on aura fait le cours sur le groupe symétrique (= groupe des permutations d'un ensemble à  $n$  éléments), cela sera peut-être plus simple... En gros une formule de résolution, c'est une décomposition du groupe des permutations (qui agit sur l'ensemble des racines) en sous-groupe distingué  $\times$  groupe quotient. Si une telle décomposition n'est pas possible (le groupe est simple), nous sommes bloqués. Or pour les équations de degré 5, on regarde  $S_5$  (cf second semestre), il se décompose en  $A_5 \times \{-1, 1\}$ , mais  $A_5$  ne se décompose pas plus...
61. La composition conserve nécessairement la distance.  
La question fondamentale est dans l'existence de la transformation inverse (bijectivité de  $\varphi$ ).  
A noter qu'il s'agit d'un groupe continu (ou de LIE) par opposition aux groupes discrets (et souvent finis comme  $S_n$ ).



# Chapitre 14

## Construction d'ensembles numériques : des entiers à la droite réelle

### Résumé -

Ce chapitre est comme une application du chapitre sur les relations pour donner une assise mathématique satisfaisante aux ensembles bien connus des élèves car largement utilisés. Dans l'histoire, ces constructions se sont passées à la fin du XIX siècle. Cela faisait des siècles (voire des millénaires) que certains de ces ensembles étaient exploités...

Il n'y a au fond qu'un seul problème : comment donner du sens aux ensembles :  $\mathbb{N}$ ,  $\mathbb{Z}$ ,  $\mathbb{D}$ ,  $\mathbb{Q}$ ,  $\mathbb{R}$  et  $\mathbb{C}$  ?

Quelques vidéos sur internet :

- Yvan Monka - Ils sont fous, ces nombres! - Classification - <https://www.youtube.com/watch?v=kL-eMNZiARM>
- Exo7Maths - Nombres réels - <https://www.youtube.com/watch?v=NCWWVven9Cs>
- Science4all - La diagonale dévastatrice de Cantor - <https://www.youtube.com/watch?v=xqSKawORrPo>

### Sommaire

|      |                                                              |     |
|------|--------------------------------------------------------------|-----|
| 1.   | Problèmes                                                    | 278 |
| 2.   | Nombres algébriques                                          | 279 |
| 2.1. | Nombres entiers                                              | 279 |
| 2.2. | Nombres rationnels                                           | 281 |
| 2.3. | Nombres algébriques                                          | 282 |
| 3.   | Construction de $\mathbb{R}$                                 | 282 |
| 3.1. | Couple de suites bissecantes                                 | 282 |
| 3.2. | Construction de $\mathbb{R}$                                 | 283 |
| 3.3. | Relation d'ordre                                             | 284 |
| 3.4. | Corps $\mathbb{R}$                                           | 286 |
| 3.5. | Fonctions classiques associées à $\mathbb{R}$                | 288 |
| 4.   | Parties de $\mathbb{R}$ et topologie                         | 290 |
| 4.1. | Bornes supérieure et inférieure                              | 290 |
| 4.2. | Densité de $\mathbb{D}$ et de $\mathbb{Q}$ dans $\mathbb{R}$ | 293 |
| 5.   | Bilan                                                        | 295 |

## 1. Problèmes

### ? Problème 65 - Construction des entiers naturels

Au milieu du XIX<sup>ème</sup> siècle, les mathématiciens se sont rendus compte que leurs sens leur faisaient défaut lorsqu'ils ont découvert les géométries non euclidiennes. Il a fallu tout reconstruire sur des bases très solides. Comment construire l'ensemble des entiers sans équivoque!

### ? Problème 66 - Construction des entiers relatifs, des rationnels

Une fois que les entiers  $1, 2, 3, \dots$  sont définis, ainsi que le 0, comment définir proprement les nombres entiers négatifs.

A savoir que dans l'histoire, les fractions sont apparues bien avant les nombres négatifs!

Nous verrons en algèbre générale qu'il est souvent préférable d'avoir un corps plutôt qu'un anneau (tous les éléments sont inversibles).

Comment définir alors proprement l'ensemble des fractions  $\frac{a}{b}$  et justifier l'égalité  $\frac{a}{b} = \frac{c}{d}$ , alors que  $a \neq c$  et  $b \neq d$ ?

Une fois que la construction est acquise (avec les lois  $+$  et  $\times$ ), comment généraliser sur  $\mathbb{Q}$  la relation d'ordre  $\leq$  définie sur  $\mathbb{Z}$ ?

### ? Problème 67 - Construction des réels

Pour le familier de la calculatrice (ou de Python), les nombres réels sont obtenus en écrivant les nombres décimalement quitte à ce que cette écriture soit infini. Cela marche bien; la preuve : le sur-développement des ordinateurs et autres objets numériques.

Comment faire cette construction et surtout comment gérer la problématique  $1 - 0,999\dots 9 \dots = 0$ , donc la non unicité d'écriture de certains nombres réels.

Là aussi : comment définir la relation d'ordre?

### ? Problème 68 - Construction des réels

Une autre possibilité : exploiter le principe de la dichotomie. Cela rappelle la méthode des coupures de DEDEKIND, en séance de cours-TP.

Pouvons-nous dès maintenant anticiper cette méthode?

### ? Problème 69 - Densité de $\mathbb{Q}$ dans $\mathbb{R}$

La construction de  $\mathbb{R}$  conduit à voir tous les éléments de  $\mathbb{R}$  comme limite d'éléments de  $\mathbb{Q}$ .

On dit que  $\mathbb{Q}$  est dense dans  $\mathbb{R}$  (associé à la continuité, c'est une propriété très forte!).

Et pourtant, les cardinaux de  $\mathbb{Q}$  et  $\mathbb{R}$  sont-ils comparables? Existe-t-il une bijection de  $\mathbb{N}$  sur  $\mathbb{Q}$ ? de  $\mathbb{Q}$  sur  $\mathbb{R}$ ?

## 2. Nombres algébriques

### 2.1. Nombres entiers

#### Nombres entiers naturels

On commence par admettre la construction de l'ensemble des entiers naturels  $\mathbb{N}$ .

#### Heuristique - Nombres entiers naturels

La construction suivante est due à Péano. Soit  $E$  un ensemble non vide, possédant un élément de référence et dont tous les éléments ont un unique successeur (différent de l'élément de référence).

Cet élément de référence se note 0 (ou 1, selon). Puis on définit l'addition  $+1$  comme le passage d'un nombre à son successeur.

On a ainsi les bases pour un raisonnement par récurrence et l'ensemble des entiers.

Ce qui suit est en fait assez naturel, même si cela peut paraître un peu compliqué la première fois qu'on le voit...

#### Théorème - Construction de PÉANO

Il existe un ensemble  $\mathbb{N}$  non vide, munie d'une loi  $s$  (comme successeur) telle que :

- $\mathbb{N}$  étant non vide, il admet un élément premier noté 0.
- Pour tout élément  $a \in \mathbb{N}$ , il existe  $b \in \mathbb{N}^*$  tel que  $b = s(a)$ .
- $s$  est injective ( $s(a) = s(a') \Rightarrow a = a'$ )

#### Remarque - Addition $+1$

$s(a)$  correspond à la classique addition  $+1$ .

L'habitude consiste à associer à l'élément  $s \circ s \circ \dots \circ s(0)$ , le nombre  $n$  égal au nombre de fois que  $s$  est utilisé

#### Proposition - Opérations sur $\mathbb{N}$

On définit l'addition sur  $\mathbb{N}$  par :  $a + b = s^a(0) + s^b(0) = s^{a+b}(0)$ .

On a  $a + b = b + a$ .

La multiplication est alors la répétition de l'addition :  $a \times b = \underbrace{a + a + \dots + a}_{b \text{ fois}}$

On a  $a \times b = b \times a$ .

#### Proposition - Relation d'ordre

$\mathbb{N}$  est naturellement ordonné (récursivement) :

$$\forall a, b \in \mathbb{N}^*, a \leq b \iff s^{-1}(a) \leq s^{-1}(b).$$

L'ordre est total.

Et il existe un algorithme, qui termine, permettant de connaître le plus petit entre  $a$  et  $b$  :

#### Informatique - Ordre

```

1 def petit(a,b):
2     c,d=a,b
3     while c>0 and d>0 :
4         c,d=c-1,d-1
5     if c==0:
6         return(a)
7     else :
8         return(b)
```

**Nombres entiers naturels**

Ensuite on construit l'ensemble des entiers relatifs. On propose ici un exercice.

 **Heuristique - Problématique**

La problématique : l'addition à trou (ou recherche d'une opération réciproque) n'est qu'à moitié possible. En effet, elle dépend de la relation d'ordre entre les nombres soustraits. Il faut donc créer un premier ensemble, afin que toute soustraction de nombres entiers soit possible.  
Mais certaines soustractions peuvent conduire à un « même » résultat

Exercice

Sur  $\mathbb{N}^2$ ,

1. Montrer que  $\sim_1$  définie par :

$$(a, b) \sim_1 (c, d) \iff a + d = c + b$$

est une relation d'équivalence.

2. Montrer que tout couple  $(a, b)$  est dans la classe d'un couple  $(0, d)$  ou  $(d, 0)$  selon que  $a \leq b$  ou  $a \geq b$

3. En déduire la construction de  $\mathbb{Z}$  comme équivalent à l'ensemble  $\frac{\mathbb{N}^2}{\sim_1}$

Correction

- Elle est bien réflexive, symétrique et transitive (déjà démontré)
- Si  $a \leq b$ , alors  $b - a \geq 0$  et donc  $(a, b) \sim_1 (0, b - a)$  car  $a + (b - a) = b + 0$ .  
Si  $a \geq b$ , alors  $a - b \geq 0$  et donc  $(a, b) \sim_1 (a - b, 0)$  car  $a = b + (a - b)$ .
- Aucun des couples  $(0, c)$  ou  $(d, 0)$  n'est en relation avec un autre si les nombres  $c$  ou  $d$  sont différents.  
On a donc trouvé un représentant de chacune des classes d'équivalences de  $\mathbb{N}^2$  pour la relation  $\sim_1$ .  
On peut noter  $+c = (c, 0)$  et  $-c = (0, c)$ . En on construit ainsi  $\mathbb{Z}$ .

**Exemple - Le nombre  $-2$** 

Selon cette construction, le nombre habituellement noté  $-2$  correspond à la classe d'équivalence des nombres  $(0, 2), (1, 3), \dots (n, n + 2) \dots$

Et le nombre  $+3$ ?

**Proposition - Opération sur  $\mathbb{Z}$** 

L'ensemble  $\mathbb{Z}$  est l'ensemble  $\frac{\mathbb{N}^2}{\sim_1}$  (des classes d'équivalence sur  $\mathbb{N}^2$  de la loi  $\sim_1$ ).

On définit alors la relation d'ordre  $\leq_{\mathbb{Z}}$  par :

$$\overline{(a, b)} \leq_{\mathbb{Z}} \overline{(c, d)} \iff a + d \leq_{\mathbb{N}} c + b$$

L'addition est alors simplement :  $\overline{(a, b)} +_{\mathbb{Z}} \overline{(c, d)} = \overline{(a +_{\mathbb{N}} c, b +_{\mathbb{N}} d)}$

La multiplication est plus compliquée :

$$\overline{(a, b)} \times_{\mathbb{Z}} \overline{(c, d)} = \overline{(a \times_{\mathbb{N}} c +_{\mathbb{N}} b \times_{\mathbb{N}} d, b \times_{\mathbb{N}} c +_{\mathbb{N}} a \times_{\mathbb{N}} d)}$$

**Remarque - La difficulté : l'indépendance au représentant**

Il faut bien vérifier que chacune de ces définitions est indépendante du représentant de la classe d'équivalence.

Ainsi : si  $\overline{(a, b)} = \overline{(a', b')}$  et  $\overline{(c, d)} = \overline{(c', d')}$ ,

$$\text{alors } (a + c) + (b' + d') = (a + b') + (c + d') = (a' + b) + (c' + d) = (a' + c') + (b + d).$$

$$\text{donc on a bien : } \overline{(a + c, b + d)} \sim_1 \overline{(a' + c', b' + d')}.$$

Ainsi la définition de  $+_{\mathbb{Z}}$  est bien indépendante des représentants choisis.

 **Exemple - Multiplication**

Vérifions sur un exemple que la multiplication donne le résultat attendu :

$$-3 \times 4 = \overline{(1, 4)} \times \overline{(6, 2)} = \overline{(1 \times 6 + 4 \times 2, 1 \times 2 + 4 \times 6)} = \overline{(14, 26)} = -12$$

**Démonstration**

Il s'agit bien d'une relation d'ordre. Il faudrait montrer aussi qu'elle est indépendante des représentants choisis.

C'est l'opération d'ordre naturelle associée à une relation d'équivalence.

- Reflexive :  $(a, b) \leq_{\mathbb{Z}} (a, b)$  car  $a + b \leq_{\mathbb{N}} a + b$ .
- Antisymétrique :  $(a, b) \leq_{\mathbb{Z}} (c, d)$  et  $(c, d) \leq_{\mathbb{Z}} (a, b)$  alors  $a + d \leq_{\mathbb{N}} c + b$  et  $c + b \leq_{\mathbb{N}} a + d$ , donc  $a + d = c + b$ , donc  $(a, b) \sim_1 (c, d)$ .
- Transitive :  $(a, b) \leq_{\mathbb{Z}} (c, d)$  et  $(c, d) \leq_{\mathbb{Z}} (e, f)$  alors  $a + d \leq_{\mathbb{N}} c + b$  et  $c + f \leq_{\mathbb{N}} e + d$ .  
Donc, par transitivité de  $\leq_{\mathbb{N}}$  :  $a + d + f \leq_{\mathbb{N}} c + b + f = c + f + b \leq_{\mathbb{N}} e + d + b$ ,  
donc avec  $s^{-d}$  :  $a + f \leq_{\mathbb{N}} e + b$ .  
Ainsi  $(a, b) \leq_{\mathbb{Z}} (e, f)$ .

L'addition et la multiplication sont indépendants des représentants choisis.

□

**Exercice**

Montrer que l'ordre est total

Correction

L'ordre est total sur  $\mathbb{N}$ . Soient  $(a, b), (c, d) \in \mathbb{Z}$ .

Alors on a ou bien  $a + d \leq_{\mathbb{N}} b + c$  ou bien  $b + c \leq_{\mathbb{N}} a + d$ .

Donc l'ordre  $\leq_{\mathbb{Z}}$  est bien total

**2.2. Nombres rationnels**

La construction de  $\mathbb{Q}$  est en tout point équivalente à la construction de  $\mathbb{Z}$ , mais pour un problème lié à la multiplication (et donc division) au lieu de l'addition (et donc la multiplication).

Exercice

Sur  $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*$ ,

1. Montrer que  $\sim_2$  définie par :

$$(a, b) \sim_2 (c, d) \iff a \times_{\mathbb{Z}} d = c \times_{\mathbb{Z}} b$$

est une relation d'équivalence.

2. Montrer la construction de  $\mathbb{Q}$  comme équivalent à l'ensemble  $\frac{\mathbb{Z} \times \mathbb{N}}{\sim_2}$
3. Montrer que  $\leq_{\mathbb{Q}}$  définie par  $(a, b) \leq_{\mathbb{Q}} (c, d)$  ssi  $a \times_{\mathbb{Z}} d \leq_{\mathbb{Z}} b \times_{\mathbb{Z}} c$  définit bien une relation d'ordre sur  $\mathbb{Q}$
4. Comment définir  $+_{\mathbb{Q}}$  et  $\times_{\mathbb{Q}}$

Correction

1. Elle est bien réflexive, symétrique et transitive (déjà démontré)
2. Supposons que  $(a, b) \sim_2 (c, d)$  et  $b \geq d$  (on ne perd pas de généralité).  
Si il existe  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $d = bk$ , alors  $abk = cb$  et donc  $c = ak$ . On notera alors que  $k$  divise  $a$  et  $b$ .  
On appelle couple irréductible un couple  $(a, b) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{N}$  tel que  $\forall k \in \mathbb{N}, k \nmid a$  ou  $k \nmid b$ .  
Chaque classe d'équivalence a un unique représentant irréductible, que l'on note habituellement  $\frac{a}{b}$ .  
En on construit ainsi  $\mathbb{Q}$ .
3. C'est la relation d'ordre qui découle naturellement de la relation d'équivalence sur l'ensemble ordonné  $\mathbb{Z}$
4. On peut imaginer :  $\overline{(a, b)} +_{\mathbb{Q}} \overline{(c, d)} = \overline{(a \times_{\mathbb{Z}} d + b \times_{\mathbb{Z}} c, b \times_{\mathbb{Z}} d)}$  et  $\overline{(a, b)} \times_{\mathbb{Q}} \overline{(c, d)} = \overline{(a \times_{\mathbb{Z}} c, b \times_{\mathbb{Z}} d)}$

Il faudrait vérifier que  $\mathbb{Q}$  est bien un corps (addition, multiplication inversible) compatible avec  $\leq_{\mathbb{Q}}$ . Cela se fait sans grande difficultés...

 **Pour aller plus loin - Comment définir  $\pi$  simplement?**

Nous savons que le périmètre d'une forme régulière est proportionnel à son agrandissement.

Donc pour un cercle, il existe une constante telle que son périmètre est égale au produit de cette constante par le diamètre :  $p = C \times d$ . Par définition, on peut appeler  $\pi_1$  cette constante.

Ou bien, de même nous savons que la surface d'une forme régulière est proportionnel au carré de son agrandissement.

Donc pour un disque, il existe une constante telle que son aire est égale au produit de cette constante par le carré du rayon :  $S = C' \times r^2$ . Par définition, on peut appeler  $\pi_2$  cette constante. L'enjeu : montrer que  $\pi_1 = \pi_2 \dots$

 **Pour aller plus loin - Généralisation**

Ce principe qui permet de passer de l'anneau  $\mathbb{Z}$  au corps des fractions  $\mathbb{Q}$  est un principe régulièrement repris en mathématiques.

On suivra exactement ce même principe pour décrire le corps des fractions de polynômes  $\mathbb{K}(X)$  à partir de l'anneau des polynômes :  $\mathbb{K}[X]$

**Proposition - Opération sur  $\mathbb{Q}$**   
L'ensemble  $\mathbb{Q}$  est l'ensemble  $\frac{\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*}{\sim_2}$  (des classes d'équivalence sur  $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}$  de la loi  $\sim_2$ ).  
On définit alors la relation d'ordre  $\leq_{\mathbb{Q}}$  par :  
$$\overline{(a,b)} \leq_{\mathbb{Q}} \overline{(c,d)} \iff a \times_{\mathbb{Z}} d \leq_{\mathbb{Z}} c \times_{\mathbb{Z}} b$$
  
La multiplication est alors simplement :  $\overline{(a,b)} \times_{\mathbb{Q}} \overline{(c,d)} = \overline{(a \times_{\mathbb{Z}} c, b \times_{\mathbb{Q}} d)}$   
L'addition est plus compliquée :  $\overline{(a,b)} +_{\mathbb{Q}} \overline{(c,d)} = \overline{(a \times_{\mathbb{Z}} d +_{\mathbb{Z}} b \times_{\mathbb{Z}} c, b \times_{\mathbb{Z}} d)}$ .  
L'ordre est total (démonstration comme pour  $\leq_{\mathbb{Z}}$ ).

2.3. Nombres algébriques

La plupart du temps les nombres se définissent par une phrase, qui elle même se traduit en une équation (polynomiale).  
On définit alors :

**Définition - Nombre algébrique**  
Un nombre  $r$  est un nombre algébrique si il existe une fonction polynomiale  $P$  à coefficients entiers telle que  $P(r) = 0$ .  
Si  $n$  est le plus petit degré d'un polynôme vérifiant cette relation, on dit que  $r$  est algébrique d'ordre  $n$

**Pour aller plus loin - Nombres irrationnels**  
Ce fut un choc dans l'antiquité lorsqu'on comprit que  $\sqrt{2}$ , qui existe bien (longueur de la diagonale du carré de côté 1), n'est pas un nombre rationnel. Quel type de nombre est-ce ?  
Si l'on considère des nombres irrationnels (i.e. non rationnels) dans leur singularité, on n'en trouve pas beaucoup, ils sont en effet difficile à définir.

**Exemple - Nombres rationnels**  
Les nombre rationnels sont des nombres algébriques d'ordre 1.  
 $\frac{p}{q}$  est racine du polynôme  $x \mapsto qx - p$ .  
**Exemple - Nombres quadratiques**  
Les nombre quadratiques sont les nombres algébriques d'ordre 2.  
 $\sqrt{2}$ , racine de  $x^2 - 2$  ou  $\Phi = \frac{-1 + \sqrt{5}}{2}$ , racine de  $x^2 + x - 1$  sont des nombres quadratiques.  
D'une certaine façon, on peut également dire que  $i$  est quadratique.  
D'autres nombres, toujours « naturels » ne s'expriment pas à partir d'une équation polynomiale à coefficients entiers. C'est le cas de  $\pi$  ou de  $e$ .

**Définition - Nombre transcendant**  
Si  $r$  n'est pas algébrique, on dit qu'il est transcendant.

Démontrer qu'un nombre donné est transcendant n'est pas une mission évidente.

**Pour aller plus loin - Problème ouvert**  
Est-ce que  $\gamma$  est un nombre transcendant ou algébrique ?  
Par définition,  $\gamma = \lim(\sum_{k=1}^n \frac{1}{k} - \ln n)$

3. Construction de  $\mathbb{R}$

3.1. Couple de suites bissecantes

**Heuristique - Un ensemble ordonné, sans trou**  
La bonne idée : il s'agit d'un ensemble totalement ordonné, sans trou. Le schéma mental associé est donc celle de la ligne droite orientée (avec une origine et un sens).  
Le théorème clé sur le nombre réel est alors le théorème des valeurs intermédiaires, vus en classe de seconde.  
Pour « démontrer » ce théorème, une excellente idée est d'exploiter la dichotomie, que nous appellerons, selon la tradition mathématiques, la bisection. Nous construirons  $\mathbb{R}$  à partir de  $\mathbb{Q}$  et de cette méthode algorithme de bisection.

On considère  $\mathbb{Q}$  muni de la relation d'ordre  $\leq_{\mathbb{Q}}$  définie sur  $\mathbb{Q}$ .

#### Définition - Suites bissecantes de rationnels

Soient  $(a_n)$  et  $(b_n)$  deux suites de rationnels.

On dit que le couple  $((a_n), (b_n))$  forme un couple de suites (de rationnels) bissecantes si :

1.  $\forall n \in \mathbb{N}, a_n \text{ et } b_n \in \mathbb{Q}$  (suites de rationnels)

2.  $\forall n \in \mathbb{N}, a_n \leq_{\mathbb{Q}} a_{n+1} \leq_{\mathbb{Q}} b_{n+1} \leq_{\mathbb{Q}} b_n$

La suite  $(a_n)$  est croissante,  $(b_n)$  est décroissante et  $(b_n)$  majore  $(a_n)$

3.  $\forall n \in \mathbb{N}, b_{n+1} - a_{n+1} \leq_{\mathbb{Q}} \frac{1}{2}(b_n - a_n)$

#### Exemple - Dichotomie et $\sqrt{2}$

On crée les suites suivantes par récurrence avec  $a_0 = 1$  et  $b_0 = 1$ .

Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , on suppose que  $a_n$  et  $b_n$  sont définies,

et on note  $c = \frac{a_n + b_n}{2}$ .

si  $c^2 > 2$ , i.e.  $a_n^2 + b_n^2 + 2a_nb_n > 8$ , on prend  $a_{n+1} = a_n$  et  $b_{n+1} = c$

si  $c^2 \leq_{\mathbb{Q}} 2$  i.e.  $a_n^2 + b_n^2 + 2a_nb_n \leq_{\mathbb{Q}} 8$ , on prend  $a_{n+1} = c$  et  $b_{n+1} = b_n$ .

Alors  $((a_n), (b_n))$  forment un couple de suites rationnelles bissecantes.

#### Démonstration

Il faut démontrer la majoration.

Soit  $N \in \mathbb{N}$ . Soit  $n \in \mathbb{N}$

- ou bien  $n \leq N$ ,  $a_n \leq a_N \leq b_N$ .

- ou bien  $n \geq N$ ,  $a_n \leq b_n \leq b_N$ .

Donc  $\forall n, N \in \mathbb{N}, a_n \leq b_N$ .

□

Par récurrence :

#### Proposition - Ecart tendant vers 0

Soit  $((a_n), (b_n))$  un couple de suites bissecantes.

Alors pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $0 \leq b_n - a_n \leq_{\mathbb{Q}} \frac{1}{2^n}(b_0 - a_0)$

#### Heuristique - $\mathbb{R}$ à partir de $\mathbb{Q}$ . Et « quotientage »

Nous savons que cet exemple nous donne deux suites qui convergent vers  $\sqrt{2}$ , qui n'est pas rationnel (alors qu'il s'agit bien de suite de rationnels).

Nous cherchons à définir les nombres réels comme limite de telles suites. Mais un nombre réel peut être limite de deux couples de bissecantes distincts. Nous allons donc devoir quotienter, c'est-à-dire reconnaître comme égales deux suites qui conduisent au même nombre.

## 3.2. Construction de $\mathbb{R}$

### Lemme

Avant cela commençons par un lemme.

#### Lemme -

Considérons quatre suites de rationnels  $(a_n)$ ,  $(c_n)$ ,  $(d_n)$  et  $(f_n)$  telles que  $(a_n)$  est croissante,  $(f_n)$  décroissante et  $((c_n), (d_n))$  un couple de bissecantes.

Si pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $a_n \leq_{\mathbb{Q}} d_n$  et  $c_n \leq_{\mathbb{Q}} f_n$ ,

alors pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $a_n \leq_{\mathbb{Q}} f_n$

#### Pour aller plus loin - Coupures de DEDE-KIND. Exemple

On note  $A = \{\frac{p}{q} \mid pq < 0 \text{ ou } p^2 < 2q^2\}$  et  $B = \{\frac{p}{q} \mid p^2 \geq 2q^2\}$ .

Par construction :  $A \cup B = \mathbb{Q}$ ,  $A \cap B = \emptyset$  et  $\forall a \in A, b \in B, a \leq_{\mathbb{Q}} b$  car  $a^2 \leq 2 \leq b^2$ .

$A$  n'admet pas d'élément maximal (exercice plus loin - non trivial sans indication). Cette coupure définit le nombre  $\sqrt{2}$ , réel car  $B$  n'admet pas d'élément minimal.

**Démonstration**

Raisonnons par l'absurde. Supposons qu'il existe  $m \in \mathbb{N}$  tel que  $a_m > f_m$ .

Alors  $a_m - f_m > 0$ . Et comme  $(a_n - f_n)$  est croissante, pour tout  $n \geq m$  :  $a_n - f_n > a_m - f_m$ .

En particulier  $a_m - f_m < a_n - f_n \leq_{\mathbb{Q}} d_n - c_n$  et donc pour tout  $n \geq m$ ,  $d_0 - c_0 > 2^n (a_m - f_m)$ .

Ce qui est impossible, car le terme de droite peut être rendu aussi grand qu'on veut...  $\square$

**Ensemble quotienté**

A partir de ce lemme, on peut définir l'ensemble  $\mathbb{R}$  à partir de la relation d'équivalence suivante

**Définition - Relation d'ordre sur les couples de bissecantes**

On considère deux couples de suites bissecantes  $((a_n), (b_n))$  et  $((c_n), (d_n))$ .

On dit que  $((a_n), (b_n))$  est similaire à  $((c_n), (d_n))$  si

$$\forall n \in \mathbb{N}, c_n \leq_{\mathbb{Q}} b_n \text{ et } a_n \leq_{\mathbb{Q}} d_n$$

Il s'agit d'une relation d'équivalence.

On dira par la suite que  $((a_n), (b_n))$  et  $((c_n), (d_n))$  définissent le même réel.

**Démonstration**

• Elle est réflexive par définition des bissecantes :  $a_n \leq_{\mathbb{Q}} b_n$ .

• Elle est symétrique, par construction (symétrie).

• Elle est transitive : supposons que  $((a_n), (b_n))$  est similaire à  $((c_n), (d_n))$  et  $((c_n), (d_n))$  est similaire à  $((e_n), (f_n))$ .

On peut appliquer le lemme à  $(a_n), ((c_n), (d_n))$  et  $(f_n)$ , donc  $\forall n \in \mathbb{N}, a_n \leq_{\mathbb{Q}} f_n$ .

et également à  $(e_n), ((c_n), (d_n))$  et  $(b_n)$ , donc  $\forall n \in \mathbb{N}, e_n \leq_{\mathbb{Q}} b_n$

Donc  $((a_n), (b_n))$  est similaire à  $((e_n), (f_n))$   $\square$

**Définition - Ensemble  $\mathbb{R}$** 

On appelle  $\mathbb{R}$ , l'ensemble des classes de similarité définies sur l'ensemble des couples de bissecantes.

Formellement :

$$x \in \mathbb{R} \iff \exists ((a_n), (b_n)) \text{ couple de bissecantes tel que } x = \overline{((a_n), (b_n))}$$

On notera  $x = \left\{ \begin{array}{c} (b_n) \searrow \\ (a_n) \nearrow \end{array} \right\}$  ou encore  $\begin{array}{c} (b_n) \searrow \\ (a_n) \nearrow \end{array} x$ .

Il sera donc toujours sous-entendu que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, a_n, b_n \in \mathbb{Q} \text{ et } 0 \leq b_{n+1} - a_{n+1} \leq_{\mathbb{Q}} \frac{1}{2} (b_n - a_n)$$

 **Savoir faire - Manipuler des nombres réels**

On peut donc écrire :

Soit  $x \in \mathbb{R}$ . Alors il existe  $(a_n), (b_n) \in \mathbb{Q}^{\mathbb{N}}$  telles que

$$\forall n \in \mathbb{N}, \quad a_n \leq a_{n+1} \leq x \leq b_{n+1} \leq b_n$$

(avec  $0 \leq b_{n+1} - a_{n+1} \leq_{\mathbb{Q}} \frac{1}{2} (b_n - a_n)$ ).

Il reste à placer géométriquement  $x$ ... Pour cela on exploite la relation d'ordre :

**3.3. Relation d'ordre**



**Définition - Relation d'ordre sur l'ensemble  $\mathbb{R}$** 

On considère deux nombres de  $\mathbb{R}$ ,  $x$  et  $y$ .

On dit que  $x$  est inférieur à  $y$ , noté  $x \leq y$ , si

pour tous couples  $\begin{smallmatrix} (b_n) \searrow \\ (a_n) \nearrow \end{smallmatrix} x$  et  $\begin{smallmatrix} (d_n) \searrow \\ (c_n) \nearrow \end{smallmatrix} y$ , on a :  $\forall n \in \mathbb{N}, a_n \leq_Q d_n$ .

Il s'agit d'une relation d'ordre.

**Démonstration**

- Elle est réflexive par définition des bissecantes.
- Elle est antisymétrique, en effet si  $x \leq y$  et  $y \leq x$ , alors pour tout couple de suites bissecantes  $((a_n), (b_n))$  et  $((c_n), (d_n))$  associés à  $x$  et  $y$  respectivement,  $\forall n \in \mathbb{N}, a_n \leq_Q d_n$  et aussi  $c_n \leq b_n$ . Cela signifie par définition que  $x = y$ .
- Elle est transitive. On exploite à nouveau le lemme.

□

**Proposition - L'ordre est total**

Cette relation d'ordre est total. Si  $x, y \in \mathbb{R}$ , alors ou bien  $x \leq y$  ou bien  $y \leq x$ .

**Démonstration**

Supposons  $\begin{smallmatrix} (b_n) \searrow \\ (a_n) \nearrow \end{smallmatrix} x$  et  $\begin{smallmatrix} (d_n) \searrow \\ (c_n) \nearrow \end{smallmatrix} y$ .

- Ou bien il existe  $n_0 \in \mathbb{N}$  tel que  $b_{n_0} <_Q c_{n_0}$ . Alors pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $a_n \leq_Q b_{n_0} \leq_Q c_{n_0} \leq_Q d_n$ . Et ainsi, par définition :  $x \leq y$ .
- Ou bien, pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $c_n \leq_Q b_n$  et donc par définition  $y \leq x$ . □

**Heuristique - Extension du cas rationnel**

Si  $x \in \mathbb{Q}$ , alors  $x = ((x), (x + \frac{1}{2^n})) \in \mathbb{R}$ . Donc d'une certaine façon  $\mathbb{Q} \subset \mathbb{R}$ .

Puis si  $x \leq_Q y$ , alors  $x \leq y$ .

Donc la relation d'ordre définie sur  $\mathbb{R}$ , prolonge cela définie sur  $\mathbb{Q}$ .

On peut donc garder la même représentation en passant de  $\mathbb{Q}$  à  $\mathbb{R}$ .

C'est la représentation d'une droite pointillée qui devient ligne continue.

En fait, l'évolution précise de la taille des suites d'intervalle  $([a_n, b_n])$  ne joue pas un rôle important (le  $\frac{1}{2}$  de la définition). Et même la nature des points  $a_n$  et  $b_n$  importe peu (nombres rationnels ou nombres irrationnels).

**Théorème - Segments emboîtés rationnels**

Si  $([a_n, b_n])$  est une suite de segments emboîtés de  $\mathbb{Q}$ ,

i.e.  $\forall n \in \mathbb{N}, [a_{n+1}, b_{n+1}] \subset [a_n, b_n]$  avec  $a_n, b_n \in \mathbb{Q}$ ,

et de longueur qui tend vers 0 :

i.e.  $\forall \epsilon > 0, \exists m \in \mathbb{N}$  tq  $(\forall p \in \mathbb{N}) : 0 \leq b_{m+p} - a_{m+p} \leq b_m - a_m \leq \epsilon$ .

Alors  $\exists ! x \in \mathbb{R}$  tq  $\forall n \in \mathbb{N}, a_n \leq x \leq b_n$ , noté :  $x \in [a_n, b_n]$

**Heuristique - Principe de la démonstration**

On considère une suite  $([a_n, b_n])_{n \in \mathbb{N}}$  emboîtés rationnels qui tend vers 0.

Nous allons extraire des suites  $(a_n)$  et  $(b_n)$  deux suites appelées  $(A_n)$  et  $(B_n)$  bissecantes.

Le réel  $x$  définie par ces suites sera le nombre recherché.

Il est unique : si on en considère un second, associée à des suites de bissecantes. On montre qu'elles sont similaires à  $((A_n), (B_n))$  en exploitant le fait que ces dernières sont extraites de  $(a_n)$  et  $(b_n)$

Démonstration

On note  $A_0 = a_0, B_0 = b_0$ .  
On construit alors  $(A_n)$  et  $(B_n)$  de la façon suivante (par récurrence) :  
Si  $A_n = a_{\varphi(n)}$  et  $B_n = b_{\varphi(n)}$ ,  
Alors comme  $\forall \epsilon > 0, \exists m \in \mathbb{N}$  tel que  $0 \leq b_m - a_m \leq \epsilon$ ,  
en prenant  $\epsilon = \frac{1}{2}(B_n - A_n) > 0$ , il existe  $m_n \in \mathbb{N}$  tel que  $0 \leq b_{m_n} - a_{m_n} \leq \frac{1}{2}(B_n - A_n)$ .  
On considère alors  $\varphi(n+1) = \max(\varphi(n) + 1, m_n)$ .  
On considère alors  $A_{n+1} = a_{\varphi(n+1)}$  et  $B_{n+1} = b_{\varphi(n+1)}$ .  
Nécessairement,  $\varphi(n+1) \in \mathbb{N}$  et  $\varphi(n+1) \geq \varphi(n)$ , donc  $\varphi$  est strictement croissante.  
Ainsi  $(A_n)$  est extraite de  $(a_n)$  et  $(B_n)$  de  $(b_n)$ .  
Et donc elles héritent :  $(A_n)$  est rationnelle croissante et  $(B_n)$  est rationnelle décroissante.  
Ensuite, par construction de  $\varphi$  :  
$$B_{n+1} - A_{n+1} = b_{\varphi(n+1)} - a_{\varphi(n+1)} \leq b_{m_n} - a_{m_n} \leq \frac{1}{2}(B_n - A_n).$$
  
Soit  $x = \left\{ \begin{array}{l} (B_n) \searrow \\ (A_n) \nearrow \end{array} \right.$   
Alors, pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , il existe  $m \in \mathbb{N}$ , tel que  $a_n \leq A_m \leq B_n$ , donc  $a_n \leq x$ .  
de même, pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , il existe  $m \in \mathbb{N}$  tel que  $A_n \leq B_m \leq b_n$ , donc  $x \leq b_n$ .  
Si il existe un second réel  $x' = \left\{ \begin{array}{l} (B'_n) \searrow \\ (A'_n) \nearrow \end{array} \right.$  qui vérifie les mêmes propriétés :  
 $\forall m \in \mathbb{N}, a_m \leq x' \leq b_m$ .  
On a donc  $x' \leq b_m$ , donc  $\forall n, m \in \mathbb{N}, A'_n \leq b_m$ .  
Et en particulier pour  $m = \varphi(n) : A'_n \leq_{\mathbb{Q}} b_{\varphi(n)} = B_n$ .  
Et de même :  $a_m \leq x'$ , donc  $\forall n, m \in \mathbb{N}, a_m \leq B'_n$ .  
Et en particulier pour  $m = \varphi(n) : A_n = a_{\varphi(n)} \leq_{\mathbb{Q}} B'_n$ .  
Donc  $x = x'$  car ce sont des suites de bissecantes similaires.  $\square$

3.4. Corps  $\mathbb{R}$

La relation d'ordre est donc prolongée. Qu'en est-il des opérations algébriques.

**Définition - Addition sur  $\mathbb{R}$**   
Si  $((a_n), (b_n))$  et  $((c_n), (d_n))$  sont deux suites bissecantes.  
Alors  $((a_n + c_n), (b_n + d_n))$  est également bissecante.  
On définit donc l'addition sur  $\mathbb{R}$  :

$$x + y = \left\{ \begin{array}{l} (b_n) \searrow \\ (a_n) \nearrow \end{array} \right. + \left\{ \begin{array}{l} (d_n) \searrow \\ (c_n) \nearrow \end{array} \right. = \left\{ \begin{array}{l} (b_n + d_n) \searrow \\ (a_n + c_n) \nearrow \end{array} \right.$$

On étend la soustraction par addition avec un nombre négatif (i.e. plus petit que 0, ie  $\forall n \in \mathbb{N}, a_n \leq_{\mathbb{Q}} 0$  ou de manière équivalente :  $\exists n \in \mathbb{N}$  tel que  $b_n \leq_{\mathbb{Q}} 0$ ).

**Démonstration**

- En effet,  $(a_n + c_n)$  est croissante et  $(b_n + d_n)$  est décroissante.
- Il s'agit de suite de rationnels (corps  $\mathbb{Q}$ ).
- $\forall n \in \mathbb{N}, b_n + d_n \geq a_n + c_n$ .
- $\forall n \in \mathbb{N}, (b_{n+1} + d_{n+1}) - (a_{n+1} + c_{n+1}) = (b_{n+1} - a_{n+1}) + (d_{n+1} - c_{n+1})$   
 $\leq \frac{1}{2}((b_n - a_n) + (d_n - c_n)) = \frac{1}{2}((b_n + d_n) - (a_n + c_n))$

$\square$

Concernant la multiplication, on exploite les segments emboîtés. Mais on est obligé de procéder en plusieurs temps (selon le signe du nombre) pour définition :

**Définition - Multiplication sur  $\mathbb{R}$**   
Produit sur  $\mathbb{R}_+^*$ .  
Si  $x = 0$  ou  $y = 0$ , alors  $x \times y = 0$ .  
Si  $0 < x = \left\{ \begin{array}{l} (b_n) \searrow \\ (a_n) \nearrow \end{array} \right.$  et  $0 < y = \left\{ \begin{array}{l} (d_n) \searrow \\ (c_n) \nearrow \end{array} \right.$ . Alors il existe  $n_0 \in \mathbb{N}$  tel que  $a_{n_0} > 0$  et  $c_{n_0} > 0$ ,  
la suite  $([a_n c_n, b_n d_n])_{n \geq n_0}$  est une suite de segment emboîtés de longueur qui tend vers 0.

Il existe un unique réel dans chaque  $[a_n c_n, b_n d_n]$ , il s'agit de  $x \times y$ .  
Si  $x < 0$  ou  $y < 0$ , alors on considère les suites opposées...

**Exercice**

A démontrer

**Correction**Si on n'avait pas l'existence de  $n_0$ , alors pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $a_n \leq 0$  et donc  $x \leq 0$ .Pour  $n \geq n_0$ , $(a_n c_n)$  est croissante : produit de deux suites croissantes, positives. $(b_n d_n)$  est décroissante : produit de deux suites décroissantes, positives.

Enfin :

$$0 \leq b_n d_n - a_n c_n = d_n(b_n - a_n) + a_n(d_n - c_n) \leq \frac{1}{2^n} (d_0(b_0 - a_0) + b_0(d_0 - c_0))$$

Ainsi  $\lim b_n d_n - a_n c_n = 0$ .Tout élément non nul est inversible, en exploitant l'inversion sur  $\mathbb{Q}$ **Définition - Inverse sur  $\mathbb{R}$** Inverse sur  $\mathbb{R}_+^*$ .Si  $0 \leq x = \left\{ \begin{array}{l} (b_n) \searrow \\ (a_n) \nearrow \end{array} \right\}$  et  $x \neq 0$ .On peut supposer que  $a_n > 0$ , à partir d'un certain rang. SPDG, on suppose que ce rang est  $n_0 = 0$ .Alors la suite  $\left( \left[ \frac{1}{b_n}, \frac{1}{a_n} \right] \right)$  est une suite de segment emboîtés de longueur qui tend vers 0.Il existe un unique réel dans chaque  $\left( \left[ \frac{1}{b_n}, \frac{1}{a_n} \right] \right)$ , il s'agit du nombre  $\frac{1}{x}$ .Si  $x \leq 0$  et  $x \neq 0$ , on considère l'opposée de l'inverse de l'opposé de  $x$ ...**Exercice**

A démontrer

**Correction** $\frac{1}{b_{n+1}} \geq \frac{1}{b_n}$  : car  $(b_n)$  est décroissantes et positives. $\frac{1}{a_{n+1}} \leq \frac{1}{a_n}$  : car  $(a_n)$  est croissantes et positives.

Enfin :

$$0 \leq \frac{1}{a_n} - \frac{1}{b_n} = \frac{b_n - a_n}{b_n a_n} \leq \frac{1}{2^n} \frac{b_0 - a_0}{a_0^2}$$

Ainsi  $\lim \frac{1}{a_n} - \frac{1}{b_n} = 0$ .**Compatibilité opératoire avec  $\leq$** On admet les deux premières propositions suivantes. Elles découlent de la construction de  $\mathbb{R}$ .**Proposition - Compatibilité de la relation d'ordre avec les opérations usuelles**La relation d'ordre usuelle  $\leq$  est compatible avec les opérations  $+$  et  $\times$  :

$$\begin{aligned} \forall (x, y, z) \in \mathbb{R}^3, \quad x \leq y &\implies x + z \leq y + z \\ \forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, \forall z \in \underline{\mathbb{R}}_+, \quad x \leq y &\implies xz \leq yz \end{aligned}$$

**Démonstration**

$$x = \left\{ \begin{array}{l} b_n \searrow \\ a_n \nearrow \end{array} \right\}, y = \left\{ \begin{array}{l} d_n \searrow \\ c_n \nearrow \end{array} \right\} \text{ et } z = \left\{ \begin{array}{l} f_n \searrow \\ e_n \nearrow \end{array} \right\}.$$

Alors  $x + z = \left\{ \begin{array}{l} b_n + f_n \searrow \\ a_n + e_n \nearrow \end{array} \right\}$  et  $y + z = \left\{ \begin{array}{l} d_n + f_n \searrow \\ c_n + e_n \nearrow \end{array} \right\}$  Comme  $x \leq y$ , alors  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $a_n \leq d_n$  et également  $e_n \leq f_n$ .Et donc  $a_n + e_n \leq a_n + f_n \leq d_n + f_n$ . Ainsi  $x + z \leq y + z$ .Et les segments emboîtés  $[a_n e_n, b_n f_n]$  converge vers  $xz$  et les segments emboîtés  $[c_n e_n, d_n f_n]$  converge vers  $yz$ .Par positivité :  $a_n e_n \leq a_n f_n \leq d_n f_n$ . Donc  $xz \leq yz$ .  $\square$

On en déduit les règles classiques sur la manipulation des inégalités :

### Exercice

Montrer les règles d'usage suivantes :

$$\begin{aligned} \forall (x, y, x', y') \in \mathbb{R}^4, \quad \begin{cases} x \leq y \\ x' \leq y' \end{cases} &\implies x + x' \leq y + y' \\ \forall (x, y, x', y') \in \mathbb{R}^4, \quad \begin{cases} 0 \leq x \leq y \\ 0 \leq x' \leq y' \end{cases} &\implies xx' \leq yy' \\ \forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, \quad x \leq y &\implies -y \leq -x \\ \forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, \quad 0 < x \leq y &\implies 0 < \frac{1}{y} \leq \frac{1}{x} \end{aligned}$$

### Correction

En quatre temps :

- Comme  $x \leq y$  avec  $z_1 = x'$ , puis comme  $x' \leq y'$  avec  $z_2 = y$ , on a :

$$x + x' \leq y + x' \leq y' + x'$$

- Comme  $x \leq y$  avec  $z_1 = x' \leq 0$ , puis comme  $x' \leq y'$  avec  $z_2 = y \leq 0$ , on a :

$$xx' \leq yx' \leq y'y'$$

- Comme  $x \leq y$ , avec  $z = -x - y$ , on a  $-y = x + z \leq y + z = -x$ .

- Comme  $0 < x \leq y$ , avec  $z = \frac{1}{xy}$ , on a

$$\underbrace{0 \times z}_{=0} \leq \underbrace{x \times z}_{=\frac{1}{y}} \leq \underbrace{y \times z}_{=\frac{1}{x}}$$

Et comme  $\frac{1}{y} \neq 0$ , sinon  $1 = y \times \frac{1}{y} = y \times 0 = 0$ , ce qui est faux. Donc  $0 < \frac{1}{y}$ .

## 3.5. Fonctions classiques associées à $\mathbb{R}$

### Valeur absolue

#### Définition - Valeur absolue

Pour  $x \in \mathbb{R}$ , on pose  $|x| = \max(x, -x) = \begin{cases} x & \text{si } x \geq 0 \\ -x & \text{si } x < 0 \end{cases}$  (plus grand des deux réels  $x$  et  $-x$ ).

$d(x, y) = |x - y|$  mesure la distance entre deux réels  $x$  et  $y$  de la droite réelle.

#### Définition - Partie positive, partie négative

Pour  $x \in \mathbb{R}$ , on pose  $x^+ = \max(x, 0)$  (partie positive du réel  $x$ )  
et  $x^- = \max(-x, 0)$  (partie négative du réel  $x$ ).

Ces deux réels sont POSITIFS.

### Exercice

Ecrire  $|x|$  en fonction de  $x^+$  et  $x^-$ .

Ecrire  $x^+$  en fonction de  $|x|$  et de  $x$ .

### Correction

$$|x| = x^+ - x^-, \quad x^+ = \frac{|x| + x}{2} \quad \text{et} \quad x^- = \frac{|x| - x}{2}$$

#### Proposition - Encadrements à connaître

$$|x| \leq M \iff -M \leq x \leq M$$

$$|x| \geq M \iff (x \geq M \text{ ou } x \leq -M)$$

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, \quad |xy| = |x| |y|$$

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, \quad \left| |x| - |y| \right| \leq |x + y| \leq |x| + |y|$$

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, d(x, y) \geq d(|x|, |y|) \text{ ou } |x - y| \geq \left| |x| - |y| \right|$$

**Démonstration**

Première proposition :

Supposons que  $|x| \leq M$ .

- Si  $x \geq 0$ ,  $|x| = x$  et donc  $|x| \leq M \implies 0 \leq x \leq M \implies -M \leq x \leq M$ .
- Si  $x \leq 0$ ,  $|x| = -x$  et donc  $|x| \leq M \implies 0 \leq -x \leq M \implies -M \leq x \leq 0 \implies -M \leq x \leq M$ .

Réciproquement si  $-M \leq x \leq M$ ,

alors  $M \geq -x \geq -M$ , et donc  $x$  et  $-x$  appartiennent à  $[-M, M]$ .

Comme  $|x|$  est l'un des deux nombres  $x$  ou  $-x$ , alors  $|x| \in [-M, M]$ .

La seconde proposition est la contraposée de la première proposition.

Troisième proposition, par étude de cas :

- si  $x, y \geq 0$ , alors  $|xy| = xy = |x||y|$
- si  $x \geq 0, y \leq 0$ , alors  $|xy| = -xy = x \times (-y) = |x||y|$
- si  $x \leq 0, y \geq 0$ , alors  $|xy| = -xy = (-x) \times y = |x||y|$
- si  $x, y \leq 0$ , alors  $|xy| = xy = (-x) \times (-y) = |x||y|$

Quatrième proposition :

$x + y \leq |x| + |y|$  et  $-(x + y) = -x - y \leq |x| + |y|$ ,

donc  $|x + y| = \max(x + y, -x - y) \leq |x| + |y|$

On en déduit que  $|x| = |(x + y) + (-y)| \leq |x + y| + |y|$ , donc  $|x| - |y| \leq |x + y|$ .

De même  $|y| - |x| \leq |x + y|$ .

Ainsi :  $||x| - |y|| = \max(|x| - |y|, |y| - |x|) \leq |x + y|$ . Cinquième proposition :

On a simplement :  $||x| - |y|| = ||x| - |-y|| \leq |x + (-y)| = |x - y|$   $\square$

**Partie entière****Proposition - Corps archimédien**

Comme  $\mathbb{Q}$ ,  $\mathbb{R}$  est archimédien :

$$\forall (a, A) \in \mathbb{R}_+^* \times \mathbb{R}_+, \quad \exists n \in \mathbb{N}, \text{ tel que } na \geq A$$

Avec  $a = 1$ , cela conduit à la définition :

**Définition - Partie entière**

Soit  $x \in \mathbb{R}$ . Il existe un unique  $n \in \mathbb{Z}$  vérifiant  $n \leq x < n + 1$ .

$n$  s'appelle la partie entière de  $x$ , on la note  $\lfloor x \rfloor$ . On a donc

$$\lfloor x \rfloor \leq x < \lfloor x \rfloor + 1 \quad \text{et} \quad x - 1 < \lfloor x \rfloor \leq x.$$

**Démonstration**

- Si  $x \in \mathbb{Z}$ , alors  $n = x$  fonctionne.
- Si  $x > 0$ .  
L'ensemble  $E_x = \{m \in \mathbb{N} \mid m \leq x\}$  est borné par  $x$ .  
Tout sous-ensemble non vide et majoré de  $\mathbb{N}$  admet une borne supérieure  $n$ .  
On a alors  $n \leq x$  et  $n + 1 \notin E_x$ , donc  $n + 1 > x$ .
- Et si  $x < 0$  (avec  $x \notin \mathbb{Z}$ ).  
Alors il existe  $n' \in \mathbb{N}$  tel que  $n' \leq -x < n' + 1$ .  
Donc  $-n' \geq x > -n' - 1$ , et comme  $x \notin \mathbb{Z}$ ,  $x \neq -n'$ .  
Ainsi avec  $n = -n' - 1$ , on a  $n < x < n + 1$  ce qui implique  $n \leq x < n + 1$

$\square$

**Exercice**

Pour tout entier  $n \geq 1$ , montrer :

$$\frac{1}{\sqrt{n+1}} < 2(\sqrt{n+1} - \sqrt{n}) < \frac{1}{\sqrt{n}}$$

En déduire la partie entière du réel  $A = 1 + \frac{1}{\sqrt{2}} + \frac{1}{\sqrt{3}} + \dots + \frac{1}{\sqrt{10000}}$ .

**Correction**

On peut faire une étude de deux fonctions.

On peut aussi penser à la quantité conjuguée :

$$\sqrt{n+1} - \sqrt{n} = \frac{(\sqrt{n+1} - \sqrt{n})(\sqrt{n+1} + \sqrt{n})}{(\sqrt{n+1} + \sqrt{n})} = \frac{n+1-n}{(\sqrt{n+1} + \sqrt{n})} = \frac{1}{(\sqrt{n+1} + \sqrt{n})}$$

Et comme  $2\sqrt{n} \leq \sqrt{n+1} + \sqrt{n} \leq 2\sqrt{n+1}$ , on a

$$\frac{1}{\sqrt{n+1}} \leq 2(\sqrt{n+1} - \sqrt{n}) \leq \frac{1}{\sqrt{n}}$$

On peut alors sommer ces inégalités, par télescopage :

$$198 = 2(100 - 1) < 2(\sqrt{10001} - \sqrt{1}) = \sum_{n=1}^{10000} 2(\sqrt{n+1} - \sqrt{n}) < \sum_{n=1}^{10000} \frac{1}{\sqrt{n}} = A$$

Et de même :

$$A = 1 + \sum_{n=1}^{9999} \frac{1}{\sqrt{n+1}} < 1 + \sum_{n=1}^{9999} 2(\sqrt{n+1} - \sqrt{n}) = 1 + 2(100 - 1) = 199$$

Donc la partie entière de  $A$  vaut 198.

 **Savoir faire - Travailler avec la partie décimale**

Fréquemment, on exploite également la fonction partie décimale  $\theta$  :  
 $\theta(x) = x - \lfloor x \rfloor$ .  
On voit que  $\theta(x) \in [0, 1[$ , pour tout  $x \in \mathbb{R}$

Exercice

Pour tout réel  $x$ , déterminer la limite  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\lfloor x \rfloor + \lfloor 2x \rfloor + \dots + \lfloor nx \rfloor}{n^2}$

Correction

On sait que  $kx = \lfloor kx \rfloor + \theta(kx)$ , avec  $\theta(kx) \in [0, 1[$ .  
Donc  $\lfloor x \rfloor + \lfloor 2x \rfloor + \dots + \lfloor nx \rfloor = x + 2x + \dots + nx - \theta(x) - \theta(2x) - \dots - \theta(nx) = \frac{n(n+1)}{2}x - \Theta(x, n)$  avec  $\Theta(x, n) \in [0, n]$ .  
Donc

$$\left| \frac{\lfloor x \rfloor + \lfloor 2x \rfloor + \dots + \lfloor nx \rfloor}{n^2} - \frac{x}{2} \right| = \left| \left( \frac{n^2 + n}{2n^2} - \frac{1}{2} \right) x - \frac{\Theta(x)}{n^2} \right| \leq \left| \frac{x}{2n} \right| + \frac{1}{n}$$

Et donc par encadrement, ceci tend vers 0 et donc la suite a pour limite  $\frac{x}{2}$

## 4. Parties de $\mathbb{R}$ et topologie

### 4.1. Bornes supérieure et inférieure

On commence par quelques rappels de définitions, mais adaptés ici au cas réel :

 **Pour aller plus loin - Rappels**

Un majorant  $M$  est le plus grand élément de  $A$  si et seulement si il appartient également à  $A$ .  
Un minorant  $m$  est le plus petit élément de  $A$  si et seulement si il appartient à  $A$

**Définition - Sous-ensemble majoré, minoré, borné**

Soit  $A$  un sous-ensemble de  $\mathbb{R}$ . On dit que :

- $A$  est *majoré* s'il existe un réel  $M$  tel que, pour tout  $x$  de  $A$ , on ait  $x \leq M$ .  
 $M$  est alors un majorant de  $A$ .
- $A$  est *minoré* s'il existe un réel  $m$  tel que, pour tout  $x$  de  $A$ , on ait  $m \leq x$ .  
 $m$  est alors un minorant de  $A$ .
- Si  $A$  est majoré et minoré, on dit qu'il est borné.

 **Remarque - Ensemble  $\mathbb{N}$**

Pour l'ensemble  $\mathbb{N}$ , on a quelques propriétés :

- Tout sous-ensemble non vide de  $\mathbb{N}$  admet un plus petit élément.
- Tout sous-ensemble non vide et majoré de  $\mathbb{N}$  admet un plus grand élément.

Ce résultat n'est pas vrai si l'on remplace  $\mathbb{N}$  par  $\mathbb{R}$ .

Rappels :

**Définition - Borne inférieure, borne supérieure**

Soit  $A \subset \mathbb{R}$ .

- Si l'ensemble des majorants de  $A$  est non vide et si il admet un plus petit élément  $a$ , alors  $a$  est appelé borne supérieure de  $A$ , on note  $a = \sup A$ .  
Formellement :

$$\sup A := \min\{M \in \mathbb{R} \mid \forall a \in A, a \leq M\} \text{ (si non vide)}$$

- Si l'ensemble des minorants de  $A$  est non vide

 **Pour aller plus loin - Récurrence**

C'est la première propriété ici (avec un raisonnement par l'absurde) qui permet de montrer l'exactitude du raisonnement par récurrence (et aussi de la descente infinie) et aussi la méthode du variant de boucle en informatique.

et si il admet un plus grand élément  $b$ ,  
alors  $b$  est appelé borne inférieure de  $A$ , on note  $a = \inf A$ .  
Formellement :

$$\inf A := \max\{m \in \mathbb{R} \mid \forall a \in A, a \geq m\} \text{ (si non vide)}$$

### ⚠ Attention - Borne supérieure

Comme son nom ne l'indique pas, la borne supérieure est par définition le plus **petit** élément d'un certain ensemble (celui des majorants).

L'exercice suivant donne des exemples à toujours bien garder dans un coin de sa tête...

#### Exercice

Déterminer, s'ils existent, le plus grand élément, le plus petit élément, la borne supérieure, la borne inférieure (sur  $\mathbb{R}$ ) des parties suivantes :

$$A = [0, 1], \quad B = [0, 1[, \quad C = \left\{ \frac{1}{n} \mid n \in \mathbb{N}^* \right\}$$

#### Correction

- $A$  admet 1 comme plus grand élément, 0 comme plus petit élément.  
Les majorants de  $A$  forment l'ensemble  $[1, +\infty[$  et donc 1 est également la borne supérieure de  $A$ . Les minorants de  $A$  forment l'ensemble  $]-\infty, 0]$  et donc 0 est également la borne inférieure de  $A$ .
- $B$  n'admet pas de plus grand élément, mais bien 0 comme plus petit élément.  
Les majorants de  $B$  forment l'ensemble  $[1, +\infty[$  et donc 1 est également la borne supérieure de  $B$ . Les minorants de  $B$  forment l'ensemble  $]-\infty, 0]$  et donc 0 est également la borne inférieure de  $B$ .
- $C$  n'admet pas de plus petit élément, mais bien  $\frac{1}{1} = 1$  comme plus grand élément.  
Les majorants de  $C$  forment l'ensemble  $[1, +\infty[$  et donc 1 est également la borne supérieure de  $C$ . Les minorants de  $C$  forment l'ensemble  $]-\infty, 0]$  et donc 0 est également la borne inférieure de  $C$ .

### Proposition - Condition d'existence de la borne supérieure

Soit  $A \subset \mathbb{R}$  non vide. On suppose que  $A$  possède un plus grand élément  $a$  (resp. plus petit élément  $b$ ).

Alors  $A$  possède une borne supérieure (resp. inférieure) et  $\sup A = a$  (resp.  $\inf A = b$ ).

### 🔧 Savoir faire - Etudier une borne supérieure

En règle générale, pour obtenir une égalité sur la borne supérieure, on exploite deux inégalités :

- $\forall a \in A, a \leq \sup A$  (minoration de  $\sup A$ )
- $\forall M \in \mathbb{R}$  tel que  $\forall a \in A, a \leq M$ , alors  $M \geq \sup A$   
(majoration de  $\sup A$ , par tous les majorants de  $A$ )

On a évidemment des relations symétriques pour la borne inférieure...

#### Exercice

Soient  $A$  et  $B$  deux parties de  $\mathbb{R}$  admettant des bornes supérieures. Montrer que

$$A \subset B \Rightarrow \sup A \leq \sup B.$$

Donner un résultat similaires avec les bornes inférieures.

#### Correction

Il s'agit de majorer  $\sup A$ .

On exploite donc la deuxième inégalité du savoir-faire (pour  $\sup A$ ). On démontre donc que  $\sup B$  est un majorant de  $A$ .

Et pour cela, on exploite la première inégalité du savoir-faire (pour  $\sup B$ ) On « remonte » :  $\forall a \in A, a \in B$  car  $A \subset B$ , donc  $a \leq \sup B$ .

Donc  $\sup B$  est un majorant de  $A$  et  $\sup A$  est le plus petit des majorants.

Ainsi  $\sup A \leq \sup B$

Les deux propositions suivantes donnent des caractérisations *opératoires* (avec lesquelles travailler dans les démonstrations) et donc un nouveau savoir-faire :

**Proposition - Caractérisation de la borne sup.**

Soit  $A \subset \mathbb{R}$  et  $x \in \mathbb{R}$

Alors  $x = \sup A$  si et seulement si

$$\begin{cases} \forall a \in A, a \leq x \\ \forall \epsilon > 0, \exists a_\epsilon \in A \mid x - \epsilon < a_\epsilon \end{cases}$$

**Proposition - Caractérisation de la borne inf.**

Soit  $A \subset \mathbb{R}$  et  $x \in \mathbb{R}$

Alors  $x = \inf A$  si et seulement si

$$\begin{cases} \forall a \in A, x \leq a \\ \forall \epsilon > 0, \exists a_\epsilon \in A \mid a_\epsilon < x + \epsilon \end{cases}$$

**Démonstration**

Si  $A$  admet une borne supérieure  $a$ .

Alors l'ensemble  $M_A = \{M \mid \forall x \in A, x \leq M\}$ , des majorants de  $A$  est non vide et admet  $a$  comme plus petit élément.

Ainsi  $a \in M_A$  et donc  $\forall x \in A, x \leq a$ .

Ensuite, considérons  $\epsilon > 0$ , alors  $a - \epsilon \notin M_A$ , et donc  $\exists x_\epsilon \in A$  tel que  $a - \epsilon < x_\epsilon$  (absurde).

Réciproquement, si il existe  $a$  tel que  $\forall x \in A, x \leq a$  et  $\forall \epsilon > 0, \exists x_\epsilon \in A \mid a - \epsilon < x_\epsilon$ .

Alors  $A$  est majorée et l'ensemble des majorants de  $A$  ( $M_A$ ) est non vide :  $a \in M_A$ .

Soit  $m \in M_A$ , un majorant de  $A$ . Supposons que  $m < a$ .

Soit  $\epsilon = \frac{a-m}{2} > 0$ .

On a alors  $a - \epsilon < x_\epsilon \leq m$  et donc  $a \leq m + \epsilon = m + \frac{a-m}{2} = \frac{a+m}{2} < \frac{a+a}{2} = a$ .

Ceci est contradictoire. Donc si  $m$  est un majorant, alors  $m \geq a$ .  $\square$

Le théorème suivant est parfois pris comme caractérisation de  $\mathbb{R}$ . Nous en avons vu la démonstration dans le cours-TD (il faut une définition pour  $\mathbb{R}$ )

**Théorème - Existence de la borne supérieure**

Toute partie non vide majorée de  $\mathbb{R}$  admet une borne supérieure.

Toute partie non vide minorée de  $\mathbb{R}$  admet une borne inférieure.

 **Attention - Propriété non vérifiée par  $\mathbb{Q}$**

Cette propriété différencie  $\mathbb{R}$  et  $\mathbb{Q}$  :

- $\{x \in \mathbb{R} \mid x^2 < 2\}$  admet une borne supérieure (dans  $\mathbb{R}$ ), que l'on notera :  $\sqrt{2}$
- mais  $\{x \in \mathbb{Q} \mid x^2 < 2\}$  n'admet pas de borne supérieure dans  $\mathbb{Q}$  (non existence d'un plus petit élément dans  $\mathbb{Q}$  de l'ensemble des majorants rationnels).

 **Heuristique - Manipuler l'ensemble des majorants et non l'ensemble lui-même**

L'ensemble  $E$  peut être très compliqué, un ensemble à trous par exemple  $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} \left[ \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n - \frac{1}{n^2}; \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n + \frac{1}{n^2} \right]$ .

Il vaut mieux raisonner sur l'ensemble des majorants  $\mathcal{M}$  : celui-ci est nécessairement un intervalle :

Mieux (mais on ne le sait pas encore) il s'agit de l'intervalle fermé  $[\sup E, +\infty[$ .



## Exercice

Soit  $A$  une partie de  $\mathbb{R}$ . On note  $\mathcal{M}(A)$ , l'ensemble des majorants de  $A$ .  
A quoi ressemble  $\mathcal{M}(A)$  ?

## Correction

Si  $A$  n'est pas majoré alors  $\mathcal{M}(A) = \emptyset$ .

Sinon,  $A$  admet une borne supérieure, notée  $\sup A$ . Nécessairement  $\sup A \in \mathcal{M}(A)$ .

Si  $m \geq \sup A$ , alors par transitivité,  $\forall a \in A, a \leq \sup A \leq m$ , donc  $m \in \mathcal{M}(A)$ . Ainsi  $[\sup A, +\infty[ \subset \mathcal{M}(A)$ .

Réciproquement si  $m \in \mathcal{M}(A)$ , alors par minimalité de  $\sup A$ ,  $m \geq \sup A$ . Donc  $\mathcal{M}(A) \subset [\sup A, +\infty[$ .

Dans ce cas  $\mathcal{M}(A) = [\sup A, +\infty[$ .

## Démonstration

Soit  $E$  une partie non vide et majorée de  $\mathbb{R}$ .

On note  $\mathcal{M}$  l'ensemble des majorants de  $E$ , non vide donc.

$E$  est non vide : soit  $a \in E$ .  $E$  est majorée, on note  $b \in \mathcal{M}$ .

Il est possible que  $b = \begin{cases} (\beta_n^2) \\ (\beta_1^n) \end{cases} \not\in \mathbb{Q}$ , on prend alors  $b = \beta_0^2$ , un majorant rationnel.

De même, si  $a = \begin{cases} (\alpha_n^2) \\ (\alpha_1^n) \end{cases} \not\in \mathbb{Q}$ , on prend alors  $a = \alpha_0^1$ , un rationnel, plus petit qu'un

élément de  $E(a)$ .

Construisons la suite suivante de bissecantes par récurrence.

$$c_n = \frac{a_n + b_n}{2} \quad \begin{array}{ll} a_{n+1} = a_n, b_{n+1} = c_n & \text{si } c_n \in \mathcal{M} \\ a_{n+1} = c_n, b_{n+1} = b_n, & \text{si } c_n \text{ n'est pas majorant de } E \end{array}$$

Le nombre  $x = \begin{cases} (b_n) \\ (a_n) \end{cases}$  est la borne supérieure de  $E$ .

$x$  est bien défini :

— Par récurrence : pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $a_n \leq a_{n+1} \leq c_n \leq b_{n+1} \leq b_n$ .

Donc  $(a_n)$  est croissante et  $(b_n)$  est décroissante.

— pour tout entier  $n$ ,  $b_{n+1} - a_{n+1} = \begin{cases} c_n - a_n & = \frac{a_n + b_n - 2a_n}{2} \\ b_n - c_n & = \frac{2b_n - a_n - b_n}{2} \end{cases} = \frac{1}{2}(b_n - a_n).$

On a alors, par récurrence, pour tout entier  $n$  :  $b_n - a_n = \frac{1}{2^n}(b_0 - a_0)$ . Puis, pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $b_n$  est un majorant de  $E$ , par construction et  $a_n$  n'en est pas.

Et  $a_n = b_n - \frac{1}{2^n}(b_0 - a_0) \leq x \leq b_n = a_n + \frac{1}{2^n}(b_0 - a_0)$ .

• Si  $x$  n'est pas majorant de  $E$ , il existe  $u \in E$  tel que  $x < u$ .

et donc  $b_n \leq x + \frac{1}{2^n}(b_0 - a_0) < u$ .

En prenant  $n$  tel que  $\frac{1}{2^n}(b_0 - a_0) \leq \frac{u-x}{2}$  (possible), on a  $b_n \leq \frac{x+u}{2} < u$ .

Ceci est impossible. Donc  $x$  est bien un majorant de  $E$ , i.e.  $x \in \mathcal{M}$ .

• Puis pour tout  $n$ ,  $a_n$  n'est pas un majorant, donc il existe  $u_n \in E$  tel que  $a_n < u_n$ .

Puis  $x \leq b_n = a_n + \frac{1}{2^n}(b_0 - a_0) < u_n + \frac{1}{2^n}(b_0 - a_0)$

donc pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\exists u_n \in E$  tel que  $x - \frac{1}{2^n}(b_0 - a_0) < u_n$   $\square$

## Corollaire - Critère de nullité d'un nombre

Un réel  $a$  vérifiant  $\forall \epsilon > 0, |a| \leq \epsilon$  est nul.

## Démonstration

Si  $a$  vérifie  $\forall \epsilon > 0, |a| \leq \epsilon$ , alors  $|a|$  est la borne supérieure de  $\{0\}$ .

Or cette borne supérieure est 0, donc  $a = 0$ .  $\square$

On avait déjà fait une démonstration ici par contraposée.

4.2. Densité de  $\mathbb{D}$  et de  $\mathbb{Q}$  dans  $\mathbb{R}$ Ensemble  $\mathbb{D}$

Définition - Ensemble des décimaux

Soit  $x \in \mathbb{R}$ .

On dit que  $x$  est un nombre décimal s'il existe  $p \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}$  tels que  $x = \frac{p}{10^n}$ .

On note  $\mathbb{D}$  l'ensemble des nombres décimaux. On a  $\mathbb{Z} \subset \mathbb{D} \subset \mathbb{Q}$ .



Remarque - Un nombre décimal...

... c'est tout simplement un nombre qui s'écrit avec une virgule et une fin dans le développement.

Par exemple :  $25,456394 = \frac{25\,456\,394}{10^6}$

Définition - Valeur décimale approchée

Si  $p \in \mathbb{Z}$  est tel que  $\frac{p}{10^n} \leq x \leq \frac{p+1}{10^n}$ ,

on dit que  $\frac{p}{10^n}$  (resp.  $\frac{p+1}{10^n}$ ) est une valeur décimale approchée par défaut (resp. par excès) de  $x$  à la précision  $10^{-n}$ .

Proposition - Obtenir la valeur décimale approchée

Soit  $x \in \mathbb{R}$ . Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\frac{\lfloor 10^n x \rfloor}{10^n}$  (resp.  $\frac{\lfloor 10^n x \rfloor + 1}{10^n}$ ) est une valeur approchée de  $x$  par défaut (resp. par excès) à la précision  $10^{-n}$ .

Démonstration

On fait le calcul  $p = \lfloor 10^n x \rfloor \in \mathbb{Z}$ , on a donc  $p \leq 10^n x < p+1$ ,

puis en divisant par  $10^n$  :  $\frac{p}{10^n} \leq x < \frac{p+1}{10^n}$   $\square$

$\mathbb{D}$  (et  $\mathbb{Q}$ ) denses dans  $\mathbb{R}$



Heuristique - Une partie dense?

Une partie  $X$  est dense dans  $\mathbb{R}$  si elle peut toucher ( $\epsilon > 0$  près - choisi par avance, aussi petit qu'on veut) tous les éléments de  $\mathbb{R}$  avec les propres de  $X$ .

$$\forall x \in \mathbb{R}, \quad \forall \epsilon > 0, \exists r \in X, |x - r| < \epsilon$$



Analyse - Vers une définition équivalente

Si  $X$  est dense dans  $\mathbb{R}$ , alors,

pour tout  $x \in \mathbb{R}$  et tout  $\epsilon > 0$ ,  $\exists r \in X$  tel que  $|x - r| < \epsilon$ , donc  $x - \epsilon < r < x + \epsilon$ .

pour tout  $x \in \mathbb{R}$  et tout  $\epsilon > 0$ ,  $]x - \epsilon, x + \epsilon[ \cap X \neq \emptyset$ .

Ainsi pour tout  $a < b \in \mathbb{R}$ , en prenant  $x = \frac{a+b}{2}$  et  $\epsilon = \frac{b-a}{2}$ , on a  $]a, b[ \cap X \neq \emptyset$ .

Réciproquement, si pour tout  $a < b \in \mathbb{R}$ , on a  $]a, b[ \cap X \neq \emptyset$ ,

alors pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $\epsilon > 0$ , en prenant  $a = x - \epsilon$  et  $b = x + \epsilon$ , on a  $x - \epsilon < r < x + \epsilon$ .

Définition - Partie dense dans  $\mathbb{R}$

Une partie non vide  $X$  de  $\mathbb{R}$  est dite dense dans  $\mathbb{R}$

si elle rencontre tout intervalle ouvert non vide,

c'est-à-dire si pour deux réels  $a$  et  $b$ ,  $a < b$ , il existe  $x \in X \cap ]a, b[$ .

Théorème - Parties denses dans  $\mathbb{R}$

$\mathbb{D}$ ,  $\mathbb{Q}$  et  $\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$  sont denses dans  $\mathbb{R}$ .

Démontrons la densité de  $\mathbb{D}$  et celle de  $\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ . Comme  $\mathbb{D} \subset \mathbb{Q}$ , on en déduira la densité de  $\mathbb{Q}$ .

### Démonstration

Soient  $x \in \mathbb{R}$ . Soit  $\epsilon > 0$ .

Il existe  $n \in \mathbb{N}$  tel que  $\epsilon > 10^{-n}$ . Puis il existe  $p \in \mathbb{Z}$  tel que  $\frac{p}{10^n} \leq x \leq \frac{p+1}{10^n}$ .

Puis on a  $\frac{p}{10^n} \in \mathbb{D}$  et

$$\left| x - \frac{p}{10^n} \right| = x - \frac{p}{10^n} \leq \frac{p+1}{10^n} - \frac{p}{10^n} = 10^{-n} < \epsilon$$

Donc  $\mathbb{D}$  est dense dans  $\mathbb{R}$ .

Puis comme  $\mathbb{D} \subset \mathbb{Q}$ , on a donc aussi  $\mathbb{Q}$  dense dans  $\mathbb{R}$ . Enfin, on sait que  $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$  (raisonnement par l'absurde). Donc si  $r \in \mathbb{Q}$ ,  $\sqrt{2} + r \notin \mathbb{Q}$ .

Soit  $x \in \mathbb{R}$  et  $\epsilon > 0$ . Il existe  $r \in \mathbb{Q}$  tel que  $|(x - \sqrt{2}) - r| < \epsilon$ .

Donc  $|x - (r + \sqrt{2})| < \epsilon$ .

Ainsi  $\sqrt{2} + \mathbb{Q} \subset (\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q})$  est dense dans  $\mathbb{R}$ , donc  $\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$  aussi.  $\square$

Par l'absurde :

### Corollaire -

Tout intervalle de  $\mathbb{R}$  contient donc au moins un rationnel et un irrationnel. On en déduit qu'il y a un rationnel (ainsi qu'un irrationnel) « aussi proche que l'on veut » d'un réel  $x$  donné :

$$\text{Soit } x \in \mathbb{R} \quad : \quad \forall \epsilon > 0, \exists r \in \mathbb{Q}, |x - r| < \epsilon, \quad \exists \xi \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}, |x - \xi| < \epsilon$$

## 5. Bilan

### Synthèse

- ↪ Les ensembles numériques classiques (de  $\mathbb{N}$  à  $\mathbb{R}$ ), se déduisent les uns des autres à partir de relation d'équivalence, qui permet d'étendre la relation d'ordre  $\leq$  toujours totale sur chaque ensemble. Au commencement, l'ensemble  $\mathbb{N}$  est la répétition (récursive) de l'addition +1.
- ↪ Nous proposons ici une construction originale et complète de  $\mathbb{R}$ , à partir de suite de bissecantes de rationnels. Le processus n'est pas nécessairement à retenir, mais il permet de TOUT démontrer, là où le programme demande d'admettre le théorème de la borne supérieure sur  $\mathbb{R}$ .
- ↪ On termine par définir la fonction valeur absolue, la partie entière sur  $\mathbb{R}$ . On étend aussi la notion d'intervalle numérique en sur-ensemble et sous-ensemble de  $\mathbb{R}$ .

### Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Manipuler des nombres réels
- Savoir-faire - Travailler avec la partie décimale
- Savoir-faire - Etudier une borne supérieure

### Notations

| Notations | Définitions                                                            | Propriétés                                                         | Remarques                                                                                                                          |
|-----------|------------------------------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| $ x $     | Valeur absolue de $x$ , $ x  = \max(x, -x)$ ,                          | $ x  \geq 0$                                                       | On note $x_+ = \max(x, 0)$ , $x_- = \max(-x, 0)$ . Alors $ x  = x_+ + x_-$ , $x = x_+ - x_-$ et $x_+ \geq 0$ , $x_- \geq 0$        |
| $[x]$     | Partie entière de $x$ . $[x] = \sup\{n \in \mathbb{N} \mid n \leq x\}$ | $[x] \in \mathbb{N}$ et $[x] \leq x < [x] + 1$                     | On note $\theta = x - [x] \in [0, 1[$ , partie fractionnaire ou décimale de $x$ .                                                  |
| $\sup A$  | Borne supérieure de $A$ .                                              | Le plus PETIT des éléments plus grand que TOUS les éléments de $A$ | $m = \sup A \Leftrightarrow \begin{cases} \forall a \in A, a \leq m \\ M \geq a, \forall a \in A \Rightarrow M \leq m \end{cases}$ |

**Retour sur les problèmes**

62. Par récurrence...
63. Vu en cours (avec deux relations d'équivalence)
64. Vu en cours (avec une relation d'équivalence)
65. Vu en TD-cours
66. Bien que  $\overline{\mathbb{Q}} = \mathbb{R}$ , on a une bijection de  $\mathbb{N}$  sur  $\mathbb{Q}$ , mais pas de  $\mathbb{N}$  sur  $\mathbb{R}$ .  
 D'après un théorème de Bernstein, il suffit de montrer qu'il existe une injection de  $\mathbb{Q}$  sur  $\mathbb{N}$ .  
 On peut prendre  $\mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{N}, (\frac{a}{b}) \mapsto 2^{[a \geq 0]} 3^{|a|} 5^b$ , injective (non surjective),  
 on voit qu'en fait pour tout  $q \in \mathbb{N}$ ,  $\mathbb{N}^q$  s'injecte dans  $\mathbb{N}$  (infinité de nombres premiers).  
 Par ailleurs, si il existe  $\varphi : \mathbb{N} \rightarrow [0, 1]$  bijective. On note  $\varphi(i) = x_i = 0, x_1^i x_2^i \dots x_n^i \dots \in [0, 1]$  (écriture décimale)  
 Considérons alors le nombre  $X = 0, X_1 X_2, \dots X_n \dots$  tel que  $X_i \equiv \varphi(i)_i + 5[10]$ .  
 Nécessairement, pour tout  $i \in \mathbb{N}$ ,  $\varphi(i)_i \neq X_i$ , donc  $\varphi(i) \neq X$ .  
 Ainsi  $\varphi$  n'est pas surjective. Contradiction.

# Chapitre 15

## Divisibilité et congruence sur $\mathbb{Z}$ . PGCD & PPCM

### Résumé -

Nous plongeons ici dans une des parties mathématiques les plus ancestrales : la théorie des nombres (entiers) ou arithmétique. Beaucoup de résultats présentés ici datent (au moins) d'Euclide (3-ième siècle avant notre ère) : la notion de divisibilité, associée à la division euclidienne.

Etonnamment, le meilleur point de vue sur la question est assez récent : il date des *Disquisitiones arithmeticae* de GAUSS, publié à l'aube du XIX siècle. Ce point de vue insiste sur les congruences (modulo  $n$ ) comme des nouvelles égalités.

Nous nous concentrons ensuite, dans ce chapitre sur la notion de PGCD de deux (ou plusieurs nombres) et l'algorithme d'Euclide pour l'obtenir. Un théorème clé, ignoré des mathématiciens grecs, est la décomposition de (Bachet-)Bézout. C'est le théorème clé de ce chapitre.

On termine par l'étude du PPCM (sorte de complément symétrique du PGCD) Youtube (parodies?) :

- Canal Universitaire - Arithmétique dans  $\mathbb{Z}$  - <https://www.canal-u.tv/chaines/canal-unisciel/arithmetique-dans-z/chapitre-arithmetique-partie-1-division-euclidienne-et>
- Optimal sup-spé - Arithmétique modulaire - <https://www.youtube.com/watch?v=jZoOGB9WUms>

### Sommaire

|                                                                        |            |
|------------------------------------------------------------------------|------------|
| <b>1. Problèmes</b>                                                    | <b>298</b> |
| <b>2. Divisibilité dans <math>\mathbb{Z}</math></b>                    | <b>299</b> |
| 2.1. Intégrité de $\mathbb{Z}$ et régularité                           | 299        |
| 2.2. Diviseurs, multiples                                              | 299        |
| 2.3. Division euclidienne de $a$ par $b$                               | 300        |
| 2.4. Arithmétique modulaire                                            | 302        |
| <b>3. Plus Grand Commun Diviseur de deux nombres</b>                   | <b>303</b> |
| 3.1. PGCD de deux nombres. Définition « naturelle »                    | 303        |
| 3.2. Algorithme d'Euclide                                              | 304        |
| 3.3. Couple de Bézout                                                  | 306        |
| 3.4. Deux caractérisations essentielles du PGCD                        | 308        |
| <b>4. Entiers premiers entre eux. Factorisation</b>                    | <b>310</b> |
| 4.1. Définition et critère de Bézout                                   | 310        |
| 4.2. Lemme de Gauss et décomposition en facteurs relativement premiers | 310        |
| <b>5. Généralisation à plusieurs entiers</b>                           | <b>312</b> |
| 5.1. PGCD d'un nombre fini d'entiers relatifs                          | 312        |
| 5.2. Deux caractérisation du PGCD( $a_1, a_2, \dots, a_k$ )            | 313        |

|      |                                                     |            |
|------|-----------------------------------------------------|------------|
| 5.3. | Entiers premiers entre eux dans leur ensemble . . . | 314        |
| 6.   | <b>Plus Petit Commun Multiple</b> . . . . .         | <b>315</b> |
| 6.1. | Construction . . . . .                              | 315        |
| 6.2. | Relation PPCM et PGCD . . . . .                     | 316        |
| 7.   | <b>Bilan</b> . . . . .                              | <b>316</b> |

1. Problèmes

? **Problème 70 - Pairs, impairs et ...**

L'addition de deux nombres pairs ou de deux nombres impairs donnent **toujours** un nombre pair.  
L'addition d'un nombre pair et d'un nombre impair deux toujours un nombre impair.  
Une multiplication donne un nombre impair si et seulement si les deux nombres multipliés sont impairs.  
Comment démontrer ces résultats? Existe-t-il un résultat équivalent pour des multiples de 3, 4, 5,  $n$ ?  
A propos de multiples, on sait que les nombres divisibles par 9 (et 3) sont exactement ceux dont la somme des chiffres est divisible par 9 (respectivement par 3). Est-ce vrai? Pourquoi? Existe-t-il d'autres règles équivalentes?

? **Problème 71 - Table de multiplication modulo  $n$**

Lorsqu'on trace les tables des multiplications modulo 5 ou modulo 6, on trouve les deux tableaux suivants :

| $\times_{[5]}$ | 1 | 2 | 3 | 4 |
|----------------|---|---|---|---|
| 1              | 1 | 2 | 3 | 4 |
| 2              | 2 | 4 | 1 | 3 |
| 3              | 3 | 1 | 4 | 2 |
| 4              | 4 | 3 | 2 | 1 |

| $\times_{[6]}$ | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|----------------|---|---|---|---|---|
| 1              | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
| 2              | 2 | 4 | 0 | 2 | 4 |
| 3              | 3 | 0 | 3 | 0 | 3 |
| 4              | 4 | 2 | 0 | 4 | 2 |
| 5              | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 |

on voit que sur certaines lignes, on retrouve tous les nombres possibles et pas sur d'autres. Pourquoi?  
Existe-t-il des tableaux où sur toutes les lignes on retrouve tous les nombres (comme celui de la multiplication modulo 5)?

? **Problème 72 - Représentation sous un treilli**

La divisibilité est l'exemple typique d'une relation d'ordre non totale.  
Le treillis est le bon outil pour visualiser les relations d'ordre non totales.  
Est-il possible de convertir tous les théorèmes qui suivent en un schéma visuel basé sur des treillis?

? **Problème 73 - Division euclidienne et PGCD**

Si la division de  $a$  par  $b$  donne combien de fois on peut placer  $b$  dans  $a$  (quotient) et la place qui reste (reste), on peut continuer l'algorithme en plaçant ensuite  $r$  dans  $b$ ...  
On crée ainsi l'algorithme d'Euclide. Est-ce que cela (se) termine?

- Qu'est-ce qu'on obtient au bout du compte

### ? Problème 74 - Monde fictif

Dans un monde où il n'y aurait que des pièces de 3 euros et 5 euros, quel montant pourrions-nous payer? (Sachant que le vendeur pourrait nous rendre la monnaie).

Et s'il y a des pièces de 6 et 9 euros?

Et des pièces de 6, 10 et 15 euros?

## 2. Divisibilité dans $\mathbb{Z}$

### 2.1. Intégrité de $\mathbb{Z}$ et régularité

#### Proposition - Intégrité de l'anneau $\mathbb{Z}$

$\mathbb{Z}$  est un anneau intègre.

Formellement :

$$\forall a, b \in \mathbb{Z}, \quad a \times b = 0 \implies a = 0 \text{ ou } b = 0$$

#### Démonstration

On raisonne par contraposée.

Si  $a$  et  $b$  sont non nuls.

On suppose que  $a > 0$  et  $b > 0$ . Donc  $a \in \mathbb{N}$ .

Par récurrence :  $a \times b \geq b > 0$ . Donc  $a \times b \neq 0$ .

Si  $b < 0$ , de même  $a \times b \leq b < 0$ . Donc  $a \times b \neq 0$ .

Si  $a < 0$ , alors  $-a > 0$  et avec le même raisonnement  $a \times b \neq 0$ .  $\square$

Comme pour tout anneau intègre :

#### Proposition - Régularité

Les éléments non nuls de  $\mathbb{Z}$  sont réguliers. Formellement :

$$\forall a \in \mathbb{Z}, a \neq 0, \quad \forall b, c \in \mathbb{Z}, a \times b = a \times c \implies b = c$$

#### Démonstration

Si  $ab = ac$ , alors par distributivité :  $a \times (b - c) = 0$ .

Puis  $a \neq 0$  donc  $b - c = 0$  i.e.  $b = c$ .  $\square$

#### Remarque - A quoi sert cette propriété?

Ce résultat assure l'unicité de la décomposition, si  $a$  divise  $d$ , il n'y a qu'une décomposition possible de  $d$  sous la forme  $a \times b$ .

Par ailleurs, on remarque aussi, qu'à ce stade, n'avons pas besoin de plonger dans  $\mathbb{Q}$  l'inégalité  $a \times b = a \times c$  en faisant une division par  $a$ . Cela est rassurant.

#### Pour aller plus loin - Anneaux, Corps...

Nous reviendrons sur ces propriétés formalisées lorsque nous étudierons les anneaux (euclidiens).

On a vu dans le cours sur les groupes, que l'injectivité entraîne la régularité. On voit ici que la réciproque est fausse.

Il existe donc des anneaux intègres qui ne sont pas des corps

### 2.2. Diviseurs, multiples

#### Définition - Diviseur, multiple

Soit  $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$ . On dit que  $b$  divise  $a$  s'il existe  $k \in \mathbb{Z}$  tel que  $a = kb$  et on note  $b|a$ .

On dit aussi que  $b$  est un diviseur de  $a$ , ou que  $a$  est un multiple de  $b$ .

On note  $b\mathbb{Z} = \{b \times k; k \in \mathbb{Z}\}$  l'ensemble des multiples de  $b$ .

### Savoir faire - Montrer que $b$ divise $a$

(Sous-entendu en arithmétique entière) Le plus important n'est pas de montrer l'existence de  $k$  tel que  $b$  divise  $a$ , mais bien montrer qu'il s'agit d'un nombre entier.

### Définition - Ensemble des diviseurs

On notera par la suite  $\mathcal{D}(a)$  l'ensemble des diviseurs de  $a$ . Pour  $a \neq 0$ , cet ensemble ne contient qu'un nombre fini d'éléments puisque

$$d|a \Rightarrow |d| \leq |a|.$$

### Application - Majoration du cardinal

On a donc  $\text{Card}(\mathcal{D}(a)) \leq 2a$ . Le pire étant  $\mathcal{D}(2) = \{-2; -1; 1; 2\}$ .

 **Remarque - Le cas de 0 et 1**

- 1 et  $-1$  divisent tous les entiers mais ne sont divisibles que par 1 et  $-1$ .
- 0 est un multiple de tous les entiers mais n'est diviseur que de lui même.

### Définition - Nombres associés

Soit  $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$ . on dit que  $a$  et  $b$  sont associés si  $a|b$  et  $b|a$ . On a la caractérisation suivante :

$$(a|b \text{ et } b|a) \Leftrightarrow |a| = |b| \Leftrightarrow a = \epsilon b \text{ avec } \epsilon \in \{-1, 1\} = \mathbb{Z}^x$$

### Proposition - Division de combinaison linéaire

Soit  $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$ . Pour  $(u, v) \in \mathbb{Z}^2$ ,  $n \in \mathbb{Z}$ ,  $n \neq 0$  on a :

$$(d|a \text{ et } d|b) \Rightarrow d|au + bv$$

$$an|bn \iff a|b$$

### Démonstration

Si  $d|a$  et  $d|b$ , alors il existe  $a_1, b_1 \in \mathbb{Z}$  tels que  $a = da_1$  et  $b = db_1$ .

Donc  $au + bv = d \times (a_1 u + b_1 v)$ , et donc  $d$  divise  $au + bv$ .

Si  $a|b$ , alors il existe  $k \in \mathbb{Z}$  tel que  $b = ka$ , donc  $nb = nka$ , donc  $na|nb$ .

et si  $na|nb$ , alors il existe  $k' \in \mathbb{Z}$  tel que  $nb = k' na$ , donc  $b = k' a$ , donc  $a|b$   $\square$

## Exercise

Exercice  
Montrer que la relation « divise » est une relation d'ordre

## Correction

Elle est clairement réflexive :  $a \times 1 = a$ .

Elle est antisymétrique ce qu'on a vu sur les nombres associés.

Elle est transitive : si  $a|b$  et  $b|c$ , alors  $b = ka$ ,  $c = k'l b$ , donc  $c = k'k a$ , donc  $a|c$ .

### 2.3. Division euclidienne de $a$ par $b$

## Théorie

## Heuristique - La division euclidienne : des soustractions!

A cause de l'algorithme de la division présentée au XIV-ième par Fibonacci, très efficace, on a tendance à considérer la division euclidienne comme une vraie division de  $a$  par  $b$ , qui s'arrête avant d'écrire les chiffres derrière la virgule.

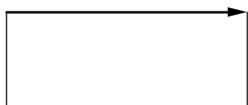
Mais il est souvent beaucoup plus efficace de considérer l'algorithme d'Euclide comme une succession de soustraction de  $a$  par  $b$  (ou d'addition de  $b$  à  $a$  si  $a < 0$ ).

L'algorithme suivant le précise.

**✱Représentation - Première représentation**

**de la division euclidienne**

sur l'exemple de 15 divisé par 4

 $b$ 



**Théorème - Division euclidienne**

Soient  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $b \in \mathbb{N}^*$ . Il existe un unique couple  $(q, r) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{N}$  tel que

$$a = bq + r \text{ et } 0 \leq r < b.$$

$q$  et  $r$  sont appelés respectivement *quotient* et *reste* de la division euclidienne de  $a$  par  $b$ .

Dans ce cours, nous noterons comme en Python :  $a // b$  pour désigner  $q$  et  $a \% b$  pour désigner  $r$ .

**Démonstration**

Démontrons l'existence. On note  $R = \{a - bk, k \in \mathbb{Z}\}$ .

Alors  $R \subset \mathbb{Z}$ , et donc  $R \cap \mathbb{N}$  est un sous-ensemble de  $\mathbb{N}$ .

Ce dernier ensemble admet une valeur minimale :  $r \geq 0$ .

Il existe donc  $q \in \mathbb{Z}$  tel que  $r = a - bq$ .

Si  $r \geq b$ , alors  $\tilde{r} = r - b \geq 0$ , et  $\tilde{r} = a - b(q+1) \in R \cap \mathbb{N}$ .

on a donc un nouvel élément de  $R \cap \mathbb{N}$  plus petit que  $r$ .

Cela est impossible, donc  $r < b$ .

Démontrons l'unicité. Si  $a = bq + r = bq' + r'$ .

On a donc  $b(q - q') = r' - r$ . Ainsi  $b$  divise  $r' - r$ .

Or  $r, r' \in \{0, 1, \dots, b-1\}$ , on a donc  $r' - r \in \{-b+1, -b+2, \dots, -1, 0, 1, \dots, b-2, b-1\}$ .

Et le seul nombre de cet ensemble divisible par  $b$  est 0.

Donc  $r - r' = 0$  i.e.  $r = r'$ , puis  $bq = bq' = a - r \square$

**Proposition - Critère de divisibilité et division euclidienne**

Soient  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $b \in \mathbb{N}^*$ .

$b|a$  si et seulement si le reste de la division euclidienne de  $a$  par  $b$  vaut 0.

**Démonstration**

Si le reste vaut 0, alors avec le quotient  $q$  :  $a = bq$  donc  $b$  divise  $a$ .

Réciproquement, si  $b$  divise  $a$ ,

il existe  $q \in \mathbb{Z}$  tel que  $a = bq = bq + 0$ .

Par unicité de la division euclidienne, on peut identifier :  $r = 0$ .  $\square$

**Algorithme**

Cette démonstration n'est pas explicite. On préférera le programme suivant :

 **Informatique - Division euclidienne**

```

1 def div_eucl(a,b):
2     """division euclidienne de a par b"""
3     #Principe : on soustrait b autant que nécessaire a a
4     d,k=a,0
5     if a<0 :
6         c,eps=-b,-1 # si a<0, il faudra additionner b
7     else :
8         c,eps=b,1
9     while d>=b or d<0:
10         d=d-c
11         k=k+eps #k = nbre de soustractions = quotient
12     return (k,d)

```

 **Application - Déroulement de `div_eucl(12, 5)` et `div_eucl(-12, 5)`**

Pour suivre un algorithme, on fait un tableau :

| $d$ | $k$ | $c$ | $eps$ | test                      |
|-----|-----|-----|-------|---------------------------|
| 12  | 0   | 5   | 1     | $12 > 5$ : vrai           |
| 7   | 1   | 5   | 1     | $7 > 5$ : vrai            |
| 2   | 2   | 5   | 1     | $2 < 5$ et $2 > 0$ : faux |

| $d$ | $k$ | $c$ | $eps$ | test                      |
|-----|-----|-----|-------|---------------------------|
| -12 | 0   | -5  | -1    | $-12 < 0$ : vrai          |
| -7  | -1  | -5  | -1    | $-7 < 0$ : vrai           |
| -2  | -2  | -5  | -1    | $-2 < 0$ : vrai           |
| 3   | -3  | -5  | -1    | $3 > 0$ et $3 < 5$ : faux |

La première application du programme renvoie (2,2). C'est correct :  $12 = 2 \times 5 + 2$   
La seconde application du programme renvoie (-3,3). C'est correct :  $-12 = -3 \times 5 + 3$

**📌 Informatique - Récursivité**

Une autre possibilité est d'exploiter la récursivité :

```
1 def div_eucl_rec(a,b):
2     """calcul de la division euclidienne de a par b, par récursivité"""
3     if a<b and a>-1:
4         return (0,a)
5     elif a>b :
6         m,n=div_eucl_rec(a-b,b)
7         return (m+1,n)
8     else :
9         m,n=div_eucl_rec(a+b,b)
10        return (m-1,n)
```

**2.4. Arithmétique modulaire**

Relation d'équivalence

**Définition -  $a$  congru à  $b$  modulo  $n$**

Soient  $n \in \mathbb{N}$ ,  $a, b \in \mathbb{Z}$ .  
On dit que  $a$  est congru à  $b$  modulo  $n$  si  $n$  divise  $a - b$  ( $\iff a - b \in n\mathbb{Z}$ ),  
c'est-à-dire s'il existe  $k \in \mathbb{Z}$  tel que  $a = b + kn$ .  
On note  $a \equiv b[n]$ .

Pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ , la relation de congruence modulo  $n$  est une relation d'équivalence (nous l'avons déjà vu).

**🛑 Remarque -  $\mathbb{U}_n$**

Le groupe des racines  $n$ -ième de l'unité (avec la multiplication) est bien un lieu où les congruences modulo  $n$  sont naturelles.  
En effet, si on note  $\xi_r = \exp(\frac{2r\pi}{n})$ , on a  $\xi_r = \xi_{r'}$  ssi  $r \equiv r'[n]$ .  
Puis, si on considère  $\xi_r \times \xi_s$ , on trouve  $\xi_{r+s} = \xi_{(r+s)\%n}$ .  
La proposition suivante donne un système de représentant naturel (et donc le nombre de classe d'équivalence)

**Proposition - Reste**

Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . Pour tout  $a, b \in \mathbb{Z}$   
 $a \equiv b[n] \iff a\%n = b\%n$ .  
Ainsi,  $[0, n - 1]$  est un système de représentant de  $\frac{\mathbb{Z}}{\cdot \equiv \cdot [n]}$ , ensemble possédant donc  $n$  éléments

**Démonstration**

Pour tout  $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $a = (a//n) \times n + (a\%n)$ , et  $b = (b//n) \times n + (b\%n)$ ,  
donc  $a \equiv (a\%n)[n]$  et  $b \equiv (b\%n)[n]$ .  
Par transitivité :  
 $a \equiv b[n] \iff (a\%n) \equiv (b\%n)[n]$   
Or  $(a\%n) - (b\%n) \in [-(n-1), n-1]$  et donc  $n \mid ((a\%n) - (b\%n)) \implies (a\%n) - (b\%n) = 0$ .  
Et donc  $a \equiv b[n] \iff (a\%n) = (b\%n) \square$

Arithmétique modulaire

**Proposition - Opérations : arithmétique modulaire**

Soit  $n \in \mathbb{N}$ . La congruence modulo  $n$  est compatible avec l'addition et la multiplication :

**📌 Pour aller plus loin - Démontrer qu'un programme fait bien ce qu'il faut...**

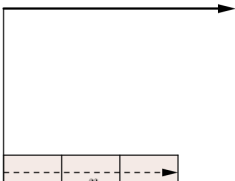
Pour démontrer qu'un programme fait bien ce qu'il faut, on a besoin :

- d'un variant de boucle.  
Il nous assure la terminaison du programme.  
Ici on prend  $d$
- d'un invariant de boucle.  
Connaissant sa valeur initiale et finale, on obtient le résultat final donné par l'algorithme. On compare avec le résultat attendu.  
Ici, on considère  $kb+d=a$

**📌 Représentation - Voir les congruences modulo  $n$**

Si on prend l'habitude de regarder les congruences modulo  $n$  dans un damier (comme lors de la première représentation).  
Alors  $a \equiv b[n]$  ssi le dernier carré de  $a$  et de  $b$  est dans la même colonne. Ici  $15 \equiv 7[4]$ .

$b$



Pour  $a, a', b, b'$  entiers relatifs on a

$$\begin{cases} a \equiv a' [n] \\ b \equiv b' [n] \end{cases} \implies \begin{cases} a + b \equiv a' + b' [n] \\ a \times b \equiv a' \times b' [n] \end{cases}$$

#### Démonstration

Si  $a = a' + kn$ ,  $b = b' + hn$ .

Alors  $a + b = a' + b' + (k + h)n$  et  $a \times b = a'b' + n(a'h + b'k + nhk)$ .

□

#### Truc & Astuce pour le calcul - Réduction modulo $n$

La réduction modulo  $n$  réduit les calculs : les nombres ne dépassent pas la valeur  $n$ .

En revanche, on perd des informations ou bien parfois, on supprime les informations inutiles (à quoi sert de connaître exactement un nombre, alors que seul son dernier chiffre est demandé?)



#### Remarque - Vérifier un calcul

Dans l'art de calculer, nous avons vu l'importance d'avoir des clés de vérification de calcul.

Ainsi d'après la formule précédente, si  $a \equiv a' [n]$ , alors  $a^k \equiv a'^k [n]$ ,

et par linéarité, pour tout polynôme  $P$  :  $P(a) \equiv P(a') [n]$ .

Par exemple, montrer qu'une racine entière  $x$  d'un polynôme  $P = a_0 + a_1X + \dots + a_dX^d \in \mathbb{Z}[X]$  vérifie :  $x|a_0$ .

Il suffit d'écrire :  $P(x) = 0 = a_0 + a_1x + \dots + a_dx^d \equiv a_0 [x]$ .

#### Exercice

Avons-nous l'équivalence  $a \equiv b [n] \iff ca \equiv cb [n]$  ?

Quelle est l'implication. Donner un contre-exemple de l'implication réciproque. Une condition pour l'équivalence ?

#### Correction

On a d'après la proposition précédente : pour tout  $c \in \mathbb{Z}$ ,  $a \equiv b [n] \implies ca \equiv cb [n]$ .

La réciproque est fautive :  $0 \times 1 \equiv 0 \times 2 [3]$ , mais  $1 \not\equiv 2 [3]$ .

Si  $c \wedge n = 1$ , alors  $ca \equiv cb [n] \implies n|c(a - b) \implies n|(a - b)$  (Gauss)  $\implies a \equiv b [n]$ .



#### Remarque - Réduction modulo $p$ , $p \in \mathcal{P}$

Si  $p$  est premier, donc premier avec tous les nombres, pour tout  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $a \wedge p = 1$ , donc d'après le théorème de Bézout il existe  $u, v \in \mathbb{Z}$  tels que  $ua + vp = 1$ , donc modulo  $p$  :  $au \equiv 1 [p]$ .

Ainsi,  $a$  est inversible. Donc  $\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}$  est un corps (tous les éléments sont inversibles, donc régulier).

## 3. Plus Grand Commun Diviseur de deux nombres

### 3.1. PGCD de deux nombres. Définition « naturelle »

Il s'agit du plus grand pour la relation d'ordre classique :  $\leq$ .

#### 🔍 Analyse - Construction du PGCD

Soient  $a$  et  $b$  deux entiers relatifs non nuls.

L'intersection des deux ensembles des diviseurs de  $a$  et de  $b$  :  $\mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b)$  est non vide.

En effet, 1 appartient à ces deux ensembles.

Puis, l'ensemble des diviseurs entiers de  $a$  et de  $b$  :  $\mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b) \cap \mathbb{N}$  est un sous-ensemble de  $\mathbb{N}$ , non vide majorée par  $|a|$  (et/ou  $|b|$ ).

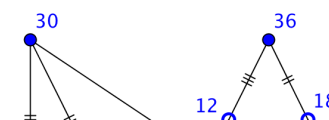
Cet ensemble admet donc un plus grand élément, c'est le plus grand diviseur commun à  $a$  et  $b$ .



#### Pour aller plus loin - Treillis des diviseurs

Il est possible de représenter sous forme de treillis les diviseurs de 30 et 36 et chercher le

PGCD  
C'est le plus grand pour  $a \leq b$ , mais aussi  $a|b$



**Définition - PGCD de  $a$  et  $b$**   
Soient  $a$  et  $b$  deux entiers relatifs non nuls.  
On appelle *PGCD* (Plus Grand Commun Diviseur) de  $a$  et  $b$ , le nombre  
$$PGCD(a, b) = \max(\mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b) \cap \mathbb{N}).$$
  
On le note également  $a \wedge b$ .  
On a clairement  $b \wedge a = a \wedge b = |a| \wedge |b|$ .  
Par convention on pose pour  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $a \wedge 0 = |a|$  (y compris si  $a = 0$ ).

 **Exemple -  $a = 36, b = 30$**   
 $\mathcal{D}(a) = \{-36, -18, -12, -9, -6, -3, -2, -1, 1, 2, 3, 4, 6, 9, 12, 18, 36\}$ .  
 $\mathcal{D}(b) = \{-30, -15, -10, -6, -5, -3, -2, -1, 1, 2, 3, 5, 6, 10, 15, 30\}$ .  
 $\mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b) \cap \mathbb{N} = \{1, 2, 3, 6\}$ ,  
et donc  $PGCD(36, 30) = \max(\mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b) \cap \mathbb{N}) = \max(\{1, 2, 3, 6\}) = 6$

 **Remarque - Divisibilité des nombres de  $\mathcal{D}(30) \cap \mathcal{D}(36)$**   
6, le  $PGCD(36, 30)$  est divisible par tous les éléments de  $\mathcal{D}(30) \cap \mathcal{D}(36)$ .  
Et c'est le seul (avec son associé :  $-6$ )!

 **Remarque - Algorithme des facteurs premiers**  
Plus jeunes, les étudiants exploitaient l'algorithme de la décomposition en facteurs premiers.  
Il s'agit de faire deux listes : celles des facteurs premiers de chacun des deux nombres.  
Puis on multiplie tous ceux qui sont en commun (avec leur multiplicité) pour obtenir le PGCD.  
Tant que nous ne savons pas ce qu'est un nombre premier, cet algorithme attendra...

3.2. Algorithme d'Euclide

Algorithme des divisions successives pour obtenir le PGCD

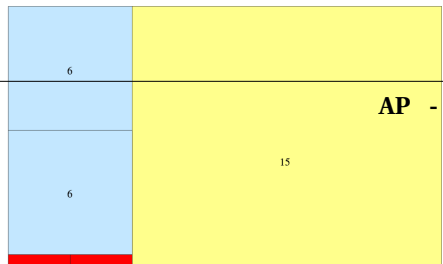
**Lemme - Stabilité par division euclidienne**  
Soit  $(a, b) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*$ .  
Si  $a = bq + r$ , alors  $\mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b) = \mathcal{D}(r) \cap \mathcal{D}(b)$  et donc  $a \wedge b = b \wedge r$ .

**Démonstration**  
Supposons que  $a = bq + r$ .  
Si  $d \in \mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b)$ ,  
 $d|a$  et  $d|b$ , alors  $d|1a - qb = r$ , donc  $d \in \mathcal{D}(r) \cap \mathcal{D}(b)$ .  
Réciproquement, si  $d \in \mathcal{D}(r) \cap \mathcal{D}(b)$ ,  
 $d|r$  et  $d|b$ , alors  $d|qb + 1r = a$ , donc  $d \in \mathcal{D}(b) \cap \mathcal{D}(a)$ .  
Donc  $\mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b) \cap \mathbb{N} = \mathcal{D}(b) \cap \mathcal{D}(r) \cap \mathbb{N}$   
et nécessairement, par égalité des maximum :  $a \wedge b = b \wedge r$  □

 **Heuristique - Algorithme pour obtenir le PGCD de deux nombres**  
La proposition qui donne un algorithme qui exploite une suite de division euclidienne pour trouver le  $PGCD(a, b)$ .  
Il permet également d'obtenir les coefficients de Bézout des nombres  $a$  et  $b$ .  
On notera qu'il s'applique à deux nombres  $a$  et  $b$  vérifiant :  $0 < b < a$ . Toute recherche de  $PGCD(a, b)$  se ramène à ce cas là, en effet :  
— Si  $b = 0$  alors  $PGCD(a, b) = |a|$   
— Si  $b \neq 0$ , notons alors que  $PGCD(a, b) = PGCD(|a|, |b|) = PGCD(|b|, |a|)$ ,  
on peut donc supposer que les deux nombres sont positifs et que le premier est le plus grand.

**Proposition - Algorithme d'Euclide**  
Soient  $a, b \in \mathbb{N}^*$ . Supposons que  $0 < b < a$ . L'algorithme d'Euclide consiste en un succession de division euclidienne :  
— On commence par poser  $r_0 = a$  et  $r_1 = b$ ;  
— ensuite,  $k$  désignant un entier naturel non nul (étape de l'algo-

 **Représentation - Illustration de l'algorithme d'Euclide (Wikipedia)**  
pour  $a = 21$  et  $b = 15$ . On complète les trous par des carrés horizontalement↔verticalement :



rithme),  
 tant que  $r_{k+1} \neq 0$ ,  
 on note  $r_{k+2}$  le reste de la division euclidienne de  $r_k$  par  $r_{k+1}$   
 (on a donc  $r_{k+2} < r_{k+1}$ ).  
 Il existe  $N \in \mathbb{N}^*$  tel que  $r_N = 0$ ,  
 $r_{N-1}$  est alors le dernier reste non nul de la suite  $(r_k)$ , et :  $a \wedge b = r_{N-1}$

**Démonstration**

Il faut démontrer qu'il existe bien  $N$  tel que  $r_N = 0$ .

En fait, à l'issue de l'algorithme, on crée une suite strictement décroissante d'entiers :  $r_0 \geq r_1 > r_2 > \dots \geq 0$ .

Une telle suite est nécessairement nulle à partir d'un certain rang : il existe  $N \in \mathbb{N}^*$  tel que  $r_N = 0$ .  
 (Mieux : ce rang maximal  $N \leq r_0$ ).

Il reste ensuite à appliquer le lemme stabilité par division euclidienne :

$$\begin{aligned}
 PGCD(a, b) &= PGCD(r_0, r_1) = PGCD(r_1, r_2) = \dots = PGCD(r_{N-1}, r_N) \\
 &= PGCD(r_{N-1}, 0) = r_{N-1}
 \end{aligned}$$

□

 **Application -  $PGCD(1542, 58) = 2$** 

On calcule une succession de division euclidienne, le diviseur et le reste de la division euclidienne  $k$  deviennent respectivement le dividende et le diviseur de la division euclidienne  $k+1$  :

$$1542 = 26 \times 58 + 34, \quad 58 = 1 \times 34 + 24, \quad 34 = 1 \times 24 + 10, \quad 24 = 2 \times 10 + 4, \quad 10 = 2 \times 4 + 2, \quad 4 = 2 \times 2 + 0$$

d'où

$$PGCD(1542, 58) = PGCD(58, 34) = PGCD(34, 24) = PGCD(24, 10) = PGCD(10, 4) = PGCD(4, 2) = PGCD(2, 0) = 2.$$

La division euclidienne s'exploite en pratique, c'est-à-dire avec un calcul réel, à savoir-faire (on fait plutôt des divisions que des soustractions). Ou bien

 **Savoir faire - Exploiter la division euclidienne (théorie)**

Si  $f : \mathbb{Z}^2 \rightarrow E$  ( $E$  quelconque) tel que  $f(a, b) = f(b, a \% b)$ , alors  $f(a, b) = f(a \wedge b, 0)$ .

 **Truc & Astuce pour le calcul - Trouver son erreur dans un algorithme d'Euclide**

Une fois l'algorithme terminé, il est important de vérifier que le dernier reste non nul est bien un diviseur de  $a$  et de  $b$ .

Si ce n'est pas le cas, il faut revenir à la ligne de calcul où le reste obtenu n'est pas divisible par le PGCD-candidat.

 **Informatique - Division euclidienne**

On peut écrire l'algorithme d'Euclide sous Python. Remarquons que dans le programme ainsi écrit, on tient compte des cas  $b = 0$  et  $a$  ou  $b$  négatif.

```

1 def alg_eucl(a,b):
2     """pgcd(a,b) par algorithme d'Euclide"""
3     if b==0:
4         return a
5     a1,a2=max(abs(a),abs(b)),min(abs(a),abs(b))
6     ra,rb=a1,a2
7     while rb!=0:
8         rc=div_eucl(ra,rb)[1]
9         ra,rb=rb,rc
10    return (ra)

```

 **Pour aller plus loin - Fractions continues**

L'algorithme d'Euclide a une autre application importante : la décomposition en fractions continues. C'est clairement le cas concernant les fractions comme le montre l'exemple :

$$\frac{1542}{58} = 26 + \frac{1}{1 + \frac{1}{1 + \frac{1}{2 + \frac{1}{2 + \frac{1}{2}}}}}$$

Mais c'est aussi le cas concernant les nombres irrationnels

3.3. Couple de Bézout

Exploitation plus fine de l'algorithme d'Euclide

🔍 Analyse - Exploitation plus approfondie encore de l'algorithme d'Euclide

Lorsqu'on applique l'algorithme d'Euclide, on se trouve avec une suite de relations :

$$r_k = q_k r_{k+1} + r_{k+2} \qquad 0 \leq r_{k+2} < r_{k+1}$$

Avec  $r_0 = a > b$ ,  $r_1 = b > 0$ ,  $r_N = 0$  et  $r_{N-1} = a \wedge b$ .  
On peut alors affirmer (constructivement) qu'il existe  $u_k$  et  $v_k \in \mathbb{Z}$  tels que

$$\forall k \in \mathbb{N} \qquad r_k = u_k a + v_k b$$

On a, en effet :

- $r_0 = a$ , donc  $u_0 = 1$  et  $v_0 = 0$ ,
- $r_1 = b$ , donc  $u_1 = 0$  et  $v_1 = 1$ ,
- si  $r_k = u_k a + v_k b$  et  $r_{k+1} = u_{k+1} a + v_{k+1} b$ , alors

$$r_{k+2} = r_k - q_{k+1} r_{k+1} = (u_k - q_{k+1} u_{k+1}) a + (v_k - q_{k+1} v_{k+1}) b$$

Et en particulier pour  $k = N - 1$  :

$$\exists u, v \in \mathbb{Z} \mid a \wedge b = ua + vb$$

Si  $a < b$ , ou  $a < 0 \dots$ , on applique l'algorithme à  $|a|$  et  $|b|$  et si nécessaire on multiplie  $u$  et  $v$  par  $-1$ .

Théorème - Coefficients de Bézout

Soit  $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$ . Il existe des entiers  $u$  et  $v$  tels que  $au + bv = a \wedge b$ .  
Un tel couple  $(u, v)$  est appelé un couple de coefficients de Bézout de  $a$  et  $b$ .

📖 Histoire - Bézout

Etienne Bézout (1730-1783) est un mathématicien français. Il généralisa l'identité de Bachet, c'est pour-quoi elle lui est couramment attachée.



📖 Histoire - Bachet de Méziriac ou Bézout

Le théorème de Bézout est en fait obtenu pour la première fois par Gaspard Bachet de Méziriac (1581-1638). C'est un mathématicien, poète et traducteur français. Il a en particulier traduit l'arithmetica de Diophante (là où Fermat a écrit l'énoncé de son grand théorème), et est l'auteur de Problèmes plaisants et délectables qui se font par les nombres



🔧 Savoir faire - Pas unicité du couple de Bézout. Les obtenir tous

Il n'y a pas unicité du couple  $(u, v)$  :  
si  $(u_0, v_0)$  est un couple de Bezout, en divisant par  $\delta = a \wedge b$  :  
$$ua + bv = u_0 a + v_0 b \Rightarrow \frac{a}{\delta} (u - u_0) = \frac{b}{\delta} (v_0 - v) \quad \Rightarrow \quad \frac{a}{\delta} \mid (v - v_0) \dots$$

lemme de Gauss

Alors pour tout  $n \in \mathbb{Z}$ ,  $(u_0 + n \frac{b}{\delta}, v_0 - n \frac{a}{\delta})$  en est aussi un .

💻 Informatique - Division euclidienne

En étendant la division euclidienne (elle garde en mémoire les calculs des quotients), on peut obtenir les coefficients de Bézout

```
1 def Bezout(a,b):
2     """pgcd(a,b)+coefficient de Bezout"""
3     if b==0:
4         return (a)
5     a1,a2=max(abs(a),abs(b)),min(abs(a),abs(b))
6     u,uu=1,0
7     v,vv=0,1
8     ra,rb=a1,a2
9     while rb!=0:
10        q,rc=div_eucl(ra,rb)
11        ra,rb=rb,rc
12        u,uu=uu,u-q*uu
13        v,vv=vv,v-q*vv
14    return (ra,u,v)
```

### Truc & Astuce pour le calcul - Obtenir un couple de Bézout

En pratique, il y a deux stratégies.

- Celle plutôt vue en terminale, assez naturelle et peut-être bien ancrée en vous. On trouve  $(u, v)$  en EN REMONTANT l'algorithme d'Euclide.

(à la main, il vaut mieux partir des valeurs numériques, elles n'arrivent qu'en fin d'algorithme).

Par exemple pour 1542 et 58 on a (en remontant les division euclidienne) :

$$\begin{aligned} 2 &= 10 - 2 \times 4 = 10 - 2(24 - 2 \times 10) = -2 \times 24 + 5 \times 10 = -2 \times 24 + 5 \times (34 - 24) \\ &= 5 \times 34 - 7 \times 24 = 5 \times 34 - 7 \times (58 - 34) = -7 \times 58 + 12 \times 34 \\ &= -7 \times 58 + 12 \times (1542 - 26 \times 58) = 12 \times 1542 - 319 \times 58 \end{aligned}$$

Donc  $1542u + 58v = 2$ , avec (par exemple) :  $u = 12$  et  $v = -319$ .

- Celle qui découle ici, avec un tableau à remplir directement :

On rappelle qu'à chaque étape  $k \in \mathbb{N}^*$  :  $r_{k+1} = q_k r_k + q_{k-1}$  et  $(u_k)$  et  $(v_k)$  vérifient la même relation de récurrence  $x_{k+1} = -q_k x_k + x_{k-1}$ .

| $k$ | $r_k$ | $q_k$ | $u_k$ | $v_k$ | $1542 \times u_k + 58 \times v_k = r_k$ |
|-----|-------|-------|-------|-------|-----------------------------------------|
| 0   | 1542  |       | 1     | 0     | 1542                                    |
| 1   | 58    | 26    | 0     | 1     | 58                                      |
| 2   | 34    | 1     | 1     | -26   | 34                                      |
| 3   | 24    | 1     | -1    | 27    | 24                                      |
| 4   | 10    | 2     | 2     | -53   | 10                                      |
| 5   | 4     | 2     | -5    | 133   | 4                                       |
| 6   | 2     | 0     | 12    | -319  | 2                                       |

### Algorithme d'Euclide, arithmétique modulaire et carrelage

#### 🔍 Analyse - Relation de Bézout modulaire

Si on a  $ua + bv = a \wedge b$ , on pourrait passer cette relation modulo  $a$  :

$$bv \equiv a \wedge b[a]$$

Si la relation modulo  $a$  permet de trouver  $a \wedge b$  et  $v$  (et  $u$ ), cela peut valoir le coup de représenter l'algorithme d'Euclide.

#### Exercice

Donner une représentation théorique de la recherche du PGCD de  $a$  et de  $b$ , par algorithme d'Euclide dans un carrelage.

On pourra appliquer la méthode pour donner le PGCD et les coefficients de Bézout pour les couples  $(13, 7)$  et  $(12, 6)$

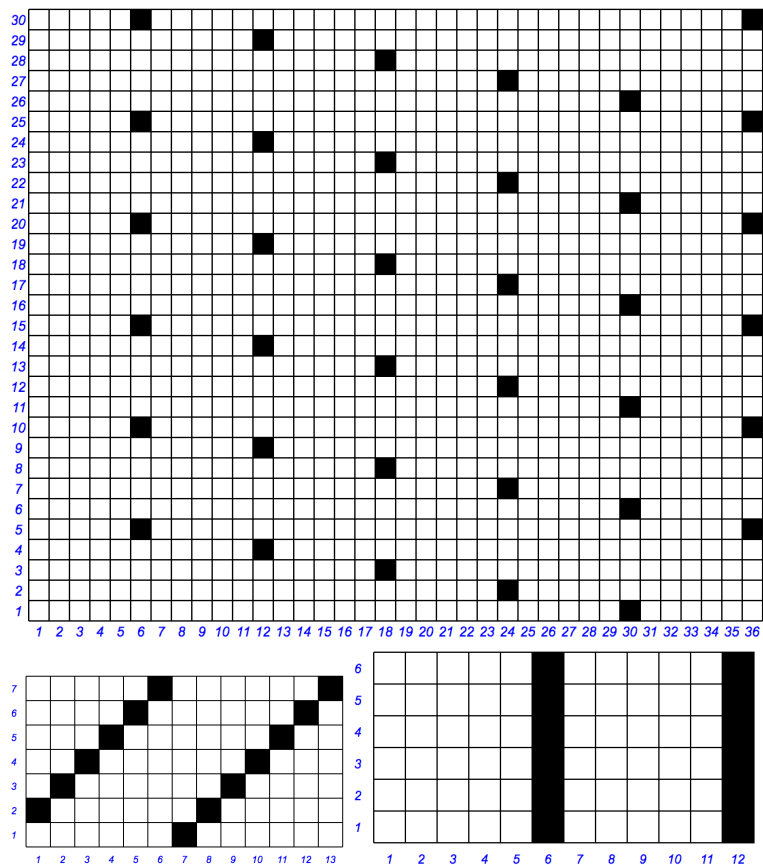
#### Correction

On cherche le PGCD de  $a$  et de  $b$ .

On se place sur un carrelage de taille  $a \times b$  et on repère les carreaux tous les  $b$  déplacements. Ainsi on trouve les restes  $k \times b$  divisé par  $a$ , pour  $k$  de 1 à  $a$ .

Le figure obtenu nous donne des informations. Voici trois exemples avec  $a = 36$  et  $b = 30$  -

$$a = 13 \text{ et } b = 7 \quad \text{et} \quad a = 12 \text{ et } b = 6.$$



Soient  $a$  et  $b \in \mathbb{N}$ .  
Pour tout  $u, v \in \mathbb{Z}$ ,  $ua + vb = c \Rightarrow vb \equiv c[a]$   
et donc la  $v$ -ième case noircie sur le carrelage se trouve en colonne  $c$  (reste de la division).  
Or on sait que  $a \wedge b = \min\{au + bv, u, v \in \mathbb{Z}\}$ .  
Donc le numéro de la colonne ayant la case noircie la plus à gauche indique le PGCD de  $a$  et  $b$ .  
(Il faut montrer que  $\{au + bv, u, v \in \mathbb{Z}\} = \{au + bv, u \in \mathbb{Z}, v \in [1, a]\}$ , mais c'est possible...)  
Puis  $v$ , le facteur devant  $b$ , donne le numéro de la case noircie (c'est la  $v$ -ième case noircie).  
Enfin, si  $ua + bv = c$ , on a  $bv = -ua + c$   
et donc  $-u = q$  est le quotient de la division euclidienne de  $vb$  par  $a$ .  
Or ce quotient est exactement égale à  $\ell$ , le numéro de la ligne  $-1$ . Donc  $u = -q = -(\ell - 1) = 1 - \ell$   
On remarque ainsi que le PGCD des deux nombres  $a$  et  $b$  est toujours égal au numéro de la colonne noircie la plus à gauche. On trouve alors  $u$  et  $v$  en faisant :  
—  $u$  (coefficient de  $a$ ) : est l'opposé du numéro de la colonne de la case noircie indiquant le PGCD +1.  
—  $v$  (coefficient de  $b$ ) : est le numéro de la case noircie, rappelons que l'on va d'abord de gauche à droite, puis de bas en haut.  
Sur le premier exemple, la case noircie la plus à gauche, puis la plus basse se trouve en  $(6, 5)$ . Donc  $36 \wedge 30 = 6$ .  
Puis  $u = -5 + 1 = -4$  et  $v = 5$ , car c'est case noircie est la 5-ième.  
Et en effet :  $-4 \times 36 + 5 \times 30 = -144 + 150 = 6$  On le lit sur le schéma :  
—  $13 \wedge 7 = 1$  et on a  $-1 \times 13 + 2 \times 7 = 1$ .  
—  $12 \wedge 6 = 6$  et on a  $0 \times 12 + 1 \times 6 = 6$ .

3.4. Deux caractérisations essentielles du PGCD

Caractérisation par divisibilité

En fait la définition de plus grand diviseur commun peut s'entendre d'une seconde façon : plus grand pour la relation d'ordre de divisibilité.

 Remarque - Relation binaire

La relation binaire "est un diviseur de", définie par  $a \mathcal{R} b \Leftrightarrow a|b$ , est une relation d'ordre partiel sur  $\mathbb{N}$ .

Pour cette relation d'ordre  $\mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b)$  admet un plus grand élément qui est  $a \wedge b$ .



**Proposition - Caractérisation essentielle du PGCD**

Soit  $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$ .

Alors  $a \wedge b$  est le seul entier naturel dont les diviseurs sont exactement les diviseurs communs à  $a$  et  $b$  :

$$\mathcal{D}(a \wedge b) = \mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b)$$

autre façon de l'écrire :

$$\forall d \in \mathbb{Z}, (d|a \text{ et } d|b) \iff d|a \wedge b$$

**Remarque - Force de cette propriété**

Dans l'équivalence trouvée (ou la double inclusion d'ensemble),

une équivalence est triviale :  $d|a \wedge b \implies d|a \text{ et } d|b$ .

L'usage fréquent que l'on fera donc de cette proposition est :  $d|a \text{ et } d|b \implies d|a \wedge b$ .

**Démonstration**

D'après le lemme de stabilité :

$$\mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b) = \mathcal{D}(b) \cap \mathcal{D}(r) = \dots = \mathcal{D}(r_{N-1}) \cap \mathcal{D}(r_N)$$

(avec les notations de l'algorithme d'Euclide.

Or  $r_{N+1} = 0$ , donc  $r_N$  divise  $r_{N-1}$ , et  $\mathcal{D}(r_{N-1}) \cap \mathcal{D}(r_N) = \mathcal{D}(r_N)$ .

Et comme  $r_N = a \wedge b$ , on en conclue :

$$\mathcal{D}(a \wedge b) = \mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b)$$

En ce qui concerne l'équivalence :

$$d|a \text{ et } d|b \iff d \in \mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b) = \mathcal{D}(a \wedge b) \iff d|a \wedge b.$$

Autre démonstration possible :

Si  $d|a \wedge b$ , alors comme  $a = a'(a \wedge b)$ , alors  $d|a$ , de même  $d|b$ .

Si  $d|a$  et  $d|b$ , alors pour tout  $u, v$ ,  $d|au + bv$ , en particulier avec le couple de Bézout.  $\square$

**Savoir faire - Trouver un PGCD. Exploiter un PGCD.**

On note  $\delta = a \wedge b$ .

Pour trouver le PGCD de  $a$  et  $b$  :

on démontre que si  $m|a$  et  $m|b$ , alors nécessairement  $m|\delta$ .

Puis on cherche  $m$  le plus grand possible.

(si  $m = 1$ ,  $a$  et  $b$  sont premiers entre eux).

Pour exploiter le PGCD de  $a$  et  $b$  :

on exploite le fait que si  $m|\delta$ , alors  $m|a$  et  $m|b$ .

Et on travaille sur cette co-divisibilité.

**Application -  $\lambda a \wedge \lambda b = \lambda(a \wedge b)$** 

1. Soit  $d = a \wedge b$ , alors  $\lambda d|\lambda a$  et  $\lambda d|\lambda b$ . Ainsi  $\lambda d|(\lambda a \wedge \lambda b)$ .

2. Soit  $m$  un diviseur de  $\lambda a$  et de  $\lambda b$ . Alors pour tout  $u, v \in \mathbb{Z}$ ,  $m|u\lambda a + v\lambda b = \lambda(ua + vb)$ .

En particulier  $m|\lambda(a \wedge b)$ .

Ainsi  $\lambda(a \wedge b)$  est un diviseur de  $\lambda a \wedge \lambda b$  (1.), c'est le plus grand (2.).

**Caractérisation par combinaison linéaire****Proposition - Combinaison linéaire**

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$ .

On note  $a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z}$  l'ensemble  $\{au + bv, (u, v) \in \mathbb{Z}\}$  des combinaisons linéaires de  $a$  et  $b$ .

Alors

$$a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z} = (a \wedge b)\mathbb{Z}$$

Démonstration

Notons  $\delta = a \wedge b$ . D'après le proposition de Bézout, il existe  $u_0, v_0 \in \mathbb{Z}$  tels que  $\delta = au_0 + bv_0$ .  
Comme  $\delta|a$  et  $\delta|b$ , alors pour tout  $u, v \in \mathbb{Z}$ ,  $\delta|au + bv$ ,  
donc pour tout  $u, v \in \mathbb{Z}$   $au + bv = \delta w \in \delta\mathbb{Z}$ .  
Ainsi  $a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z} \subset \delta\mathbb{Z}$ .  
Réciproquement, pour tout  $w \in \mathbb{Z}$ ,  $\delta w = a(u_0 w) + b(v_0 w) \in a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z}$ .  
Donc  $\delta\mathbb{Z} \subset a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z} \square$

 **Savoir faire - Combinaisons linéaires (entières)**

Dès que l'on a des combinaisons linéaires d'entiers (on appelle cela un réseau d'entiers), il faut penser que la maille élémentaire est donnée par le PGCD des nombres. C'est par exemple, le cas du problème « monde fictif »

 **Pour aller plus loin**  
**sique**  
La tradition mathématique propose une autre stratégie possible :  
1. on s'intéresse à la maille élémentaire  $\{ua + vb, u, v \in \mathbb{Z}\}$ .  
2. on démontre que la maille élémentaire est  $a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z}$ .  
On appelle alors

4. Entiers premiers entre eux. Factorisation

4.1. Définition et critère de Bézout

**Définition - Couple d'entiers premiers entre eux**  
 $a$  et  $b$  sont dits *premiers entre eux* si  $a \wedge b = 1$ .

On note que pour le théorème suivant, nous avons bien une équivalence :

**Théorème - Théorème (ou identité) de Bézout**  
Soient  $a$  et  $b$  deux entiers relatifs non nuls. Alors  
$$a \wedge b = 1 \iff \exists (u, v) \in \mathbb{Z}^2 \text{ tel que } au + bv = 1$$

Démonstration

On applique la décomposition de Bézout : si  $a \wedge b = 1$  alors  $\exists (u, v) \in \mathbb{Z}^2$  tel que  $au + bv = 1$ .  
Réciproquement si  $au + bv = 1$  alors  $d|a$  et  $d|b \Rightarrow d|au + bv = 1$  donc  $d = 1$ .  $\square$

Comme il est plus simple de travailler avec des nombres premiers entre eux, on exploite souvent le savoir-faire suivant :

 **Savoir faire - Réduction à des entiers premiers entre eux (1)**

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$ . On note  $\delta = a \wedge b$ .  
Alors,  $a = \delta a'$  et  $b = \delta b'$ , avec  $a' \wedge b' = 1$ .  
Puis on travaille avec les  $a'$  et  $b'$

4.2. Lemme de Gauss et décomposition en facteurs relativement premiers

Enoncé

**Théorème - Lemme de Gauss**  
Soient  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ . Alors  
$$(a \wedge b = 1 \text{ et } a|bc) \implies a|c.$$

 **Histoire - Disquisitiones Arithmeticae**  
En 1801, Gauss âgé de 24 ans publie les *Disquisitiones Arithmeticae* (recherches arithmétiques) et révolutionne totalement le genre. Pour la première fois, on pense les nombres à l'aide de l'arithmétique modulaire (congruence - voir fin de chapitre)!



**Démonstration**

Si  $a \wedge b = 1$  alors  $\exists (u, v) \in \mathbb{Z}^2$  tel que  $au + bv = 1$

d'où  $acu + bcv = c$  et  $a|bc \implies a|bcv \implies a|c - acu$ .

Or  $a|acu$  d'où  $a|c = (c - acu) + acu$ .  $\square$

**Facteur relativement premier****Proposition - Facteur relativement premier**

Soient  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ . Alors

$$(a \wedge b = 1 \text{ et } a \wedge c = 1) \implies a \wedge bc = 1 \text{ (réciproque vraie)}$$

$$(a \wedge b = 1, a|c, b|c) \implies ab|c$$

**Démonstration**

D'après l'identité de Bézout il existe  $u, v, u', v'$  tels que  $au + bv = 1$  et  $au' + cv' = 1$ ,

d'où par produit  $a(u(au' + cv')) + a(bu'v) + bcvv' = 1$ ,

ce qui peut s'écrire  $aU + bcV = 1$  avec  $(U, V) \in \mathbb{Z}^2$ ,

et par réciproque de l'identité de Bézout  $a \wedge bc = 1$ .

Pour la seconde implication :  $a|c$  donc  $c = aq$ ;  $b|c = aq$  et  $b \wedge a = 1$

donc  $b|q$ ;  $q = bp$  et  $c = abp$  d'où  $ab|c$ .  $\square$

**Exercice**

On note  $\mathcal{P}_a$ , l'ensemble des nombres premiers avec  $a$  et  $a\mathbb{Z}$ , les multiples de  $a$ .

Ré-écrire les théorèmes de GAUSS avec ces ensembles.

**Correction**

Le lemme de Gauss :  $b \in \mathcal{P}_a, bc \in a\mathbb{Z} \Rightarrow c \in a\mathbb{Z}$ .

Facteur (1) :  $b \in \mathcal{P}_a, c \in \mathcal{P}_a \Rightarrow bc \in \mathcal{P}_a$ .

Facteur (2) :  $b \in \mathcal{P}_a (\Rightarrow a \in \mathcal{P}_b), c \in a\mathbb{Z} \cap b\mathbb{Z} \Rightarrow c \in ab\mathbb{Z}$  ou  $a, b \in \mathcal{D}(c) \Rightarrow ab \in \mathcal{D}(c)$ .

**Plusieurs facteurs (relativement premiers)****Corollaire - Facteurs premiers**

Soient  $a, c, b_1, \dots, b_n$  des entiers relatifs.

$$(\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, a \wedge b_i = 1) \implies a \wedge \prod_{i=1}^n b_i = 1$$

$$(\forall (i, j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2, i \neq j \Rightarrow b_i \wedge b_j = 1 \text{ et } \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, b_i|c) \implies \prod_{i=1}^n b_i | c$$

**Démonstration**

Il suffit de faire une récurrence sur  $n = \text{Card}(\{b_i\})$   $\square$

**Corollaire - Forme irréductible d'un rationnel**

Soit  $r \in \mathbb{Q}$ . Il existe un unique couple  $(p, q) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*$  tel que  $r = \frac{p}{q}$  et tel que  $p$  et  $q$  soient premiers entre eux.

Cette écriture est appelée la forme irréductible de  $r$ .

Les autres écritures fractionnaires sont de la forme  $r = \frac{\lambda p}{\lambda q}$  avec  $\lambda \in \mathbb{Z}^*$ .

Démonstration

- existence :  $r = \frac{a}{b} = \frac{dp}{dq}$  avec  $d = PGCD(a, b)$  et donc  $p \wedge q = 1$ .
- unicité :  $\frac{p}{q} = \frac{p'}{q'}$  avec  $p \wedge q = p' \wedge q' = 1$  implique  $pq' = p'q$  et donc  $p|p'$  (car  $p \wedge q = 1$ ) et  $p'|p$  (car  $p' \wedge q' = 1$ ), d'où  $p = p'$  et  $q = q'$ .

□

5. Généralisation à plusieurs entiers

5.1. PGCD d'un nombre fini d'entiers relatifs

Heuristique - Définition

Au lieu de construire le PGCD de  $k$  nombres en prenant :

$$\delta = \max(\mathcal{D}(a_1) \cap \mathcal{D}(a_2) \cdots \mathcal{D}(a_k) \cap \mathbb{N})$$

nous allons prendre pour définition, une méthode récursive.

On notera ensuite l'extension de la caractéristique vue par la suite :

$$d|a \text{ et } d|b \implies d|\delta$$

Dans ce cas le terme « plus grand » ne doit pas être pris pour la relation d'ordre  $n \leq n$ , mais pour la relation d'ordre  $n|m$ .

 **Pour aller plus loin - Lien PGCD et inf**  
inf  $E$  est le plus grand des minorants de  $E$ .  
—  $\forall x \in E, \inf E \leq x$   
—  $\forall m$  tel que  $\forall x \in E, m \leq x$ , alors  $m \leq \inf E$ .  
 $PGCD(E)$  est le plus grand des diviseurs de  $E$ .  
—  $\forall x \in E, PGCD(E) | x$   
—  $\forall m$  tel que  $\forall x \in E, m | x$ , alors  $m | PGCD(E)$ .  
Ce n'est pas la méthode la plus naturelle (compte-tenu du nom PGCD), mais la plus pratique pour les démonstrations...

Définition - Définition par récurrence

Soient  $k \in \mathbb{N}^*, k \geq 2$ , et  $(a_1, a_2, \dots, a_k) \in \mathbb{Z}^k$ . Alors, on définit récursivement :

$$\bigwedge_{i=1}^k a_i := \left( \bigwedge_{i=1}^{k-1} a_i \right) \wedge a_k$$

L'identité de Bézout se généralise également :

Proposition - Décomposition de Bézout

Soient  $k \in \mathbb{N}^*, k \geq 2$ , et  $(a_1, a_2, \dots, a_k) \in \mathbb{Z}^k$ .

$$\exists (u_1, \dots, u_k) \in \mathbb{Z}^k \quad | \quad \bigwedge_{i=1}^k a_i = \sum_{i=1}^k u_i a_i.$$

Démonstration

Il faut faire une récurrence sur  $k$ .

Notons, pour tout  $k \in \mathbb{N}^*, k \geq 2$  :

- $\mathcal{P}_k$  : « Pour  $(a_1, a_2, \dots, a_k) \in \mathbb{Z}^k, \exists (u_1, \dots, u_k) \in \mathbb{Z}^k | \bigwedge_{i=1}^k a_i = \sum_{i=1}^k u_i a_i$ . »
- $\mathcal{P}_2$  est vraie. C'est le théorème de Bézout vu plus haut.
- Soit  $k \in \mathbb{N}, k \geq 2$ . Supposons que  $\mathcal{P}_k$  est vraie.  
Soient  $(a_1, a_2, \dots, a_k, a_{k+1}) \in \mathbb{Z}^k$ .  
Notons  $\delta_1 = \bigwedge_{i=1}^k a_i$  et  $\delta = \bigwedge_{i=1}^{k+1} a_i$ .  
Par définition de  $\delta, \delta = \delta_1 \wedge a_{k+1}$ .  
D'après l'identité de Bézout, il existe  $u, v \in \mathbb{Z}$  tel que  $\delta = u\delta_1 + va_{k+1}$ .  
Puis on applique  $\mathcal{P}_k$ , à  $(a_1, a_2, \dots, a_k) : \delta_1 = u_1 a_1 + \dots + u_k a_k$ .  
Finalement  $\delta = \sum_{i=1}^{k+1} u'_i a_i$ , avec  $u'_{k+1} = v$  et  $u'_j = u_j + u$  pour  $j \leq k$ .  
Donc  $\mathcal{P}_{k+1}$  est vraie.

Notons qu'on aurait pu commencer à  $k = 1$ , mais le résultat obtenu n'a pas d'intérêt □

Proposition - Avec l'ensemble des diviseurs

Pour tout  $j \in \mathbb{N}_k, \bigwedge_{i=1}^k a_i$  est un diviseur de  $a_j$ .

Mieux :  $\bigwedge_{i=1}^k a_i = \max(\mathcal{D}(a_1) \cap \mathcal{D}(a_2) \cdots \mathcal{D}(a_k) \cap \mathbb{N})$ ,  
au choix pour max : au sens de la relation d'ordre  $|$  ou  $\leq$ .

On a  $\mathcal{D}(\bigwedge_{i=1}^k a_i) = \bigcap_{j=1}^k \mathcal{D}(a_j)$ .

**Démonstration**

On fait la démonstration par récurrence sur  $k$ .

Le résultat est vrai par définition pour  $k = 2$ .

Supposons que le résultat soit vrai pour un nombre  $k \in \mathbb{N}$  et  $k \geq 2$ .

Soit  $a_1, a_2, \dots, a_{k+1} \in \mathbb{N}$ .

Alors par définition du PGCD à deux éléments :  $\bigwedge_{i=1}^{k+1} a_i$  divise  $a_{k+1}$ ,

et  $\bigwedge_{i=1}^{k+1} a_i$  divise  $\bigwedge_{i=1}^k a_i$ .

Mais par récurrence,  $\bigwedge_{i=1}^k a_i$  divise  $a_j$ , pour tout  $j \leq k$

et par transitivité de la divisibilité :  $\bigwedge_{i=1}^{k+1} a_i$  divise donc  $a_j$ , pour tout  $j \leq k$ .

Ce qui permet de montrer l'hérédité.

Cela montre également que  $\bigwedge_{i=1}^k a_i \in \bigcap_{j=1}^k \mathcal{D}(a_j)$ , donc  $\mathcal{D}(\bigwedge_{i=1}^k a_i) \subset \bigcap_{j=1}^k \mathcal{D}(a_j)$ .

Il reste à montrer la maximalité du PGCD.

Soit  $n \in \mathcal{D}(a_1) \cap \mathcal{D}(a_2) \dots \mathcal{D}(a_k) \cap \mathbb{N}$ , alors  $n|a_1, n|a_2, \dots, n|a_k$  et  $n$  est positif.

Donc  $n$  divise toute combinaison linéaire de ces nombres,

et en particulier  $\bigwedge_{i=1}^k a_i$ , d'après la décomposition de Bézout généralisé.

Mais on vient de voir que  $\bigwedge_{i=1}^k a_i \in \mathcal{D}(a_1) \cap \mathcal{D}(a_2) \dots \mathcal{D}(a_k) \cap \mathbb{N}$ , c'est donc bien le plus grand élément pour la divisibilité et pour la relation d'ordre classique.

Et on a également  $\bigcap_{j=1}^k \mathcal{D}(a_j) \subset \mathcal{D}(\bigwedge_{i=1}^k a_i)$  □

**5.2. Deux caractérisation du  $PGCD(a_1, a_2, \dots, a_k)$** 

Réécriture de la propriété précédente :

**Proposition - Critère caractéristique du  $PGCD(a_1, a_2, \dots, a_k)$** 

Soient  $k \in \mathbb{N}^*$ ,  $k \geq 2$ , et  $(a_1, a_2, \dots, a_k) \in \mathbb{Z}^k$ .

$(\bigwedge_{i=1}^k a_i)$  est l'unique entier naturel  $d$  dont les diviseurs sont exactement les diviseurs communs à tous les  $a_i$ , c'est-à-dire tel que

$$\forall n \in \mathbb{Z}, \quad (\forall i \in \llbracket 1, k \rrbracket, n|a_i) \iff n|d.$$

**Démonstration**

Notons  $\delta = \bigwedge_{i=1}^k a_i$ ,

Pour tout  $i \in \mathbb{N}_k$ ,  $\delta \in \mathcal{D}(a_i)$ , i.e.  $\delta|a_i$ .

Si  $m|\delta$ , alors, par transitivité pour tout  $i \in \mathbb{N}_k$ ,  $m|a_i$ ,

Réciproquement, si pour tout  $i \in \mathbb{N}_k$ ,  $m|a_i$ . (On suppose aussi que  $m \geq 1$ )

alors  $m$  divise toute combinaison linéaire entière des  $a_i$ .

$\delta$  est une de ces combinaisons linéaires (Bézout), donc  $m|\delta$ . □

Cela donne bien une caractérisation

**✂ Savoir faire - Démontrer/utiliser le PGCD de  $(a_1, a_2, \dots, a_k)$** 

Tout diviseur du PGCD, divise chaque  $a_i$ .

Toute diviseur de tous les  $a_i$  est un diviseur de leur PGCD.

Et le PGCD est le plus grand de tous les diviseurs au sens de la relation d'ordre de la division (c'est une borne inférieure).

**Proposition - Linéarité absolue**

Le PGCD de  $(xa_1, xa_2, \dots, xa_k)$  est  $x|\bigwedge_{i=1}^k a_i$

**Démonstration**

Notons d'abord qu'il existe  $u_1, \dots, u_k \in \mathbb{Z}$  tel que  $\bigwedge_{i=1}^k a_i = \sum_{i=1}^k u_i a_i$ .

1. Notons que  $|x| \times \bigwedge_{i=1}^k a_i$  est un entier naturel.

2. Puis pour tout  $j \in \mathbb{N}_k$ ,  $\bigwedge_{i=1}^k a_i|a_j$ , donc  $|x| \times \bigwedge_{i=1}^k a_i|xa_j$ .

3. Enfin, si pour tout  $j \in \mathbb{N}_k$ ,  $z|xa_j$ , alors  $z|\sum_{i=1}^k u_i xa_i = x|\sum_{i=1}^k u_i a_i$ , donc  $z||x|\bigwedge_{i=1}^k a_i$ .

(Attention, ce qui compte au point 3., ce sont bien les implications!!).

Donc  $|x| \times \bigwedge_{i=1}^k a_i$  est bien le plus grand des diviseurs communs des  $(xa_i)_{1 \leq i \leq k}$  □

**Proposition - Sous-groupe  $a_1\mathbb{Z} + a_2\mathbb{Z} + \dots + a_k\mathbb{Z}$** 

Soient  $a_1, a_2, \dots, a_k \in \mathbb{N}$ .

Alors  $a_1\mathbb{Z} + a_2\mathbb{Z} + \dots + a_k\mathbb{Z}$  est exactement le sous-groupe de  $(\mathbb{Z}, +)$  :  $(\bigwedge_{i=1}^k a_i)\mathbb{Z}$ .

Autrement écrit, le groupe engendré par  $\{a_1, a_2, \dots, a_k\}$  est le groupe  $(\bigwedge_{i=1}^k a_i)\mathbb{Z}$ .

$$\langle a_1, a_2, \dots, a_k \rangle_{\mathbb{Z}} = \left( \bigwedge_{i=1}^k a_i \right) \mathbb{Z}$$

**Démonstration**

L'addition de sous-groupes est un sous-groupe de  $\mathbb{Z}$ .

Comme  $\delta := \bigwedge_{i=1}^k a_i$  est une combinaison linéaire entière de  $a_1, a_2, \dots, a_k$  (Bézout),

on a donc  $\delta \in a_1\mathbb{Z} + a_2\mathbb{Z} + \dots + a_k\mathbb{Z}$ ,

Par stabilité de groupe :  $\delta\mathbb{Z} \subset a_1\mathbb{Z} + a_2\mathbb{Z} + \dots + a_k\mathbb{Z}$ .

Réciproquement, puisque  $\delta | a_i$ , alors pour tout  $i \in \mathbb{N}_k$ ,  $a_i \in \delta\mathbb{Z}$ .

Par stabilité de groupe :  $a_1\mathbb{Z} + a_2\mathbb{Z} + \dots + a_k\mathbb{Z} \subset \delta\mathbb{Z}$   $\square$

**5.3. Entiers premiers entre eux dans leur ensemble****Définition - Entiers premiers entre eux dans leur ensemble**

Les entiers  $a_1, \dots, a_k$  sont dits *premiers entre eux dans leur ensemble* si leur PGCD vaut 1.

**⚠ Attention - Ne pas confondre « premiers entre eux dans leur ensemble » et « premiers deux à deux »**

Il ne faut pas confondre « premiers entre eux dans leur ensemble » et « premiers deux à deux ».

Par exemple  $a = \dots$ ,  $b = \dots$ ,  $c = \dots$

sont

ne sont pas

Tous les savoir-faire donnés précédemment sur les PGCD se généralisent à plusieurs nombres. Nous ne les ré-écrivons pas mais il faudra savoir y penser. Voici un exemple

**🔧 Savoir faire - Réduction à des entiers premiers entre eux (2)**

Soient  $a_1, a_2, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$ . On note  $\delta = \bigwedge_{i=1}^k a_i$ .

Alors pour tout  $i \in \llbracket 1, k \rrbracket$ ,  $a_i = \delta a'_i$ , avec  $(a'_1, a'_2, \dots, a'_k)$  premiers entre eux dans leur ensemble.

Puis on travaille avec les  $a'_i$

**Proposition - Théorème (identité) de Bézout**

Soient  $a_1, \dots, a_k$  des entiers relatifs. Alors

$$\bigwedge_{i=1}^k a_i = 1 \iff \exists (u_1, \dots, u_k) \in \mathbb{Z}^k \mid \sum_{i=1}^k u_i a_i = 1$$

**Démonstration**

Si  $\bigwedge_{i=1}^k a_i = 1$ , alors d'après la décomposition de Bézout,  $\exists (u_1, \dots, u_k) \in \mathbb{Z}^k \mid \sum_{i=1}^k u_i a_i = \bigwedge_{i=1}^k a_i = 1$ .

Réciproquement, si  $\exists (u_1, \dots, u_k) \in \mathbb{Z}^k \mid \sum_{i=1}^k u_i a_i = 1$ ,

alors si pour tout  $i \in \llbracket 1, k \rrbracket$ ,  $n | a_i$ , on a  $n | \sum_{i=1}^k u_i a_i = 1$ , donc  $n | 1$ , i.e.  $n = 1$ .

Par définition du PGCD :  $\bigwedge_{i=1}^k a_i = 1$   $\square$

Selon que l'on cherche à montrer que des nombres sont premiers entre eux, ou utiliser cette connaissance, on exploite ce l'identité de Bézout de l'une ou l'autre de ces façons :

### ✂ Savoir faire - Exploiter l'identité de Bézout

Pour montrer que  $(a_1, \dots, a_n)$  sont premiers entre eux, ils arrivent, qu'on montre :

$$\exists u_1, u_2, \dots, u_n \in \mathbb{Z} \text{ tels que } \sum_{i=1}^n u_i a_i = 1$$

Quand, on sait que  $(a_1, \dots, a_n)$  sont premiers entre eux, on génère alors

$$u_1, u_2, \dots, u_n \in \mathbb{Z} \text{ tels que } \sum_{i=1}^n u_i a_i = 1 \text{ et on exploite ces } (u_i).$$

## 6. Plus Petit Commun Multiple

### 6.1. Construction

On considère une borne supérieure...

#### 🔍 Analyse - Construction du PPCM

Soient  $a$  et  $b$  deux entiers relatifs non nuls.

$a\mathbb{Z} \cap b\mathbb{Z} \cap \mathbb{N}^*$  est une partie non vide de  $\mathbb{N}^*$ .

En effet, elle contient au moins  $|ab|$ , donc elle admet un plus petit élément non nul.

Ce plus petit élément est le PPCM de  $a$  et  $b$

#### Définition - PPCM de $a$ et de $b$

Soient  $a$  et  $b$  deux entiers relatifs non nuls.

On appelle PPCM (Plus Petit Commun Multiple) de  $a$  et  $b$ , le nombre

$$\text{PPCM}(a, b) = \min(a\mathbb{Z} \cap b\mathbb{Z} \cap \mathbb{N}^*)$$

On le note également  $a \vee b$ .

On a clairement  $b \vee a = a \vee b = |a| \vee |b|$ .

Les deux caractéristiques du PGCD se fusionne en une seule, concernant le PPCM :

#### Proposition - Caractérisation essentielle du PPCM

Soit  $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$ . Alors  $a \vee b$  est le seul entier naturel dont les multiples sont exactement les multiples communs à  $a$  et  $b$

$$a\mathbb{Z} \cap b\mathbb{Z} = (a \vee b)\mathbb{Z}$$

c'est-à-dire tel que

$$\forall m \in \mathbb{Z}, (a|m \text{ et } b|m) \iff a \vee b | m$$

#### Démonstration

Si  $a|m$  et  $b|m$ , alors  $m$  est un multiple commun de  $a$  et de  $b$ .

Il est a priori plus grand que  $a \vee b$ , le plus petit de tous.

La division euclidienne donne :  $m = q(a \vee b) + r$  avec  $r < a \vee b$ .

Donc  $r = m - q(a \vee b)$  et divisible par  $a$  et par  $b$ . C'est un commun multiple de  $a$  et de  $b$ .

Or  $r < a \vee b$ , la seule possibilité est  $r = 0$  et donc  $a \vee b$  divise  $m$ .

Réciproquement, si  $a \vee b$  divise  $m$ .

Alors  $m = a \vee b \times k$ . Mais  $a \vee b = aa' = bb'$

Donc  $m = a(a'k) = b(b'k)$ . Ainsi  $m$  est un multiple de  $a$  et de  $b$ .  $\square$

**✂ Savoir faire - Trouver un PPCM. Exploiter un PPCM.**

On note  $\mu = a \vee b$ .  
 Pour trouver le PPCM,  
 on démontre que si  $a|m$  et  $b|m$ , alors nécessairement  $\mu|m$ .  
 Puis on cherche le  $m$  le plus petit possible.  
 Pour exploiter le PPCM,  
 on exploite le fait que si  $\mu|m$ , alors  $a|m$  et  $b|m$ .  
 Et on travaille sur cette co-divisibilité.

**Proposition - Linéarité**

Soient  $a, b, \lambda \in \mathbb{Z}$ , alors  $\lambda a \vee \lambda b = |\lambda|(a \vee b)$ .

**Démonstration**

Si  $\lambda a|m$ , alors  $\lambda|m$ , donc  $\frac{m}{\lambda} \in \mathbb{Z}$ .

On a donc les équivalentes :

$$\lambda a|m, \lambda b|m \iff a|\frac{m}{\lambda}, b|\frac{m}{\lambda} \iff a \vee b|\frac{m}{\lambda} \iff \lambda(a \vee b)|m$$

On peut identifier, en faisant attention à la positivité :  $\lambda a \vee \lambda b = \lambda(a \vee b)$ .  $\square$

**6.2. Relation PPCM et PGCD****Proposition - Relation PPCM et PGCD**

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$ .

- si  $a \wedge b = 1$  alors  $|ab| = (a \vee b)$ .
- dans le cas général,  $|ab| = (a \wedge b) \times (a \vee b)$ .

**Démonstration**

- $ab$  est un multiple commun à  $a$  et  $b$ .  
 Soit  $n$  un autre multiple commun. Alors  $n = qa$  et  $b|qa$ , donc  $b|q$  et  $ab|n$ .  
 Tous les autres multiples de  $a$  et  $b$ , sont des multiples de  $ab$ .
- Soit  $d = a \wedge b$ ,  $a = da'$ ,  $b = db'$  avec  $a' \wedge b' = 1$ ,  
 d'où  $a' \vee b' = |a'b'|$  et  $a \vee b = da' \vee db' = d(a' \vee b') = |da'b'|$  d'où le résultat.

$\square$

**Remarque - Généralisation à un nombre fini d'entiers**

On peut également généraliser la notion de PPCM à un nombre fini d'entiers relatifs. Il existe un unique entier naturel  $m$  dont les multiples sont exactement les multiples communs à tous les  $a_i$ , c'est-à-dire tel que

$$\forall n \in \mathbb{Z}, (\forall i \in \llbracket 1, k \rrbracket, a_i|n) \iff m|n.$$

On l'appelle PPPCM de  $a_1, a_2, \dots, a_k$  et on le note  $a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k$  ou  $\bigvee_{i=1}^k a_i$ .

**7. Bilan****Synthèse**

- $\rightsquigarrow$  Les nombres entiers relatifs sont les premiers objets reconnus comme mathématiques rencontrés. Ils sont donc comme à la base du sentiment mathématique de tout apprenti mathématicien.
  - $\rightsquigarrow$  Comme un jeu, leur manipulation est ludique. On travaille uniquement avec addition et soustraction, puis multiplication ou division euclidienne (soustractions répétées). Pour deux (voire  $n$ ) nombres quelconques, le commun est le PGCD. C'est comme la plus grosse molécule constitutive de chacun de ces nombres; avec ces deux nombres, il n'est pas possible de dégager des nombres plus fins que cette molécule. De là, de nombreux lemmes, théorèmes découlent dont les essentielles : théorème de Bézout et lemme de Gauss.
- On peut également réfléchir en terme de PPCM.



- ↪ Reprenant une idée fondamentale simple et simplifiante de GAUSS, nous pouvons étudier les nombres entiers réduits modulo  $n$ . La plupart des propriétés arithmétiques se prolongent bien lors de cette réduction : addition et multiplication (pas très bien pour la division, car tous les nombres ne sont pas nécessairement inversibles...).

### Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Montrer que  $b$  divise  $a$
- Truc & Astuce pour le calcul - Réduction modulo  $n$
- Savoir-faire - Exploiter la division euclidienne (théorie)
- Truc & Astuce pour le calcul - Trouver une erreur dans un algorithme d'Euclide
- Savoir-faire - Pas d'unicité du couple de Bézout. Les obtenir tous
- Truc & Astuce pour le calcul - Obtenir un couple de Bézout
- Savoir-faire - Trouver un PGCD. Exploiter un PGCD.
- Savoir-faire - Combinaisons linéaires (entières)
- Savoir-faire - Réduction à des entiers premiers entre eux (1)
- Savoir-faire - Démontrer/utiliser le PGCD de  $(a_1, a_2, \dots, a_k)$
- Savoir-faire - Réduction à des entiers premiers entre eux (2)
- Savoir-faire - Exploiter l'identité de Bézout
- Savoir-faire - Trouver un PPCM. Exploiter un PPCM.

### Notations

|                                                  | Propriétés                                                                                   | Remarques                                                           |
|--------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------|---------------------------------------------------------------------|
| les diviseurs de $a$                             |                                                                                              |                                                                     |
| les multiples de $a$                             |                                                                                              |                                                                     |
| reste (resp.) de la division euclidienne par $b$ | $a = (a // b) \times b + (a \% b)$ avec $a \% b \in [0, b - 1]$                              | Notations Python. Non officielle.                                   |
| $\exists k \in \mathbb{Z}$ tel que $a = b + nk$  | Relation de congruence modulo $n$ (relation d'équivalence)                                   | $\forall a \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}, a \equiv (a \% n) [n]$ |
| $a$ et $b$ (généralisable)                       | $a \wedge b = \max(\mathcal{D}(a) \cap \mathcal{D}(b))$<br>$d a$ et $d b$ ssi $d a \wedge b$ | $a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z} = (a \wedge b)\mathbb{Z}$                |
| $a$ et $b$ (généralisable)                       | $a \vee b = \min(a\mathbb{Z} \cap b\mathbb{Z})$<br>$a m$ et $b m$ ssi $a \vee b m$           | $a\mathbb{Z} \cap b\mathbb{Z} = (a \vee b)\mathbb{Z}$               |
| les nombres premiers avec $a$                    | $b \in \mathcal{P}_a \iff a \wedge b = 1$                                                    | Equivalent à $a \in \mathcal{P}_b$ (symétrie)                       |

### Retour sur les problèmes

67. Oui, on peut tout faire. Sinon, on rajoute le nombre dans les premiers.
68. C'est les congruences.
69. Par exemple, les nombres premiers sont les nombres au premier étage du treillis des diviseurs.  
Le PGCD de deux nombres  $a$  et  $b$  est celui situé le plus haut dans les racines communes de  $a$  et de  $b$ .  
Le PPCM de deux nombres  $a$  et  $b$  est celui situé le plus bas dans les décédants communs de  $a$  et de  $b$ ...
70. Oui cela termine (suite d'entiers naturels, strictement décroissantes).  
On obtient en dernier reste non nul, le PGCD.
71. Avec 3 et 5 euros, on peut obtenir tous les nombres entiers d'euros.  
Avec 6 et 9 euros, on peut obtenir tous les multiples de 3 euros.  
Avec 6, 10 et 15 euros, on peut obtenir tous les nombres entiers d'euros  $(6 + 10 - 15)$ .



# Chapitre 16

## Nombres premiers

### Résumé -

Nous continuons notre plongée dans la reine des mathématiques : l'arithmétique. Euclide s'est particulièrement concentré sur l'ensemble des nombres premiers. C'est le but de ce chapitre.

Nous verrons que cet ensemble reste toujours le graal des mathématiciens.

Ces dernières années, les nombres premiers sont revenus au centre des mathématiques comme le cœur des applications numériques de codes secrets (internet...). Cela nous permettra d'étudier l'énoncé et des applications du petit théorème de Fermat. Nous prendrons le temps de comprendre les idées du plus grand mathématicien toulousain!

Youtube (parodies?) :

— Panpan1963 - Petit théorème de Fermat - <https://www.youtube.com/watch?v=Ei4PMxddm9Q>

— ScienceEtonnante - Les nombres premiers - <https://www.youtube.com/watch?v=R37JHiA-HOg>

### Sommaire

|                                                  |            |
|--------------------------------------------------|------------|
| <b>1. Problèmes</b>                              | <b>320</b> |
| <b>2. Théorèmes d'Euclide</b>                    | <b>320</b> |
| 2.1. Définition                                  | 320        |
| 2.2. Lemmes d'Euclide                            | 320        |
| 2.3. Théorème fondamental                        | 321        |
| <b>3. L'ensemble des nombres premiers</b>        | <b>322</b> |
| 3.1. Ensemble infini                             | 322        |
| 3.2. Crible d'Eratosthène                        | 323        |
| <b>4. Valuation (<math>p</math>-adique)</b>      | <b>323</b> |
| 4.1. Fonction valuation (en base $p$ )           | 323        |
| 4.2. Morphisme (de monoïde)                      | 324        |
| 4.3. Factorisation en produit de premiers        | 324        |
| 4.4. Formule de Legendre                         | 325        |
| <b>5. Garantir que des nombres sont premiers</b> | <b>326</b> |
| 5.1. Motivations                                 | 326        |
| 5.2. Énoncé et applications                      | 327        |
| 5.3. Démonstrations                              | 327        |
| <b>6. Bilan</b>                                  | <b>330</b> |

## 1. Problèmes

### ? Problème 75 - Produit de premiers

Est-ce qu'on peut vraiment tout faire (multiplicativement) qu'avec des nombres premiers?

### ? Problème 76 - Construction du cours

La notion de divisibilité est toujours première dans un cours d'arithmétique d'entiers.

Puis, ici nous avons choisi (selon le programme officielle) un cours sous la forme : PGCD (et PPCM)  $\Rightarrow$  Nombres premiers  $\Rightarrow$  congruence.

Dans son cours, GAUSS avait choisi : congruence  $\Rightarrow$  PGCD (et PPCM)  $\Rightarrow$  Nombres premiers. Quant à EUCLIDE, il commence par les nombres premiers.

Quel est le choix qui vous semble plus naturel? Comment les démonstrations en sont-elles changées?

### ? Problème 77 - Fonctions arithmétiques

Si une fonction  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}$  est un morphisme :  $f(ab) = f(a) \times f(b)$  ou  $f(ab) = f(a) + f(b)$ , que peut-on dire de  $f$ , en particulier concernant son image sur  $\mathcal{P}$ , l'ensemble des nombres premiers qui génèrent  $\mathbb{N}$  par multiplication?

## 2. Théorèmes d'Euclide

### 2.1. Définition

Il ne s'agit plus d'une notion relative comme précédemment ( $a$  et  $b$  sont premiers entre eux). Ici, il s'agit d'une notion absolue.

#### Définition - Nombre premier

Soit  $p \in \mathbb{N}^*$ .

On dit que  $p$  est (un nombre) premier

si  $p \neq 1$  et si les seuls diviseurs de  $p$  dans  $\mathbb{N}$  sont 1 et  $p$ .

On note souvent  $\mathcal{P}$ , l'ensemble des nombres premiers.

Le premier théorème d'Euclide est la version « nombre premier » du lemme de Gauss.

### 2.2. Lemmes d'Euclide

On reconnaît le lemme de Gauss et ses corollaires, mais associés à des nombres premiers.

#### Proposition - Premier théorème d'Euclide

Un nombre premier est premier avec tous les entiers qu'il ne divise pas.

Un nombre premier divise un produit si et seulement si il divise l'un des facteurs.

#### Pour aller plus loin - Nombres premiers

Dans un anneau euclidien (muni d'une division euclidienne), un nombre premier est un nombre qui n'est divisible que par des inversibles de l'anneau : si  $p = a \times b$ , alors  $a$  ou  $b \in A^*$ .

Ici  $\mathbb{Z}^* = \{-1, 1\}$ . Et pour les polynômes, un polynôme premier n'est divisible que par des constantes :  $(\mathbb{K}[X])^* = \mathbb{K}$ , c'est un polynôme irréductible.

Un autre anneau euclidien bien connu est  $\mathbb{Z}[i] = \{a + ib \mid a, b \in \mathbb{Z}\}$ , l'anneau des entiers de GAUSS.

**Démonstration**

Soit  $p$  un nombre premier et  $a \in \mathbb{Z}$ .

Notons  $\delta = p \wedge a$ . Alors  $\delta | p$ , donc  $\delta = 1$  ou  $p$ .

Si  $\delta = p$ , alors  $p | a$ .

Et si  $\delta = 1$ , alors  $a$  et  $p$  sont premiers entre eux.

Supposons  $p | a \times b$ .

Ou bien  $p | a$ ,

ou bien  $p$  ne divise pas  $a$ , alors  $p \wedge a = 1$  et d'après le lemme de Gauss  $p | b$ .  $\square$

L'intérêt des nombres premiers est d'être des briques élémentaires multiplicatives de  $\mathbb{Z}$ , on ne peut la couper en deux.

La remarque suivante est un savoir-faire, puisqu'elle donne un truc de manipulation de nombres premiers. Mais c'est aussi un ATTENTION, car il y est associée une erreur fréquente, dans le cas de nombres non premiers.

**✂ Savoir faire - Trouver un facteur premier avec un nombre premier**

Soit  $p \in \mathcal{P}$  tel que  $p | ab$  alors  $p$  divise  $a$  ou  $p$  divise  $b$ .

Ce n'est pas le cas de  $p = 12$  qui divise  $6 \times 4$  avec  $a = 6$  et  $b = 4$ , par exemple

**Théorème -**

Tout entier naturel  $n \geq 2$  possède au moins un diviseur premier.

**Démonstration**

Soit  $n \geq 2$ .

L'ensemble  $\mathcal{D}(n) \cap \mathbb{N} = \{d \in \mathbb{N}; d | n, d \geq 2\}$  est une partie non vide de  $\mathbb{N}$ ,

donc admet un plus petit élément  $p \geq 2$ .

Or si  $k \geq 2$  est tel que  $k | p$  alors  $k | n$  d'où  $k \geq p$  et finalement  $k = p$  donc  $p$  est premier.  $\square$

**Corollaire - Critère de primalité entre deux entiers**

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$ .

Alors  $a$  et  $b$  sont premiers entre eux si et seulement s'ils n'ont aucun diviseur premier en commun.

**Démonstration**

On raisonne en contraposée. Le théorème est équivalent à :

$a \wedge b \neq 1$  si et seulement si  $\exists p$ , premier tel que  $p | a$  et  $p | b$ .

Cette équivalence est vraie en prenant  $p$ , un facteur premier de  $a \wedge b$ .

(c'est possible d'après le théorème)  $\square$

**✦ Pour aller plus loin - Idéaux premiers**

On retrouve aussi la même notion dans la définition des idéaux premiers d'un anneau intègre (vu en seconde année).

De même un groupe simple est un groupe qui ne peut se décomposer en produit de sous-groupes (distingués). La décomposition d'un groupe en produit de sous-groupe simple suit à la même philosophie...

**2.3. Théorème fondamental**

Puis le théorème fondamental de l'arithmétique :

**Théorème - Décomposition en produit de facteurs premiers**

Soit  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq 2$ .

Alors il existe  $r \in \mathbb{N}$ ,  $p_1, p_2, \dots, p_r$ ,  $r$  nombres premiers et  $\alpha_1, \dots, \alpha_r \in \mathbb{N}^*$  tel que

$$n = \prod_{i=1}^r p_i^{\alpha_i}$$

Cette écriture est unique.

Démonstration

On démontre d'abord l'existence (récurrence) de la décomposition puis son unicité.

- Posons, pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq 2$ ,  $\mathcal{H}_n$  : « tout entier compris entre 2 et  $n$  admet une telle décomposition. »
- $\mathcal{H}_2$  est vraie car 2 est premier.
- supposons  $\mathcal{H}_n$  vraie pour un certain  $n \geq 2$ .
  - au rang  $n + 1$  : si  $n + 1$  est premier, c'est fini,
  - sinon  $n + 1 = pq$  avec  $p$  premier et  $2 \leq q \leq n$  et on applique  $\mathcal{H}_n$  à  $q$ .
- Si

$$n = \prod_{i=1}^r p_i^{\alpha_i} = \prod_{j=1}^s p_j^{\beta_j}$$

alors pour tout  $i$   $p_i | n$  d'où il existe  $j$  tel que  $p_i | q_j$  ( $p_i$  premier) soit  $p_i = q_j$  ( $q_j$  premier), donc en fait on a les mêmes polynômes irréductibles dans les deux décompositions. Reste à prouver que les puissances sont les mêmes.

Supposons pour un  $i$  que l'on ait alors  $\alpha_i > \beta_i$ , en simplifiant par  $p_i^{\beta_i}$  on a

$$p_i^{\alpha_i - \beta_i} \prod_{k \neq i} p_k^{\alpha_k} = \prod_{k \neq i} p_k^{\beta_k}$$

d'où  $p_i | \prod_{k \neq i} p_k^{\beta_k}$  ce qui est absurde car  $p_i$  premier et  $p_i \wedge p_k = 1$  pour  $k \neq i$ . D'où  $\alpha_i = \beta_i$ .

□

3. L'ensemble des nombres premiers

3.1. Ensemble infini

Proposition - Théorème d'Euclide

L'ensemble des nombres premiers, noté  $\mathcal{P}$  (parfois  $\mathbb{P}$ ) est infini.

Démonstration

Par l'absurde :  
Supposons qu'il n'y ait qu'un nombre fini de nombres premiers  $p_1 < p_2 < \dots < p_n$  (ordonné).  
Posons  $N = p_1 p_2 \dots p_n + 1$ .  
On a  $N \geq 2$  donc  $N$  possède un diviseur premier  $p$ , et il existe  $j$  tel que  $p = p_j$   
alors  $p | p_1 p_2 \dots p_n$  et  $p | N$  donc  $p | N - p_1 p_2 \dots p_n = 1$  et  $p = 1$ , ce qui est impossible.  
Donc l'ensemble des nombres premiers est infini. □

Cet ensemble mystérieux représente une sorte de graal du mathématicien.

Remarque - Ensemble dénombrable

Comme tout ensemble inclus dans  $\mathbb{N}$  et infini,  $\mathcal{P}$  est dénombrable, c'est-à-dire il existe une bijection de  $\mathbb{N}$  dans  $\mathcal{P}$ . Et cela signifie qu'on peut donc écrire  $\mathcal{P} = \{p_1, p_2, \dots, p_r, \dots\}$ , où  $p_1 = 2$  est le premier des nombres premiers,  $p_2 = 3$ ,  $p_3 = 5 \dots$ ,  $p_r$  est le  $r$ -ième nombre premier.

Proposition - Enumération des nombres premiers

Il existe une bijection  $\rho : \mathbb{N}^* \rightarrow \mathcal{P}$ ,  $i \mapsto p_i$ , le  $i$ -ième nombre premier

Exercice

Que vaut  $p_{10}$  ?

Correction

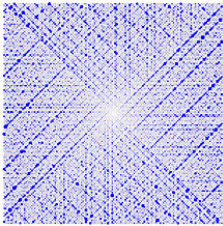
On n'a pas d'autre option que de faire la liste des 20 premiers nombres premiers.  
 $p_1 = 2$ ,  $p_2 = 3$ ,  $p_3 = 5$ ,  $p_4 = 7$ ,  $p_5 = 11$ ,  $p_6 = 13$ ,  $p_7 = 17$ ,  $p_8 = 19$ ,  $p_9 = 23$  et  $p_{10} = 29$

Démonstration

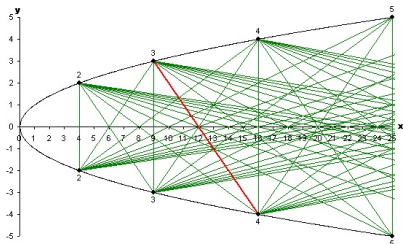
On construit par récurrence une suite d'ensembles  $\mathbb{P}_i$  et une suite d'éléments  $(p_i)$  où  $p_i \in \mathbb{P}_i$  :  
— Au rang 1 :  $\mathbb{P}_1 = \mathcal{P}$  et  $p_1 = \rho(1) = \min \mathbb{P}_1$ , on a bien  $p_1 \in \mathbb{P}_1$   
— On suppose qu'au rang  $n$ ,  $\mathbb{P}_n$  et  $p_n$  sont bien définies (avec  $p_n \in \mathbb{P}_n$ ).  
On définit alors  $\mathbb{P}_{n+1} = \mathbb{P}_n \setminus \{p_n\}$  et  $p_{n+1} = \rho(n+1) = \min \mathbb{P}_{n+1}$ .  
On a bien  $p_{n+1} \in \mathbb{P}_{n+1}$

La construction ne s'épuise pas car  $\mathcal{P}$  est infini, et qu'à chaque étape,  $\mathcal{P}_n$  reste infini. □

Représentation - Deux visions de  $\mathcal{P}$   
Sans commentaires :  
Spirale d'Ulam :



Crible de Matiyasevich



### 3.2. Crible d'Eratosthène

#### Informatique - Crible d'Eratosthène

Pour obtenir la liste des nombres premiers, nous n'avons pas trouvé beaucoup mieux que le crible d'Eratosthène (3-ième siècle avant J-C).

Il s'agit d'écrire la liste des entiers de 1 à  $n$ . Puis d'enlever les multiples des nombres qui restent. Une fois terminée (deux boucles), il ne reste que la liste des nombres premiers plus petit que  $n$ .

```

1 def Eratosthene(n):
2     """Crible d'Erathostene adapte"""
3     L=[1]*n
4     for k in range(2,n):
5         if L[k]==1 :
6             h=2*k
7             while h<n :
8                 L[h]=0
9                 h=h+k
10    P=[]
11    for k in range(1,n):
12        if L[k]==1 :
13            P=P+[k]
14    return (P)

```

#### Remarque - Conjectures

L'ensemble  $\mathcal{P}$  est infini, mais une question résiste : contient-il une infinité de nombres premiers jumeaux?

On dit que  $(p, p+2)$  est un couple de nombres premiers jumeaux si ils sont tous les deux premiers. Par exemple (3,5) ou (11,13) sont des nombres premiers jumeaux.

Ben Green(1977-) et Terence Tao (1975-) ont démontré ce qui est désormais connu sous le nom de théorème de Green-Tao (pré-publié en 2004 et publié en 2008). Ce théorème établit qu'il existe des progressions arithmétiques de nombres premiers arbitrairement longues.

Un résultat culturel (mais pas nécessairement à retenir)

#### **Théorème - Hadamard - De la Vallée Poussin (1896)**

Notons  $\pi(n)$ , le nombre de nombres premiers plus petit que  $n$ . Alors

$$\pi(n) \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \frac{n}{\ln n}$$

Le livre Merveilleux nombres premiers de Jean-Paul Delahaye donne une foule d'informations et d'anecdotes concernant les nombres premiers (par exemple : l'histoire des jumeaux John et Michael qui voient les nombres premiers...).

#### Exercice

En exploitant le théorème de Hadamard-De la vallée Poussin, donner une valeur approchée du 1000 nombre premiers (i.e. de  $p_{1000}$ )

#### Correction

On a  $\pi(p_{1000})$  qui est le nombre de nombres premiers plus petit que  $p_{1000}$ , par construction, il y en a exactement 1000.

Donc si  $n = p_{1000}$ , on a  $\frac{n}{\ln n} \equiv 1000$ .

Il faut inverser la fonction  $n \mapsto \frac{n}{\ln n}$ . Ce qui est difficile.

Nécessairement,  $n \geq 1000$ , on peut penser que si  $n = 1000a$ , on a  $\ln n = \ln 1000 + \ln a$  et donc

$$\frac{1000a}{\ln 1000 + \ln a} = 1000 \Rightarrow \frac{a}{\ln 1000 + \ln a} \approx 1 \Rightarrow a \approx \ln 1000 = 6,90775$$

Donc  $n \approx 6900$

#### Histoire - Conjecture de Riemann

Parmi les problèmes qui résistent aux mathématiciens, ce trouve la fameuse conjecture de Riemann. Elle concerne directement les nombres premiers même si elle s'énonce avec des nombres complexes. L'esthétisme de cette conjecture réside en partie dans le lien miraculeux entre l'arithmétique à l'ensemble des fonctions de la variable complexe. L'énoncé est :

Les zéros non triviaux de la fonction

$$\zeta : \begin{matrix} \mathbb{C} & \rightarrow & \mathbb{C} \\ s & \rightarrow & \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{1}{n^s} \end{matrix}$$

ont une partie réelle exactement égale à  $\frac{1}{2}$ .

A lire : la symphonie des nombres premiers de Marcus du Sautoy

## 4. Valuation ( $p$ -adique)

### 4.1. Fonction valuation (en base $p$ )

Définition - Valuation p-adique

Soit  $p$  un nombre premier. Pour  $n \in \mathbb{N}$ , on appelle *valuation p-adique* de  $n$  le plus grand entier  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $p^k$  divise  $n$ . On le note  $v_p(n)$ .  
Donc pour  $p$  premier,  $p|n \Leftrightarrow v_p(n) \geq 1$ .

On a les caractérisations suivantes, qu'il faut savoir exploiter comme savoir-faire :

 **Savoir faire - Caractérisations de  $v_p(a)$ .**

$p^h|a$

$p^h q = a \text{ et } p \wedge q = 1$

$\iff v_p(a) \geq h.$   
 $\iff v_p(a) = h.$

Démonstration

- $v_p(a) = \max\{h \mid p^h|a\}$  et ainsi  $\{h \mid p^h|a\} = \llbracket 0, v_p(a) \rrbracket$ .  
Donc  $p^h|a \iff h \in \llbracket 0, v_p(a) \rrbracket \iff h \leq v_p(a)$ .
- Si  $p^h \times q = a$ , alors  $p^h|a$ , et donc  $h \leq v_p(a)$ .  
Notons  $r = v_p(a) - h \in \mathbb{N}$ , on a donc  $p^h p^r = p^{v_p(a)}|a = p^h q$  donc  $p^r|q$ .  
Or  $p \wedge q = 1$  donc  $p^r \wedge q = 1$  et donc  $p^r = 1$ , donc  $r = 0$  et  $h = v_p(a)$ .  
Réciproquement, si  $v_p(a) = h$ , alors  $p^h|a$ . On note  $q \in \mathbb{N}$  tel que  $p^h q = a$ .  
Soit  $\delta = p \wedge q$ , alors  $\delta|p$ , et  $p$  premier, donc  $\delta = 1$  ou  $\delta = p$ .  
Si  $\delta = p$ , alors  $p|q$  et donc  $p^{h+1}|a$ , impossible. Donc  $\delta = 1$ .  $\square$

Exercice

Montrer que  $v_p(pb) = 1 + v_p(b)$

Correction

$p^{v_p(pb)}|pb \Rightarrow p^{v_p(b)-1}|b \Rightarrow v_p(b) \geq v_p(pb) - 1$   
 $p^{v_p(b)}|b \Rightarrow p^{v_p(b)+1}|pb \Rightarrow v_p(pb) \geq v_p(b) + 1.$   
Par double inégalité :  $v_p(b) = v_p(pb) - 1$ .

 **Remarque - Réécriture du théorème fondamentale de l'arithmétique**

Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$n = \prod_{i=1}^{+\infty} p_i^{v_{p_i}(n)} = \prod_{p \in \mathcal{P}} p^{v_p(n)}$$

le produit en réalité, nécessairement (à support) fini puisqu'à partir d'un certain rang,  $v_{p_k}(n) = 0$ .

4.2. Morphisme (de monoïde)

Proposition - Valuation, fonction logarithmique

Pour tout  $a, b \in \mathbb{Z}$  et  $p \in \mathcal{P}$ ,  $v_p(a \times b) = v_p(a) + v_p(b)$

Démonstration

Si on décompose  $a$  et  $b$  :  $a = p^{v_p(a)} q$  et  $b = p^{v_p(b)} r$  avec  $q \wedge p = 1$  et  $r \wedge p = 1$ .  
Donc  $ab = p^{v_p(a)+v_p(b)} qr$ .  
Et comme d'après le lemme de Gauss :  $p \wedge qr = 1$ , on a donc  $v_p(ab) = v_p(a) + v_p(b)$ .  $\square$

4.3. Factorisation en produit de premiers

Proposition - Liste des diviseurs

Soient  $a, b \in \mathbb{N}$  non nuls. Si

$$a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_k^{\alpha_k} \text{ et } b = p_1^{\beta_1} p_2^{\beta_2} \dots p_k^{\beta_k}$$

où les  $p_i$  sont des nombres premiers distincts deux à deux,  $\alpha_i, \beta_i \in \mathbb{N}$  (éventuellement nuls), alors

$$a|b \iff \forall i \in \llbracket 1, k \rrbracket, \alpha_i \leq \beta_i$$



$$a \wedge b = \text{PGCD}(a, b) = \prod_{i=1}^k p_i^{\min(\alpha_i, \beta_i)}$$

$$a \vee b = \text{PPCM}(a, b) = \prod_{i=1}^k p_i^{\max(\alpha_i, \beta_i)}$$

Ce qui peut aussi s'écrire :

#### Corollaire - Liste des diviseurs, avec la valuation

$$a|b \iff \forall p \text{ premier}, v_p(a) \leq v_p(b)$$

$\forall p \text{ premier}, v_p(a \wedge b) = \min(v_p(a), v_p(b))$  et  $v_p(a \vee b) = \max(v_p(a), v_p(b))$

$$a \wedge b = \prod_{p \in \mathcal{P}} p^{\min(v_p(a), v_p(b))} \quad a \vee b = \prod_{p \in \mathcal{P}} p^{\max(v_p(a), v_p(b))}$$

Cette dernière formule se généralisant sans difficulté au cas de  $k$  entiers distincts.

#### Application - Algorithme de recherche du PGCD

On retrouve un algorithme bien connu pour réduire les fractions (simplifier par le PGCD) :

il suffit de chercher la liste des facteurs premiers du numérateur et dénominateur. . .

#### Démonstration

Si  $a$  divise  $b$ , alors  $p_i^{\alpha_i}$  divise  $b$  et donc  $\alpha_i \leq \beta_i$ .

La réciproque est trivial, avec  $c = p_1^{\beta_1 - \alpha_1} p_2^{\beta_2 - \alpha_2} \dots p_k^{\beta_k - \alpha_k}$ , on a  $a \times c = b$ . Supposons que  $d|a$ , et  $d|b$ ,

alors  $d = p_1^{\delta_1} p_2^{\delta_2} \dots p_k^{\delta_k}$ , avec  $\delta_k \leq \alpha_k$ .  
de même  $\delta_k \leq \beta_k$ . Donc  $\delta_k \leq \min(\alpha_k, \beta_k)$ .

C'est le cas pour  $d = a \wedge b$ .

Par ailleurs :  $\prod_{i=1}^k p_i^{\min(\alpha_i, \beta_i)}$  divise  $a$  et  $b$ , donc divise  $a \wedge b$ .

On peut donc assimiler :  $a \wedge b = \prod_{i=1}^k p_i^{\min(\alpha_i, \beta_i)}$ . La démonstration pour le PPCM est laissé en exercice.  $\square$

#### Exercice

Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . Donner une expression de  $\text{card} \mathcal{D}(n)$ , utilisant les valuations  $v_p(n)$

#### Correction

D'après la proposition :  $m|n \iff \forall p, \text{premier } v_p(m) \leq v_p(n)$ .

Il y a donc pour chacun de ces facteurs  $p$  tel que  $p|n$ ,  $v_p(n) + 1$  choix possibles (de 0 à  $v_p(n)$ ).

Puis d'après le principe de décomposition, il faut tenir compte du produit de ces nombres. Ainsi

$$\text{card} \mathcal{D}(n) = \prod_{p|n} (v_p(n) + 1)$$

### 4.4. Formule de Legendre

On termine par un exercice

#### Exercice

Soit  $p$  un nombre premier.

Montrer que  $v_p(n!) = \sum_{k=1}^{+\infty} \left\lfloor \frac{n}{p^k} \right\rfloor$  (la somme étant en réalité finie).

On pourra s'intéresser aux ensembles  $N_a = \{k \in \mathbb{N}_n \mid p^a | k\}$ .

#### Correction

Par morphisme :  $v_p(n!) = \sum_{k=1}^n v_p(k)$ . Considérons  $N_a = \{k \in \mathbb{N}_n \mid p^a | k\}$ . Cet ensemble se décrit facilement :

$$N_a = \{p^a, 2p^a, 3p^a, \dots, r_a p^a\}$$

où  $r_a p^a \leq n$  et  $(r_a + 1)p^a > n$ , donc  $r_a = \left\lfloor \frac{n}{p^a} \right\rfloor = \text{card} N_a$ .

Notons maintenant  $M_a = \{k \in \mathbb{N}_n \mid v_p(k) = a\}$ .

On a  $k \in M_a \iff k \in N_a$  et  $k \notin N_{a+1}$ .

Donc comme  $N_{a+1} \subset N_a$ , on a exactement :  $N_a = M_a \cup N_{a+1}$ .

Ainsi, en terme de cardinal :  $\text{card}(M_a) = \text{card}(N_a) - \text{card}(N_{a+1})$ .

Enfin, tous les nombres plus petit que  $n$  ont une et une seule valuation  $p$ -adique,

$$\mathbb{N}_n = \bigsqcup_{a \in \mathbb{N}} M_a \quad (\text{réunion finie})$$

On note  $s$ , la plus grande puissance de  $p$  qui divise un nombre plus petit que  $n$  : donc  $p^s \leq n < p^{s+1}$ , i.e.  $s = \lfloor \frac{\ln n}{\ln p} \rfloor$  Ainsi (par sommation par paquets) :

$$\begin{aligned} v_p(n!) &= \sum_{k \in \mathbb{N}_n} v_p(k) = \sum_{a=0}^s \left( \sum_{k \in M_a} v_p(k) \right) = \sum_{a=0}^s \left( a \sum_{k \in M_a} 1 \right) = \sum_{a=0}^s (a \operatorname{card}(M_a)) \\ &= \sum_{a=1}^s a (\operatorname{card}(N_a) - \operatorname{card}(N_{a+1})) = \sum_{a=1}^s a \operatorname{card}(N_a) - \sum_{a=0}^s a \operatorname{card}(N_{a+1}) \\ &= \sum_{a=1}^s a \operatorname{card}(N_a) - \sum_{a=1}^{s+1} (a-1) \operatorname{card}(N_a) = \sum_{a=1}^s (a - (a-1)) \operatorname{card}(N_a) + s \operatorname{card}(N_{s+1}) \\ &= \sum_{a=1}^s \operatorname{card}(N_a) + 0 = \sum_{a=1}^s \left\lfloor \frac{n}{p^a} \right\rfloor \end{aligned}$$

5. Garantir que des nombres sont premiers

5.1. Motivations

Heuristique - Décomposable vs. décomposition

L'analyse de la primalité éventuelle d'un nombre  $n$  entier peut déboucher sur quatre questions de complexités différentes :

- 1. Prouver que  $n$  n'est pas premier
- 2. Si  $n$  n'est pas premier, le décomposer
- 3. Garantir, avec un risque d'erreur faible que  $n$  est premier
- 4. Certifier que  $n$  est premier

Cela semble comparable, mais le petit théorème de Fermat permet de répondre « aisément » aux questions 1 et 3. Les deux autres questions qui semblent équivalentes sont bien plus compliquées...

Remarque - Obtenir des nombres premiers

L'arithmétique et avec la géométrie la plus vieille branche des mathématiques. Pendant deux millénaires, on s'y intéresse « pour le plaisir ». Mais avec le renouveau de l'algorithmique et la développement exponentielle des ordinateurs, se sont développés deux branches :

- la cryptanalyse
- les codes correcteurs.

Dans ces disciplines, on a très largement besoin de grands nombres premiers. C'est le cas du codage RSA, grand consommateur de nombres premiers qui permet de coder et décoder les messages numérisés (internet, banque...). Il faut trouver des nombres premiers, savoir les reconnaître. Peut-on faire mieux qu'avec le simple crible d'Eratosthène?

Analyse - Et pour Fermat?

Pierre de Fermat était fasciné par la proposition de Diophante :

« si  $s(n) = 1 + 2 + \dots + 2^{n-1}$  est un nombre premier, alors  $2^{n-1} s(n)$  est un nombre parfait »

Or  $s(n) = 2^n - 1$ . Il fallait savoir si ce nombre est premier. Les nombres premiers de cette forme sont appelés les nombres de Mersenne.

En 1640, Frénicle de Bessy défie Fermat et lui demande de trouver un nombre parfait de 20 chiffres environ.

Pour Fermat, il s'agit de trouver un nombre parfait compris entre  $10^{20}$  et  $10^{22}$ , et donc un nombre premier  $s(n) = 2^n - 1$  avec  $10^{20} < 2^{n-1} (2^n - 1) < 10^{22}$ .

Donc  $10^{20} < 2^{2n-1} - 2^{n-1} < 10^{22}$ .

Or on sait qu'approximativement  $2^{10} = 10^3$ .

Cela donne donc  $10^{20} = 10^{36} \times 100 \approx 2^{60} \times 100 > 2^{66}$  et  $10^{22} = 10^{37} \times 10 < 2^{74}$ .

Comme le premier ordre est donné par  $2^{2n-1}$ , on trouve  $66 < 2n - 1 < 74$ ,  $33,5 < n < 37,5$ .

Et donc :  $34 \leq n \leq 37$ . Il y a 4 nombres  $2^n - 1$  avec  $n \in \{34, 35, 36, 37\}$  et il faut savoir s'ils sont premiers.

Remarquons d'abord que si  $n = ab$  n'est pas premier, par télescopage :

$$2^{ab} - 1 = 2^{ab} - 1^b = (2^a - 1) \sum_{k=0}^{b-1} 2^{ak}$$

Ainsi, le seul possible serait  $2^{37} - 1$ .

Pour aller plus loin - Plus grand nombre premier connu (janvier 2016)

C'est un nombre de Mersenne :  $2^{74\,207\,281} - 1$ , il contient plus de 22 millions de chiffres.

Fermat affirme qu'il n'est pas premier! Comment s'y est-il pris?

## 5.2. Énoncé et applications

### Théorème - Petit théorème de Fermat (1640)

Pour  $p$  premier et  $n \in \mathbb{Z}$ , on a  $n^p \equiv n[p]$ .

Si  $n \wedge p = 1$  (i.e.  $p$  ne divise pas  $n$ ), alors  $n^{p-1} \equiv 1[p]$

### Histoire - Nombres parfaits

Depuis l'antiquité, de nombreux mathématiciens se sont intéressés aux nombres parfaits. Ce sont les nombres égaux à la somme de leurs diviseurs stricts (sans eux-mêmes).

Ainsi  $6 = 1 + 2 + 3$  est parfait. C'est aussi le cas de 28 ou 496...

### Savoir faire - Exploiter le petit théorème de Fermat

Il y a deux façons d'exploiter ce théorème pour un nombre  $N$  :

- Trouver une factorisation (plus exactement un facteur premier) du nombre  $N$  de la forme  $a^n - 1$  (voir l'application qui suit)
- Montrer que le nombre  $N$  est probablement premier; dans ce cas  $N$  joue le rôle de  $p$  (voir la remarque : nombre de Carmichael)

### Application - $2^{37} - 1$ est-il premier?

Ici, on applique le théorème de Fermat avec  $n = 2$  et  $p$ , un diviseur premier (s'il existe) de  $N = 2^{37} - 1$ .

On a donc

- $p | N = 2^{37} - 1$ ,
- mais aussi  $p | 2^{p-1} - 1$  ( $p \neq 2$ , donc  $2 \wedge p = 1$ ).

Alors Fermat affirme que  $37 | p - 1$ .

En effet, on considère le PGCD de 37 et  $p - 1$  :  $r = 37 \wedge (p - 1)$ .

Comme 37 est un nombre premier, alors  $r = 37$  ou  $r = 1$ .

On applique l'identité de Bézout (modulo  $p$ ) :

$$2^r \equiv 2^{37u + v(p-1)} \equiv (2^{37})^u \times (2^{p-1})^v \equiv 1[p]$$

L'hypothèse  $r = 1$  est impossible :  $2^1 = 2 \not\equiv 1[p]$ .

Enfin, finalement  $r = 37$  et nécessairement  $37 | p - 1$ .

Puis comme  $p - 1$  est pair, divisible par 2, donc  $p - 1 = 2 \times 37 \times q = 74q$ .

Et finalement  $p = 74q + 1$ . Il faut chercher  $q \in \mathbb{N}$ .

- 75 n'est pas premier.
- Il essaye donc avec  $149 = 74 \times 2 + 1$  (nombre premier), cela ne marche.
- Il essaye ensuite le calcul (division) avec  $223 = 74 \times 3 + 1$  (nombre premier) et trouve

$$2^{37} - 1 = 223 \times 616318177$$

### Remarque - Réciproque? Nombre de Carmichael

Malheureusement, la réciproque du théorème de Fermat est fautive.

Il existe des nombres non premiers  $P$  tels que  $P | 2^P - 2$  :

$$341 | 2^{341} - 2$$

C'est le plus petit contre-exemple. On se restreint ici au cas  $n = 2$ .

Mais il y a pire, des nombres  $p$ , non premiers qui vérifient :  $\forall a \in \mathbb{N}, p | a^p - a$ .

Ces nombres sont appelés *les nombres de Carmichael*.

Le plus petit connu est  $p = 561 = 3 \times 11 \times 17$ .

On sait depuis peu (1994) qu'il en existe une infinité.

### Exercice

Montrer que  $341 | 2^{341} - 2$  sans que 341 soit premier.

### Correction

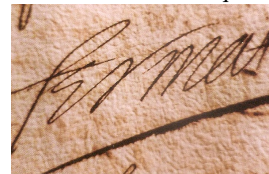
On note que  $341 = 31 \times 11$ .

Puis  $2^{341} = 2^{10 \times 34 + 1} = 2^{10 \times 34} \times 2 \equiv 1^{34} \times 2 \equiv 2 [11]$  d'après le petit théorème de Fermat.

Puis  $2^{341} = 2^{30 \times 11 + 11} = 2^{30 \times 11} \times 2^{11} \equiv 1^{30} \times 2^{11} \equiv 2^{11} [31]$  d'après le petit théorème de Fermat et  $2^5 = 32 \equiv 1 [31]$ .

### Histoire - De la main de Fermat

« Tout nombre premier mesure infailliblement une des puissances  $-1$  de quelques progression que ce soit; et l'exposant de la dite puissance est sous-multiple du nombre premier donné  $-1$ ; et, après qu'on a trouvé la première puissance qui satisfait à la question, toutes celles dont les exposants sont multiples de l'exposant de la première satisfont tout de même à la question »

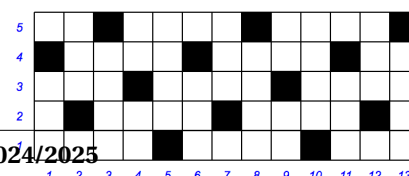


### Représentation - Illustration de la démonstration

Dans le cas de  $p = 13$  et  $n = 31$ .

On a alors  $n \equiv 5 [13]$  et donc  $kn \equiv r_k$  se voit sur le carrelage ( $a = p = 13$ ,  $b = 5$ ).

On remarque alors que tous les restes sont obtenus, et une et une seule fois



## 5.3. Démonstrations

Nous ferons plusieurs démonstrations. Chacune apporte un résultat mathématique différent.

Démonstration

Si  $n$  est divisible par  $p$ , alors  $n^p \equiv 0[p]$  et  $n \equiv 0[p]$ , donc  $n^p \equiv n[p]$ .  
Supposons  $n$  non divisible par  $p$ .

- Notons  $N = n \times 2n \times 3n \times \dots \times (p-1)n$ .  
Considérons  $r_k$ , le reste de la division euclidienne de  $kn$  par  $p$ .  $kn \equiv r_k[p]$ .  
— Le calcul direct donne  $N = (p-1)! \times n^{p-1}$ .  
— Mais aussi d'après l'arithmétique modulaire :  $N \equiv r_1 \times r_2 \times \dots \times r_{p-1}[p]$ .  
—  $r_i \neq 0$ , sinon :  $p|i \times n$ , impossible :  $p$  premier,  $n$  non divisible par  $p$  et  $i < p$ .  
— Or si  $r_i = r_j$ , on a  $(i-j)n \equiv 0[p]$ , donc  $p|(i-j)$ , car  $p$  est premier et ne divise pas  $n$ .  
Or  $i, j \in \llbracket 1, p-1 \rrbracket$ , donc  $i-j \in \llbracket -p+1, p-1 \rrbracket$  et ainsi  $i-j=0$ , i.e.  $i=j$ .  
— Comme tous les  $i$  sont distincts, il en est de même des  $r_i$  dans  $\llbracket 1, p-1 \rrbracket$ .  
 $N \equiv (p-1)![p]$   
— Conclusion :  $n^{p-1}(p-1)! \equiv (p-1)![p]$ , i.e.  $p|(n^{p-1}-1) \times (p-1)!$ .  
Comme  $p$  premier, pour tout  $k < p$ ,  $p \wedge k = 1$  et donc  $p|n^{p-1}-1$ .  
En multipliant par  $n$  :  $n^p \equiv n[p]$

□

Voici la première démonstration historique d'Euler et probablement de Leibniz :

Exercice

Considérons  $p$  un nombre premier.

1. Montrer que  $\forall k \in \llbracket 1, p-1 \rrbracket, p | \binom{p}{k}$
2.  $\forall (a, b) \in \mathbb{Z}^2, (a+b)^p \equiv a^p + b^p[p]$
3. En déduire le petit théorème de Fermat

Correction

1. Pour  $k \neq 0, k \neq p$  :

$$k \binom{p}{k} = k \frac{p!}{k!} (p-k)! = p \frac{(p-1)!}{(k-1)!(p-1-k+1)!} = p \binom{p-1}{k-1}$$

Or le coefficient  $\binom{p-1}{k-1}$  est un nombre entier, donc  $p$  divise  $k \times \binom{p}{k}$ . Mais  $p$  premier,  $k < p$ , donc d'après le premier théorème d'Euclide :  $p$  divise  $\binom{p}{k}$ .

2. Soient  $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$ , d'après le binôme de Newton,

$$(a+b)^p = \sum_{k=0}^n \binom{p}{k} a^k b^{p-k} \equiv a^p + 0 + b^p[p]$$

d'après l'arithmétique modulaire.

3. Démontrons maintenant par récurrence (sur  $n$ ), le petit théorème de Fermat.  
Posons, pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ ,  $\mathcal{P}_n$  : «  $n^p \equiv n[p]$  ».  
—  $1^p = 1$ , donc  $\mathcal{P}_1$  vraie.  
— Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ , supposons  $\mathcal{P}_n$  vraie. On a d'après le résultat plus haut :

$$(n+1)^p \equiv n^p + 1^p \equiv n + 1[p]$$

Donc  $\mathcal{P}_{n+1}$  est vraie.



Remarque - Morphisme de Fröbenius

Si  $p$  est premier, alors  $(a+b)^p = a^p + b^p[p]$  et  $(ab)^p = a^p b^p$ .  
Donc  $x \mapsto x^p$  est un morphisme de corps  $\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}$ . C'est un morphisme de corps, a priori non trivial (différent de l'identité). Il s'appelle le morphisme de Fröbenius.

Autre méthode, par double dénombrement :

Exercice

Soit  $p$  un nombre premier et  $n$ , un entier quelconque.

Considérons un alphabet de  $n$  lettres.

1. Combien y a-t-il de mots (possibles) de  $p$  lettres avec au moins deux lettres distinctes ? On notera  $N$  ce nombre.
2. On note  $\mathcal{R}$ , la relation d'équivalence sur l'ensemble des mots de  $p$  lettres  $A = a_1 a_2 \dots a_p$  :

$$A \mathcal{R} B \iff \exists h \mid B = a_{h+1} a_{h+2} \dots a_p a_1 \dots a_h$$

(Il existe une permutation circulaire des lettres pour passer des mots  $A$  à  $B$ .)

On peut aussi noter que  $A = A_1 A_2$  et  $B = A_2 A_1$  avec  $A_1$  premier sous-mot de  $A$  de longueur  $h$  et  $A_2$  de longueur  $p-h$ .) Montrer qu'il s'agit bien d'une relation d'équivalence.

 Pour aller plus loin - Fécondité d'un théorème

On peut choisir de mesurer l'intérêt d'un résultat mathématique aux domaines touchés.  
Le petit théorème de FERMAT dont la plupart des démonstrations datent d'EULER est assurément un théorème fécond. Chacune des démonstrations présentés ici exploite une partie différente des mathématiques : la structure du groupe  $(\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}, \times)$  pour la première, le morphisme de FROEBENIUS :  $a \mapsto a^p$  dans le groupe  $(\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}, +)$  pour la seconde. La troisième démonstration assez proche de la première exploite un raisonnement de type combinatoire. La quatrième fait le lien entre la première et la troisième. Elle montre mieux : le petit théorème d'EULER,  $n^{\varphi(p)} = 1[p]$ .

- Combien existe-t-il de mots différents dans chaque classe d'équivalence ?
- On note  $H$  le nombre de classe d'équivalence avec au moins deux mots.  
Quelle relation existe-t-il entre  $H$ ,  $p$  et  $N$  ?
- En déduire le petit théorème de Fermat.

## Correction

- Il y a  $n^p$  mots distincts, mais il y en a  $n$  ayant exactement les mêmes lettres.  
Donc  $N = n^p - n$ .
- Elle est réflexive et symétrique clairement.  
Si  $B = a_{h+1}a_{h+2}\dots a_p a_1 \dots a_h = b_1 \dots b_p$  et  $C = b_{k+1} \dots b_p b_1 \dots b_k = a_{h+k+1} \dots a_p a_1 \dots a_{k+h}$   
(si  $h+k > p$ , il faut prendre plutôt  $h+k-p$ )  
donc la relation est transitive.
- Au plus, il y a  $p$  mots différents dans chaque classe d'équivalence : celui qui commence par  $a_1$ , celui qui commence par  $a_2$ ... par  $a_p$ .  
Supposons que  $A = B$ , avec  $A = a_1 a_2 \dots a_p$  et  $B = a_{h+1} a_{h+2} \dots a_p a_1 \dots a_h$ .  
Alors  $a_i = a_{h+i}$  pour tout  $i \in \llbracket 1, p-h \rrbracket$  et  $a_j = a_{h+j-p}$  pour tout  $j \in \llbracket p-h+1, p \rrbracket$   
Puis, se crée alors un cycle de même lettre (notons  $K$  sa taille) :  
$$a_1 = a_{h+1} = a_{2h+1} = \dots = a_{kh+1[p]} = \dots = a_{(K-1)h+1[p]} = a_{Kh+1[p]} := a_1$$
  
Et finalement  $Kh+1 \equiv 1[p]$  i.e.  $p$  divise  $Kh$ .  
D'après le premier théorème d'Euclide :  $p|K$  et donc  $K = p$  :  
toutes les lettres sont les mêmes. Au final : ou bien les classes d'équivalence ne contiennent qu'un mot : ceux avec une seule lettre, ou bien ces classes ne contiennent que des mots différents, en nombre  $p$ .
- Il y a  $n$  classes avec un seul mot,  
et il y a  $H$  classes avec  $p$  différents.  
On a donc  $H \times p + n = n^p$
- Donc  $p|n^p - n$  i.e.  $n^p \equiv n[p]$

La seconde démonstration d'Euler exploite (sans le savoir) un théorème dû par la suite à Lagrange. Nous avons ici en particulier les résultats des groupes monogènes.

Cet exercice est un bilan algébrique de l'exercice précédent et de la première démonstration.

## Exercice

Soit  $p$  premier. Soit  $n \in \mathbb{Z}$ , supposons que  $p$  ne divise pas  $n$ .

Notons  $r$  le reste de la division euclidienne de  $n$  par  $p$ .

- On note  $G = (\llbracket 1, p-1 \rrbracket, \times)$ . Montrer que  $(G, \times)$  est un groupe
- Montrer qu'il existe  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $r^k \equiv 1[p]$ . On note  $k_0 = \min\{k \in \mathbb{N} \mid r^k \equiv 1[p]\}$
- Montrer que  $\mathcal{R} : a\mathcal{R}b$  ssi  $\exists k \in \mathbb{Z}$  tel que  $a = r^k b$   
est une relation d'équivalence.
- Quelle est la taille de chacune des classe d'équivalence ?
- On note  $H$  le nombre de classe d'équivalence. Montrer que  $p-1 = k_0 \times h$ .  
En déduire  $r^{p-1}$ , puis le théorème de Fermat

 **Pour aller plus loin - Théorème d'Euler**  
En affinant ce dernier exercice, on montre que :  
pour  $t > 0$ ,  $n$  tel que  $n \wedge t = 1$ , alors  $n^{\varphi(t)} \equiv n[t]$ ,  
avec  $\varphi(a)$  est le nombre de diviseur de  $a$ .  
Pour cela on considère le groupe des  $\varphi(t)$  éléments de  $\llbracket 1, t-1 \rrbracket$  inversible (i.e. premier avec  $t$ ).  
On notera que si  $p$  est premier :  $\varphi(p) = p-1$ .

## Correction

- D'après Bézout, il existe  $u, v \in \mathbb{Z}$  tel que  $ur + vp = 1$ .  
Donc  $ur \equiv 1[p]$ , quitte à prendre  $u_0 \equiv u[p]$ , il existe  $u_0 \in G$  tel que  $u_0 \times r = 1$ .  
La stabilité par produit est simple.
- $\{r^k[p], k \in \mathbb{N}\} \subset G$  est un ensemble fini, il a au plus  $p-1$  éléments.  
Donc il existe  $k_1 < k_2 \in \mathbb{N}$  tel que  $r^{k_1} \equiv r^{k_2}[p]$ , alors  $r^{k_2-k_1} \equiv 1[p]$ .
- Ok
- Chacune des classes d'équivalence à  $k_0$  éléments.
- On a donc  $\text{Card}(G) = p-1 = H \times k_0$ , donc  $r^{p-1} \equiv r^{H \times k_0} \equiv (r^{k_0})^H \equiv 1^H = 1[p]$ .  
Enfin  $n^{p-1} \equiv r^{p-1} \equiv 1[p]$  et l'on retrouve le théorème de Fermat.

En fait, si  $p$  est premier, on démontre que  $r_0 = p-1$  et  $H = 1$ .

## 6. Bilan

### Synthèse

- ↪ Les nombres entiers relatifs sont les premiers objets reconnus comme mathématiques rencontrés. Ils sont donc comme à la base du sentiment mathématique de tout apprenti mathématicien.
- ↪ Plus généralement, au lieu d'étudier des nombres premiers relativement à  $a$ , on peut étudier les nombres premiers relativement à tous les nombres. Ce sont les nombres premiers, atomes minimaux des multiplications/divisions d'entiers.
- ↪ Gauss a eu la merveilleuse idée de plonger  $\mathbb{Z}$  dans des sous-ensemble modulo le nombre  $a$  qui nous intéresse. Cela marche bien car la structure d'anneau est conservée, mais cela peut être encore plus fort si  $a$  est premier, car on crée une structure de corps! Avec cette façon de penser, beaucoup de théorèmes devient faciles à démontrer voire à comprendre : c'est le cas du petit théorème de Fermat.  
Nous re-investirons ce point de vue lors de l'étude des polynômes
- ↪ Nous terminons par l'étude hors-programme de quelques fonctions arithmétiques. La motivation est la même que celle pour les séries génératrices. Il est souvent mathématiquement plus simple d'étudier directement toute la suite  $(u_n)$  plutôt qu'un seul de ces éléments  $u_n \dots$

### Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Trouver un facteur premier, avec un nombre premier.
- Savoir-faire - Caractérisations de  $v_p(a)$ .
- Savoir-faire - Exploiter le petit théorème de Fermat

### Notations

| Notations       | Définitions                            | Propriétés                                                          | Remarques                                                                                |
|-----------------|----------------------------------------|---------------------------------------------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------|
| $\mathcal{P}_a$ | Ensemble des nombres premiers avec $a$ | $b \in \mathcal{P}_a \iff a \wedge b = 1$                           | Equivalent à $a \in \mathcal{P}_b$ (symétrie)                                            |
| $\mathcal{P}$   | Ensemble des nombres premiers          | $\mathcal{D}(p) = \{1, -1, p, -p\}$ et $p \in \mathbb{N}, p \geq 2$ | $p \in \mathcal{P} \iff \forall k \in \llbracket 2, p-1 \rrbracket, k \in \mathcal{P}_p$ |
| $v_p(a)$        | Valuation $p$ -adique de $a$           | $v_p(a) = r \iff a = p^r q$ avec $p \nmid q = 1$                    | On raisonne plutôt par double in-égalité                                                 |

### Retour sur les problèmes

- 72. En effet, en simplifiant par  $(n-1)!$ , premier avec  $n$  (si  $n$  est premier), on trouve  $k^{n-1} \equiv 1[n]$
- 73. Par exemple si l'on commence par les nombres premiers, le lemme de Gauss s'applique avec le théorème 1 d'Euclide. . .  
Nous ne faisons pas ici tous les  $6(=3!)$  cas possibles
- 74.  $f(p_1 p_2) = f(p_1) \times f(p_2)$  et il suffit de connaître  $f(p)$ , pour tout  $p \in \mathbb{N}$  :  
$$f\left(\prod_{i=1}^r p_i^{r_i}\right) = \prod_{i=1}^r f(p_i)^{r_i}.$$

# Anneaux et corps



## Résumé -

Après les groupes, deux nouvelles structures jouent un rôle important en mathématiques : les anneaux et les corps. Ils possèdent chacun deux lois internes et quelques régularités.

L'exemple type d'anneau est l'ensemble  $\mathbb{Z}$ . Nous baserons notre étude des anneaux sur ce que l'on a pu faire en arithmétique. En retour, nous verrons que le second exemple de l'année  $\mathbb{K}[X]$  (anneau intègre des polynômes) possède beaucoup de points commun (notion de PGCD, primamltité...).

Les corps sont des anneaux où tous les éléments sont inversibles pour la seconde loi. C'est un ensemble fréquent :  $\mathbb{Q}$ ,  $\mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ , et il sera important pour l'étude des espaces vectoriels...

## Sommaire

|      |                                     |     |
|------|-------------------------------------|-----|
| 1.   | Problèmes                           | 332 |
| 2.   | Structures d'anneau                 | 332 |
| 2.1. | Définitions et propriétés premières | 332 |
| 2.2. | Construction d'anneaux              | 334 |
| 2.3. | Idéaux                              | 336 |
| 2.4. | Anneau euclidien. Anneau principal  | 339 |
| 3.   | Structures de corps                 | 340 |
| 3.1. | Corps                               | 340 |
| 3.2. | Idéaux maximaux                     | 341 |
| 3.3. | Sous-corps. Morphisme (de corps)    | 341 |
| 4.   | Bilan                               | 342 |

## 1. Problèmes

### ? Problème 78 - Structures fondamentales associées à $\mathbb{Z}$

Les deux chapitres précédents nous ont prouvé qu'il est possible de faire beaucoup de chose avec une structure aussi limitée que  $\mathbb{Z}$ .

Pouvons-nous généraliser? Quelles sont les propriétés fondamentales vérifiées par  $\mathbb{Z}$ ?

Rappelons que  $\mathbb{Z}$  est créé par addition  $+$  et  $1$ . Mais que très vite, c'est la multiplication qui nous intéresse et en particulier la décomposition (unique) en facteurs premiers.

### ? Problème 79 - Théorème de Bézout et le lemme de Gauss dans un anneau

Notons  $(a)$  et  $(b)$ , l'ensemble des multiples de  $a$  et  $b$  respectivement.

Nous avons vu que le théorème de Bézout était d'une importance capitale. Il exprime que  $\mathbb{Z} = (a) + (b)$  lorsque  $a \wedge b = 1$ .

Plus généralement, comment s'exprime-t-il pour des anneaux? Et le lemme de Gauss?

### ? Problème 80 - Quotienter un anneau

Considérons  $A$ , un anneau et munissons-le d'une relation d'équivalence  $\mathcal{R}$ .

A quelle condition suffisante (nécessaire) sur  $\mathcal{R}$ , peut-on transformer l'ensemble des classes d'équivalence  $\frac{A}{\mathcal{R}}$  (avec les lois induites) en anneau voire en corps?

## 2. Structures d'anneau

### 2.1. Définitions et propriétés premières

#### Définition d'un anneau

##### Définition - Anneaux

Soit  $A$  un ensemble muni de deux lois de composition internes notées  $+$  et  $\star$ . On dit que  $(A, +, \star)$  est un *anneau* si :

- $(A, +)$  est un groupe commutatif;
- la loi  $\star$  est associative;
- la loi  $\star$  est distributive par rapport à la loi  $+$  :

$$\forall (x, y, z) \in A^3, x \star (y + z) = x \star y + x \star z \quad (\text{distributive à gauche})$$

$$\forall (x, y, z) \in A^3, (x + y) \star z = x \star z + y \star z \quad (\text{distributive à droite})$$

- $A$  possède un élément neutre pour  $\star$ , noté  $1$ .

Si de plus la loi  $\star$  est commutative, on dit que  $(A, +, \star)$  est un anneau commutatif.



 **Exemple - Anneaux classiques**

Les deux anneaux essentiels vus cette année :  $\mathbb{Z}$  et  $\mathbb{K}[X]$ .

Un autre anneau important (mais qui est surtout une algèbre) :  $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ .

Un dernier exemple :  $\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}$  (on en reparlera plus loin)

Soit  $(A, +, \star)$  un anneau. On note 0 l'élément neutre de  $+$  et 1 celui de  $\star$ .

Règles de calcul immédiates**Proposition - Lien  $+$  et  $\star$** 

On a les relations suivantes :

- $\forall x \in A, x \star 0 = 0 \star x = 0$  (on dit que 0 est absorbant).
- $\forall (x, y) \in A^2, (-x) \star y = x \star (-y) = -(x \star y)$
- $\forall (x, y) \in A^2, (-x) \star (-y) = x \star y$

**Démonstration**

Pour tout  $x \in A, 0 + 0 = 0$ , car  $(A, +)$  est un groupe. Donc

$$0 \star x = (0 + 0) \star x = 0 \star x + 0 \star x \implies 0 \star x = 0$$

par régularité dans le groupe  $(A, +)$ .

De même, on montre que  $x \star 0 = 0$ .

$(x \star y) + ((-x) \star y) = (x + (-x)) \star y = 0 \star y = 0$ , donc  $(-x) \star y = -(x \star y)$ .

de même  $(x \star y) + (x \star (-y)) = (x) \star (y + (-y)) = x \star 0 = 0$ , donc  $x \star (-y) = -(x \star y)$  Puis

$$(-x) \star (-y) = -(x \star (-y)) = -(-(x \star y)) = x \star y \quad \square$$

Intégrité**Définition - Diviseur de 0 et anneau intègre**

Soit  $(A, +, \star)$  un anneau.

- $a \in A \setminus \{0\}$  est un diviseur de 0 si il existe  $b \in A \setminus \{0\}$  tel que  $a \star b = 0$  ou  $b \star a = 0$ .
- $A$  est dit intègre s'il est commutatif et sans diviseurs de 0.

**Pour aller plus loin - Commutativité**

Il arrive que certains mathématiciens n'exigent pas la commutativité comme condition à l'intégrité (ex : cours d'Algèbre de Roger Godement), mais c'est une exception à la tradition largement adoptée.

**Proposition - Simplification (division)**

Si  $A$  est un anneau intègre, tout élément non nul  $a$  de  $A$  est régulier pour  $\star$ , c'est-à-dire que l'on peut simplifier par  $a$  :

$$a \star b = a \star c \implies b = c.$$

**Démonstration**

$$a \star b = a \star c \implies a \star b + a \star (-c) = a \star c + a \star (-c) \implies a \star (b - c) = 0 \implies b = c$$

car  $a \neq 0$  et  $A$  intègre.  $\square$

 **Exemple -  $\mathbb{Z}$  et  $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$** 

$\mathbb{Z}$  est un anneau intègre.  $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$  n'est pas intègre ( $n \geq 2$ )

 **Savoir faire - Exploiter l'intégrité**

On exploite l'intégrité dans son sens contraposée :  $a \neq 0$  et  $b \neq 0 \implies ab \neq 0$ .

En particulier, si on sait qu'un ensemble est un corps (comme  $\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}$ , alors il est intègre.

Règles fréquentes

**Proposition - Quelques règles de calcul**

Les règles de calculs fréquentes :

- $(a_i)_{1 \leq i \leq n}$  et  $(b_j)_{1 \leq j \leq p}$  deux familles d'éléments de  $A$ . Alors on peut écrire :

$$\left( \sum_{i=1}^n a_i \right) \left( \sum_{j=1}^p b_j \right) = \sum_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket \times \llbracket 1, p \rrbracket} a_i b_j$$

- formule du binôme : si  $a$  et  $b$  **commutent pour  $\star$**  alors

$$(a + b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k}$$

- factorisation : si  $a$  et  $b$  **commutent pour  $\star$**  alors

$$a^n - b^n = (a - b) \sum_{k=0}^{n-1} a^{n-k-1} b^k$$

en notant  $xy = x \star y$  et les puissances étant au sens de la loi  $\star$ .

**Remarque - Démonstration ?**

Il s'agit exactement des mêmes démonstrations que celles vues pour les nombres réels en début d'année.

En effet, les seules hypothèses qui ont été mobilisées étaient celles de commutativité des nombres (objets).

**Un groupe pour  $\star$  : le groupe des inversibles****Proposition - Groupe des inversibles**

L'ensemble des éléments inversibles de  $(A, \star)$  est un groupe pour la loi  $\star$ . Classiquement, ce groupe est noté  $A^\times$ .

**Démonstration**

$A$  est non vide et possède au moins 1.

Soient  $x, y \in A$ , inversibles,

$$(yx^{-1}) \star (xy^{-1}) = yx^{-1}xy^{-1} = yy^{-1} = 1 \quad (xy^{-1}) \star (yx^{-1}) = \dots = 1$$

Donc  $xy^{-1}$  est inversible et donc  $xy^{-1} \in A^\times$ .

Dans  $A^\times$ ,  $\star$  est associatif.

L'ensemble des inversibles de  $A$  est un groupe.  $\square$

**Exemple -  $\mathbb{Z}^\times$** 

$$\mathbb{Z}^\times = \{-1, 1\}$$

**Exemple -  $(\mathcal{M}_n(\mathbb{K}))^\times$** 

L'ensemble des matrices inversibles se note :  $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})^\times = GL_n(\mathbb{K})$ .

On parle du groupe linéaire des matrices inversibles (à coefficients dans le corps  $\mathbb{K}$ ).

**2.2. Construction d'anneaux****Sous-anneaux****Définition - Sous-anneau**

Soit  $(A, +, \star)$  un anneau.  $B \subset A$  est un *sous-anneau* de  $A$  si  $B$  est stable pour les lois internes  $+$  et  $\star$  et si ces lois induites munissent  $B$  d'une structure d'anneau, donc, avec  $1 \in B$ .

$(B, +)$  est nécessairement un groupe, stable également pour  $\star$  : la réciproque est suffisante :

### Savoir faire - Caractérisation des sous-anneaux

Soit  $B$  une partie de  $A$ .  $B$  est un sous-anneau de  $A$  si et seulement si il vérifie :

- $1 \in B$
- $\forall (x, y) \in B^2, x - y \in B$
- $\forall (x, y) \in B^2, x \star y \in B$

Démontrons que ce savoir-faire est juste.

#### Démonstration

Soit  $B$  une partie de  $A$ . Supposons que  $(B, +, \star)$  (lois induites donc stabilités...) soit un sous-anneau

Par hypothèse (définition de sous-anneau) :  $1 \in B$ .

Alors  $(B, +)$  est un sous-groupe de  $(A, +)$  et donc on la caractérise 2 du sous-groupe :

$\forall (x, y) \in B^2, x - y \in B$ . Puisque  $\star_B = \star$  est une loi interne sur  $B$  :  $\forall (x, y) \in B^2, x \star y \in B$ .

Réciproquement supposons que les trois points caractéristiques du savoir-faire sont vérifiés.

Alors  $B$  est stable par  $\star$  d'après le point 3 respectivement,

il est également stable par  $+$  car  $0_A = 0_B$ , puis si  $y \in B$ ,  $-y = 0_B - y \in B$  et  $x + y = x - (-y) \in B$  pour  $x, y \in B$ .

Puis  $(B, +_B, \star_B) = (B, +, \star)$  est bien un anneau car :

$(B, +)$  est un groupe avec la caractérisation du point 2.

$\star_B = \star$  reste associatif et distributif par rapport à  $+_B = +$ .

$(B, \star)$  possède l'élément neutre  $1_B = 1$ .  $\square$

#### Pour aller plus loin - Anneau engendré

Pour  $\alpha \in \mathbb{R}$ , on appelle anneau engendré par  $\alpha$ , le sous-anneau de  $\mathbb{R}$ , ensemble des combinaisons linéaires des puissances de  $\alpha$ . Ce sont les  $P(\alpha)$ , pour  $P \in \mathbb{Z}[X]$ . On le note classiquement  $\mathbb{Z}[\alpha]$ .

Si  $\alpha$  est algébrique d'ordre  $m$ , on a même  $\mathbb{Z}[\alpha] = \mathbb{Z}_{m-1}[\alpha]$ .

#### Exercice

Montrer que l'intersection de deux sous-anneaux de  $A$  est un sous-anneau de  $A$ .  
(On pourrait étendre à une intersection d'une famille de sous-anneaux)

#### Correction

Notons les  $B_1$  et  $B_2$ . Alors  $1 \in B_1$  et  $1 \in B_2$ , donc  $1 \in B_1 \cap B_2$ .

• Si  $x, y \in B_1 \cap B_2$ , alors  $x, y \in B_1$  donc  $x - y \in B_1$  et  $x, y \in B_2$  donc  $x - y \in B_2$ .

Donc  $x - y \in B_1 \cap B_2$ .

• Si  $x, y \in B_1 \cap B_2$ , alors  $x, y \in B_1$  donc  $x \star y \in B_1$  et  $x, y \in B_2$  donc  $x \star y \in B_2$ .

Donc  $x \star y \in B_1 \cap B_2$ .

### Exemple - $2 \cdot \mathbb{Z}$ est-il un sous-anneau de $(\mathbb{Z}, +, \times)$

Si  $a, b \in 2\mathbb{Z}$ , alors  $2|a - b$  et  $2|a \times b$  mais  $1 \notin 2 \cdot \mathbb{Z}$ , ce n'est pas un sous-anneau.

En fait un s'agit d'un idéal, on en reparlera avec les anneaux euclidiens  $\mathbb{Z}$  et  $\mathbb{K}[X]$ .

#### Pour aller plus loin - Idéal

On dit que  $I (\subset A)$  est un idéal de  $A$ , si  $(I, +) < (A, +)$  et  $\forall x \in I, y \in A, x \star y \in I$  et  $y \star x \in I$  (propriété d'absorbance. Voir plus loin...)

### Morphisme (et image) d'anneaux

#### Définition - Morphisme d'anneaux

Soient  $(A, +_A, \star_A)$  et  $(A', +_{A'}, \star_{A'})$  deux anneaux. Un morphisme d'anneaux de  $A$  dans  $A'$  est une application  $f$  de  $A$  dans  $A'$  vérifiant :

- $\forall (x, y) \in A^2, f(x +_A y) = f(x) +_{A'} f(y)$
- $\forall (x, y) \in A^2, f(x \star_A y) = f(x) \star_{A'} f(y)$
- $f(1_A) = 1_{A'}$

### Exemple - Projection canonique

Soit  $F : \mathbb{Z} \rightarrow \frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}, m \mapsto \overline{m}$ .

Alors  $F(m_1 + m_2) = \overline{m_1 + m_2} = \overline{m_1} + \overline{m_2}$  (on fera une vraie démonstration plus loin).

Alors  $F(m_1 \times m_2) = \overline{m_1 \times m_2} = \overline{m_1} \times \overline{m_2}$ .

### Exemple - Sur $\mathbb{C}$

L'application  $z \mapsto \overline{z}$  est également un morphisme d'anneaux (de corps ici).

Avec l'identité, ce sont les seuls morphismes d'anneaux surjectifs de  $\mathbb{C}$  sur  $\mathbb{C}$ .

### Exemple - Morphisme de Frobenius

Nous verrons, dans l'une des démonstrations du petit théorème de Fermat que si  $p$  est premier, alors  $p$  divise  $\binom{k}{p}$ , pour tout  $k \notin \{0, p\}$ .

Alors  $\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}} \rightarrow \frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}, m \mapsto m^p$  ( $p$  premier) est un morphisme d'anneaux.

On le démontre à l'aide du binôme de Newton.

### Proposition - Transfert par morphisme d'anneaux

Soit  $f : A \rightarrow A'$  un morphisme d'anneaux. Alors

- $f(0_A) = 0_{A'}$
- $\forall x \in A, f(-x) = -f(x)$  et  $\forall x \in A^*, f(x)$  est inversible avec  $f(x^{-1}) = f(x)^{-1}$ .

### Démonstration

C'est un morphisme de groupe, donc  $f(0) = 0$  ( $f(x) = f(x+0) = f(x) + f(0)$ ). Donc  $f(0) = 0$ .

De même  $0 = f(0) = f(x + (-x)) = f(x) + f(-x)$ . Donc  $f(-x) = -f(x)$ .

$(A^*, \times)$  est un groupe. On applique exactement la même démonstration.  $\square$

### Corollaire - Morphisme du groupe $(A^\times, \star)$

Soit  $f : A \rightarrow A'$  un morphisme d'anneaux. Alors  $f^\times : A^\times \rightarrow A'^\times, x \mapsto f(x)$  est un morphisme de groupes.

### Démonstration

$f(1_A) = 1_{A'}$ .

Soient  $x, y \in A^\times$ .

$1_{A'} = f(1_A) = f(y \star_A y^{-1}) = f(y) \star_{A'} f(y^{-1})$ , donc  $f(y^{-1}) = (f(y))^{-1}$ . Puis

$$f(x \star_A y^{-1}) = f(x) \star_{A'} f(y^{-1}) = f(x) \star_{A'} (f(y))^{-1}$$

A noter que  $f$  n'est ni nécessairement surjectif, ni injectif...  $\square$

### Application - Lemme chinois

Soient  $m, n \in \mathbb{Z}$  avec  $m \wedge n = 1$ .

L'application  $\Phi : \frac{\mathbb{Z}}{mn\mathbb{Z}} \rightarrow \frac{\mathbb{Z}}{m\mathbb{Z}} \times \frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}, \bar{a}_{nm} \mapsto (\bar{a}_n, \bar{a}_m)$  est un morphisme d'anneaux bijectif.

En particulier le morphisme des groupes des inversibles permet de conclure en comparant les cardinaux que  $\varphi(mn) = \varphi(m) \times \varphi(n)$ . Exercice

A démontrer

### Correction

Il faut commencer par montrer que l'application est bien définie : indépendante des classes.

Si  $\bar{a}_{nm} = \bar{a}'_{mn}$ , alors  $mn|a - a'$ , donc  $m|a - a'$  et  $n|a - a'$  ainsi  $\Phi$  est bien défini.

Puis  $\Phi$  est injectif, car si  $\Phi(\bar{a}_{mn}) = \Phi(\bar{b}_{mn})$ , alors  $m|a - b$  et  $n|a - b$ , donc comme  $m \wedge n = 1$  :  $mn|a - b$ .

Donc  $\bar{a}_{mn} = \bar{b}_{mn}$ .

Enfin, il reste à montrer la surjectivité. On exploite une sorte de linéarité.

Comme  $m \wedge n = 1$ , il existe  $u, v \in \mathbb{Z}$  tel que  $um + vn = 1$ , et donc  $un \equiv 0[n]$  et  $un \equiv 1[m]$ .

On considère donc  $a \equiv u \times n[mn]$  et  $b \equiv v \times m[mn]$ . Ainsi  $\Phi(\bar{a}_{mn}) = (\bar{1}, \bar{0})$  et  $\Phi(\bar{b}_{mn}) = (\bar{0}, \bar{1})$ .

Enfin, pour tout  $(\bar{\alpha}, \bar{\beta}) \in \frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}} \times \frac{\mathbb{Z}}{m\mathbb{Z}}$ , alors  $\Phi(\overline{\alpha a + \beta b}_{mn}) = (\bar{\alpha}, \bar{\beta})$ .

Ainsi  $\Phi$  est surjective.

### Proposition - Image directe et image réciproque

Soit  $f : A \rightarrow A'$ , un morphisme d'anneau.

Si  $B$  est un sous-anneau de  $A$ , alors  $f(B)$  est un sous-anneau de  $A'$ .

Si  $B'$  est un sous-anneau de  $A'$ , alors  $f^{-1}(B')$  est un sous-anneau de  $A$ .

En particulier  $\text{Im } f$  est un sous-anneau de  $A'$  et  $\text{Ker } f$  est un sous-anneau de  $A$ .

### Démonstration

Il suffit d'écrire les stabilités. Elle est obtenue par définition du morphisme d'anneau.

Pour le noyau, nous verrons mieux encore au point suivant  $\square$

## 2.3. Idéaux

Dans la suite les anneaux sont considérés commutatifs.

**Extension de la congruence**

on étend à tous les anneaux, la notion de congruence vu dans  $\mathbb{Z}$ .

**Définition - Multiple dans un anneau**

Soit  $a$  un élément d'un anneau  $A$ . On appelle multiple de  $a$ , les éléments de l'ensemble  $(a) = \{a \times d, d \in A\}$ , (parfois noté  $aA$ ).

On dit que  $a$  divise  $b$  (noté  $a|b$  si  $b$  est un multiple de  $a$ ).

**Pour aller plus loin - Cas  $A$  non commutatif**

Si  $A$  n'est pas commutatif, il faut étudier les multiples à droite et les multiples à gauche...

**Définition - Congruence dans un anneau**

Soit  $m$  un éléments d'un anneau  $A$ . Soient  $a, b$  deux éléments de  $A$ .

On dit que  $a$  est congru à  $b$  modulo  $m$ , noté  $a \equiv b[m]$  ssi  $b - a \in (m)$  (ou  $m|b - a$ ).

**Remarque - Notation multiple**

On peut écrire au choix :  $m|n$  ou  $n \in (m)$  ou encore  $(n) \subset (m)$ .

**Proposition - Relation d'équivalence**

Dans un anneau, la relation de congruence modulo  $m$  est une relation d'équivalence

**Exercice**

Faire la démonstration

**Correction**

- $0 \in (m)$ , donc  $\equiv [m]$  est réflexif.
- si  $k \in (m)$  alors  $-k \in (m)$  donc  $\equiv [m]$  est symétrique.
- si  $k_1, k_2 \in (m)$  alors  $k_1 + k_2 \in (m)$  donc  $\equiv [m]$  est transitif.

**Compatibilité****Théorème - Compatibilité**

Si  $A$  est un anneau (commutatif) et  $m \in A$ .

Alors l'addition et la multiplication sont compatibles pour la relation d'équivalence  $\equiv [m]$ .

Autrement écrit, l'addition et la multiplication sont indépendants du choix du représentant de la classe d'équivalence; on peut donc définir une addition et une multiplication sur les classes d'équivalence :

$$\overline{x+x'} = \overline{x+x'} \quad \overline{x \times x'} = \overline{x \times x'}$$

**Démonstration**

Supposons que  $x \equiv y[m]$  et  $x' \equiv y'[m]$ .

On peut noter  $x - y = mk$  et  $x' - y' = mk'$ , alors

$$x + x' = y + y' + m(k + k') \implies x + x' \equiv y + y'$$

Donc la relation de congruence est compatible avec l'addition.

$$x \times x' = (y + mk) \times (y' + mk') = y \times y' + m(ky' + k'y + mkk')$$

Donc la relation de congruence est compatible avec la multiplication.

□

## Idéaux

### 🔍 Analyse - Ce qui a marché

Si l'on relit la démonstration, la réussite de compatibilité est liée aux faits que :

- Si  $a, a' \in (m)$  alors  $a + a' \in (m)$ .  
Ici  $a = x - y$  et  $a' = x' - y'$
- Si  $a \in (m)$  et  $b \in A$  alors  $a + b \in (m)$ .  
Ici  $a = mk$  et  $b = y'$ , puis  $a = mk'$  et  $b = y$

### 🔑 Pour aller plus loin - Cas $A$ non commutatif

Si  $A$  n'est pas commutatif, il faut étudier les idéaux à droite ( $ba \in I$  si  $a \in I$ ) et les idéaux à gauche ( $ab \in I$  si  $a \in I$ )...

### Définition - Idéal de $A$

Soit  $A$  un anneau.

On appelle idéal de  $A$ , toute partie  $I$  de  $A$  tel que :

- $0 \in I$
- $(I, +)$  est un sous-groupe de  $(A, +)$  (noté  $I < A$ )
- $\forall a \in I, \forall b \in A, ab \in I$

On se souvient que l'on a déjà rencontré  $2 \cdot \mathbb{Z}$  qui est un idéal mais pas un sous-anneau de  $\mathbb{Z}$ . Exercice  
Quels sont les idéaux de  $\mathbb{Z}$  ?

#### Correction

Exactement les ensembles  $a\mathbb{Z}$ , pour  $a \in \mathbb{Z}$



### Remarque - Idéal engendré

Comme pour les sous-groupes engendrés (et plus tard les sous-espaces vectoriels engendrés), on définit les idéaux engendrés par une partie  $B$  de l'anneau  $(A, +, \times)$  comme le plus petit des idéaux contenant  $B$ .

On l'obtient comme intersection (décroissante) des tous les idéaux contenant  $B$ .

Mais c'est aussi l'ensemble obtenu en faisant agir les éléments de  $B$  le plus largement possible... Exercice

Montrer que si  $I$  et  $J$  sont deux idéaux de  $(A, +, \times)$ , alors  $I \cap J$  et  $I + J (= \{a + b \mid a \in I, b \in J\})$  sont des idéaux de  $A$ .

#### Correction

•  $I \cap J$ .

$0 \in I, 0 \in J$ , donc  $0 \in I \cap J$ .

$(I, +) < (A, +), (J, +) < (A, +)$  donc  $(I \cap J, +) < (A, +)$  par propriété des sous-groupes.

Soient  $a \in I \cap J$  et  $b \in A$ , alors  $a \in I$ , donc  $ab \in I$  et  $a \in J$  donc  $ab \in J$  donc  $ab \in I \cap J$ .

•  $I + J$ .

$0 = 0 + 0 \in I + J$ , car  $0 \in I$  et  $0 \in J$

Soient  $x, y \in I + J$ , il existe  $a, c \in I, b, d \in J$  tel que  $x = a + b$  et  $y = c + d$ .

Puis  $x - y = (a - b) + (c - d) \in I + J$ . Donc  $I + J < A$ .

Soient  $x = a + b \in I + J$  et  $y \in A$ , alors  $x \times y = ay + by \in I + J$ .

## Sous-anneaux quotients

### 🔗 Heuristique - Quotientage d'un anneau par un idéal

Parmi les sous-groupes, les sous-groupes distingués permettaient de prolonger la loi interne (par compatibilité) à la structure quotiente qui devenait ainsi un groupe (quotient).

Formellement : si  $(H, +) \triangleleft (G, +)$ , alors  $\left(\frac{G}{H}, \overline{+}\right)$  est un groupe.

Il en est de même pour le quotient d'un anneau par un idéal

### Proposition - Anneau quotient

Soit  $(A, +, \star)$  un anneau (commutatif) et  $I$  un idéal.

Alors  $\left(\frac{A}{I}, \overline{+}, \overline{\star}\right)$  est un anneau (quotient).

Rappelons que  $\frac{A}{I}$  désigne l'ensemble des classes d'équivalence de  $A$  pour la relation  $a \equiv b \iff a - b \in I$ .

#### Démonstration

Le plus dur est de montrer la comptabilité des règles opératoires. Mais  $I$  étant idéal, tout va bien. En effet, par construction :

$$\overline{a+b} = \overline{a+b} \quad \overline{a \star b} = \overline{a \star b}$$

Puis l'élément neutre pour  $+$  est  $\bar{0}$ , celui pour  $\times$  est  $\bar{1}$ .

Plus précisément encore,  $\frac{A}{I}$  est un anneau en tant qu'image de  $A$  par la projection (surjection) canonique  $a \mapsto \bar{a}$ .  $\square$

### Exercice

Montrer que si  $f$  est un morphisme d'anneaux  $A$  sur  $B$ .

Alors  $\text{Ker } f = \{x \in A \mid f(x) = 0_B\}$  est un idéal de  $A$ .

Puis en déduire que  $\frac{A}{\text{Ker } f}$  est un anneau

### Correction

C'est comme pour les groupes distingués.

Si  $x, y \in \text{Ker } f$ , alors  $f(x - y) = f(x) - f(y) = 0 - 0 = 0$  car  $f$  est un morphisme.

Donc  $x - y \in \text{Ker } f$ .

Si  $x \in \text{Ker } f$  et  $a \in A$ , alors  $f(xa) = f(x)f(a) = 0 \times f(a) = 0$ .

Donc  $xa \in \text{Ker } f$ .

Nous avons enfin une définition propre d'un ensemble dont on a beaucoup parlé.

Puis, comme  $a\mathbb{Z}$  est un idéal :

### Corollaire - Anneau quotient de $\mathbb{Z}$

Soit  $a \in \mathbb{Z}$ , l'ensemble  $\left(\frac{\mathbb{Z}}{a\mathbb{Z}}, +, \times\right)$  des classes d'équivalence de  $\mathbb{Z}$  est un anneau

## 2.4. Anneau euclidien. Anneau principal

### Proposition - Anneau principal

Soit  $A$  un anneau.

On dit qu'un idéal  $I$  de  $A$  est principal si il existe  $a \in I$  tel que  $I = (a) (= aA)$ .

On dit qu'un anneau est principal s'il est intègre et que tous ses idéaux sont principaux.



### Pour aller plus loin - Anneau non principal

L'anneau des polynômes à coefficients entiers  $\mathbb{Z}[X]$  n'est pas principal.

En effet, l'idéal engendré dans  $\mathbb{Z}[X]$  par  $< 2, X >$  n'est pas principal.



### Exemple - $\mathbb{Z}$ est principal

Les idéaux de  $\mathbb{Z}$  sont les sous-groupes de  $(\mathbb{Z}, +)$  donc de la forme  $a\mathbb{Z}$ .



### Savoir faire - Montrer qu'un anneau est principal

Une méthode qui ne marche pas toujours est de montrer qu'un tel anneau est d'abord euclidien.

### Définition - Anneau euclidien

Soit  $A$  un anneau intègre. On dit que  $A$  est euclidien s'il existe une application  $\varphi : A \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{N}$  (appelé **stathme** euclidien) telle que :

$\forall (a, b) \in A \times A \setminus \{0\}, \exists (q, r) \in A^2$  tel que  $a = bq + r$  avec  $r = 0$  ou  $\varphi(r) < \varphi(b)$

Notons que l'unicité n'est pas demandé.

### Proposition - Anneau euclidien $\Rightarrow$ Anneau principal

Si  $A$  est euclidien, alors  $A$  est principal

**Démonstration**  
Soit  $I$  un idéal de  $A$  euclidien.

$$\{\varphi(r), r \in I \setminus \{0\}\} \subset \mathbb{N}$$

Cet ensemble est non vide, inclus dans  $\mathbb{N}$  donc admet un plus petit élément  $s = \varphi(m)$ .  
Soit  $a \in I$ . Faisons la division euclidienne de  $a$  par  $m$ .  
Il existe donc  $q, r \in A$  tel que  $a = mq + r$ , avec  $\varphi(r) < \varphi(m)$  ou  $\varphi(r) = 0$ .  
Or  $I$  est un idéal, donc  $mq \in I$  puis  $a - mq \in I$ , donc  $r \in I$ .  
Comme  $s = \varphi(m)$  est minimal, nécessairement,  $r = 0$ , et donc  $m|a$ .  
Réciproquement, comme  $(m) \subset I$ .  
On a donc  $I = (m)$ .  $I$  est principal.  
Ainsi  $A$  est un anneau principal  $\square$

 **Exemple - Nombreux**  
 $\mathbb{Z}$  et  $\mathbb{K}[X]$  sont euclidiens donc principaux.

Exercice  
On note  $\mathbb{Z}[i] = \{a + ib; a, b \in \mathbb{Z}\}$ , l'ensemble des entiers de Gauss.

- 1. Trouver une division euclidienne sur  $\mathbb{Z}[i]$   
On prendra, le carré de la fonction module comme stathme
- 2. En déduire que  $\mathbb{Z}[i]$  est principal

Correction

1. Supposons que  $a = u + iv$  et  $b = x + iy$ , alors  $\frac{a}{b} = \frac{(ux - vy) + i(uy + vx)}{x^2 + y^2}$ .
- Notons  $m = \begin{cases} \lfloor \frac{ux-vy}{x^2+y^2} \rfloor & \text{si } \theta(\frac{ux-vy}{x^2+y^2}) \leq \frac{1}{2} \\ \lfloor \frac{ux-vy}{x^2+y^2} \rfloor + 1 & \text{si } \theta(\frac{ux-vy}{x^2+y^2}) > \frac{1}{2} \end{cases}$  et  $n = \begin{cases} \lfloor \frac{uy+vx}{x^2+y^2} \rfloor & \text{si } \theta(\frac{uy+vx}{x^2+y^2}) \leq \frac{1}{2} \\ \lfloor \frac{uy+vx}{x^2+y^2} \rfloor + 1 & \text{si } \theta(\frac{uy+vx}{x^2+y^2}) > \frac{1}{2} \end{cases}$ ,
- puis  $s = \frac{a}{b} - (m + in)$ .  
Alors  $a = bq + r$  (avec  $q = m + in \in \mathbb{Z}[i]$ ) et  $r = sb$ .  
Puis  $|r|^2 = (sb)(\overline{sb}) = |s|^2|b|^2$ .  
Or  $|s|^2 = \text{Re}^2(s) + \text{Im}^2(s) = \theta_1^2 + \theta_2^2 \leq 2 \times \frac{1}{2^2} = \frac{1}{2} < 1$  donc  $|r|^2 < |b|^2$ .
2.  $\mathbb{Z}[i]$  est euclidien donc principal.

3. Structures de corps

3.1. Corps

**Définition - Corps**  
Un corps est un anneau commutatif  $(K, +, \times)$  dans lequel tous les éléments autres que 0 sont inversibles pour  $\times$  c'est-à-dire que :  
 $(K, +, \times)$  est un corps si :

- $(K, +)$  est un groupe commutatif;
- $(K^*, \times)$  est un groupe commutatif, où 0 désigne l'élément neutre de  $K$  pour  $+$  et  $K^* = K \setminus \{0\}$ .
- la loi  $\times$  est distributive par rapport à la loi  $+$ ;

 **Exemple - Nombreux**  
Le corps  $\mathbb{Q}$  est créé à partir de  $\mathbb{Z}$ , qui n'admet pas d'inverse, dans le but de rendre tous les éléments (sauf 0) inversibles.  
De même, le corps  $\mathbb{K}(X)$  des fractions rationnelles a le même rôle pour l'ensemble des polynômes  $\mathbb{K}[X]$  que  $\mathbb{Q}$  pour  $\mathbb{Z}$ .

**Proposition - Tout élément est régulier**  
Un corps n'a pas de diviseurs de 0. Tout élément autre que 0 est donc régulier (on peut simplifier).



**Démonstration**

Si  $ab = 0$ , alors si  $a \neq 0$ , donc inversible :  $b = a^{-1}ab = a^{-1}0 = 0$ .

Et donc  $b = 0$ .

Ainsi aucun corps n'a de diviseurs de 0.  $\square$

**3.2. Idéaux maximaux****🔍 Analyse - A quel condition un anneau quotient est-il un corps?**

Il faut que tout élément  $\bar{x}$  soit inversible. Donc qu'il existe  $y \in A$  tel que  $xy - 1 \in I$ .

On a donc  $1 \in I + (x)$  et ainsi  $A = (1) \subset I + (x)$ .

Nécessairement, il faut donc, pour que tout  $\bar{x}$  soit inversible, que  $(x)$  ne contienne par  $I$  (sinon  $I + (x) = (x) \neq A$ ).

**Définition - Idéal maximal**

Soit  $I$  un idéal de  $A$ .

On dit que  $I$  est maximal s'il  $I \neq A$  et  $A$  est le seul idéal distinct de  $I$ , contenant  $I$ .

**Proposition - Corps**

Soit  $I$  un idéal maximal de  $A$ . Alors  $\left(\frac{A}{I}, +, \cdot\right)$  est un corps.

**🔍 Pour aller plus loin - Idéal engendré**

Si  $I_1$  et  $I_2$  sont deux idéaux, alors  $I_1 + I_2 = \{a_1 + a_2; a_1 \in I_1, a_2 \in I_2\}$  est un idéal; c'est le plus petit des idéaux qui contient à la fois  $I_1$  et  $I_2$ .

**🔴 Remarque - Réciproque**

Comme le montre l'analyse la réciproque est vrai.

**🌿 Exemple -  $6\mathbb{Z}$  n'est pas maximal**

Les multiples de 6 sont des multiples de 3 :  $6\mathbb{Z} \subset 3\mathbb{Z} \neq \mathbb{Z}$ . Donc  $6\mathbb{Z}$  n'est pas maximal.

D'après la réciproque :  $\frac{\mathbb{Z}}{6\mathbb{Z}}$  n'est pas un corps.

**Démonstration**

Supposons que  $I$  est maximal.

Soit  $\bar{x} \in \frac{A}{I}$ .

Soit  $J = I + (x)$  (plus petit idéal contenant  $I$  et  $(x)$ ). Alors  $J$  est un idéal de  $A$  contenant  $I$  et différent de  $I$  (si  $x \notin I$ ).

Or  $I$  est maximal,  $J = A$  et donc  $1 \in I + (x)$ . Et donc il existe  $a \in I$ ,  $u \in A$  tel que  $1 = a + ux$  et donc  $1 = \overline{u \cdot x}$ .

Donc  $\bar{x}$  est inversible.

$\square$

**🌿 Exemple -  $\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}$  avec  $p$  premier**

Dernier exemple et non des moindres :  $\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}$ , avec  $p$  premier.

$$\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}} = \{0, 1, 2, \dots, p-1\} \quad \text{avec } u+v \equiv u+v[p] \text{ et } u \times v \equiv u \times v[p].$$

On a bien : Tout élément est inversible :

Soit  $u \in \{0, 1, 2, \dots, p-1\}$ , et  $p$  premier, donc  $u \wedge p = 1$ .

D'après Bézout : il existe  $a, b \in \mathbb{Z}$  tels que  $au + bp = 1$ , donc  $au \equiv 1[p]$

Et donc  $u$  est inversible d'inverse  $a$  (ou son congru dans  $\{0, 1, 2, \dots, p-1\}$ )

**🔍 Pour aller plus loin - Idéal premier**

On dit que  $I$  est premier ssi  $x \notin I$  et  $y \notin I \Rightarrow xy \notin I$ .

On a, par exemple,  $n\mathbb{Z}$  est premier ssi  $n$  est premier.

Et plus généralement,  $\frac{A}{I}$  est un anneau intègre ssi  $I$  idéal premier.

Dans le cadre de  $A = \mathbb{Z}$ ,  $\frac{A}{n\mathbb{Z}}$  est intègre ssi  $\frac{A}{n\mathbb{Z}}$  est un corps...

**3.3. Sous-corps. Morphisme (de corps)****Définition - Sous-corps, morphisme**

On peut généraliser les définitions précédentes.

- Un sous-corps est un sous-anneau muni d'une structure de corps.
- Un morphisme de corps est un morphisme d'anneaux.
- L'image d'un corps par un morphisme de corps est un corps.

Le dernier point est un exercice à démontrer.

4. Bilan

Synthèse

- ↪ Les anneaux sont les structures naturelles pour deux lois internes (addition, et multiplication, ou composition). Nous avons de nombreux exemples :  $\mathbb{Z}, \mathbb{K}[X], \mathcal{M}_n(\mathbb{K}) \dots$   
Avec l'inversibilité de tous les éléments non nuls, la structure est encore plus riche, elle s'appelle un corps. Les exemples classiques sont  $\mathbb{R}, \mathbb{Q}, \mathbb{C}$ , voire  $\frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}$  ( $p$  premier)
- ↪ Mais pour ce dernier exemple, il faut commencer par s'assurer de la bonne définition des lois  $\bar{+}$  et  $\bar{\times}$ , lorsqu'on passe de  $\mathbb{Z}$  à  $\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}$ .  
Nous avons vu qu'il fallait que l'ensemble  $n\mathbb{Z}$ , soit un d'abord un idéal pour que le calcul ait un sens.  
Mieux pour que  $\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}$  soit un corps, (il faut et )il suffit que  $n\mathbb{Z}$  soit un idéal maximal (équivalent à idéal premier, dans ce contexte)
- ↪ Les structures d'anneaux ou de corps, se transfère par morphisme (d'anneaux) ou par restriction.

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Caractérisation des sous-anneaux
- Savoir-faire - Montrer qu'un anneau est principal

Notations

| Notations                                            | Définitions           | Propriétés                                                                                                                   | Remarques                                                                                                  |
|------------------------------------------------------|-----------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| $(A, +, \star)$ parfois $A$                          | Anneau                | $(A, +)$ groupe; $\star$ l.c.i. associative et unifère; distributivité                                                       | Exemples courants : $\mathbb{Z}, \mathbb{K}[X], \mathcal{M}_n(\mathbb{K}), \frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}$ |
| $I$<br>$(\mathbb{K}, +, \star)$ parfois $\mathbb{K}$ | Idéal de $A$<br>Corps | $(I, +) < (A, +)$ & $\forall a \in A, x \in I, ax \in I$<br>$(\mathbb{K}, +, \star)$ anneau, tout élément non nul inversible | Exemples courants : $\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}, F_p = \frac{\mathbb{Z}}{p\mathbb{Z}}$             |

Retour sur les problèmes

- 75. Cours
- 76. Bézout :  $(a) + (b) = A$  et lemme de Gauss :  $bc \in (a)$  et  $(b) + (a) = A$  ( $a$  et  $b$  étrangers) alors  $c \in (a)$ .
- 77. Cours

**Cinquième partie**

**Analyse réelle**



# Chapitre 18

## Suites numériques

### Résumé -

Les suites sont au cœur des mathématiques : il s'agit souvent d'étudier des valeurs numériques successives (i.e. dans une temporalité discrète ou paramétrée par  $\mathbb{N}$ ). Ce sont donc des applications de  $\mathbb{N}$  dans  $\mathbb{C}$  (ou un sous-corps de  $\mathbb{C}$ ).

Certaines sont classiques : les suites arithmétiques, géométriques, arithmético-géométriques, récurrentes à deux termes (par lesquelles on commence ici) ou définies implicitement, définies par une relation de récurrence (par lesquelles on termine ici). Entre ces deux types, on se concentre sur la question de la limite d'une suite. C'est un cas simple : un seule est possible et c'est toujours pour  $n$  tendant vers l'infini. On termine par étudier les propriétés topologiques de  $\mathbb{R}$  (et  $\mathbb{C}$ ) avec le langage des suites.

Quelques liens (inégaux) sur youtube :

- netprof - Suites numériques réelles, définition. <https://www.youtube.com/watch?v=Dvo4vgjRS7g>
- [[UT#23]] - Calcul de limite - développement asymptotique. <https://www.youtube.com/watch?v=T8kkTBTpM8Y>
- Science4all -  $1+2+3+4+5+\dots = -1/12$  - <https://www.youtube.com/watch?v=vMnkmBCvGQc>

### Sommaire

|                                                                |            |
|----------------------------------------------------------------|------------|
| <b>1. Problèmes</b>                                            | <b>346</b> |
| <b>2. Exemples fondamentaux</b>                                | <b>347</b> |
| 2.1. Suites arithmético-géométriques                           | 347        |
| 2.2. Suites récurrentes linéaires homogène d'ordre 2           | 347        |
| <b>3. Suites extraites</b>                                     | <b>348</b> |
| 3.1. Rappels                                                   | 348        |
| 3.2. Affinement : cas $(A_m)_m$                                | 350        |
| 3.3. Application 2. Lemme des pics                             | 352        |
| <b>4. Limite d'une suite réelle</b>                            | <b>352</b> |
| 4.1. Suite convergente                                         | 352        |
| 4.2. Valeur d'adhérence d'une suite                            | 353        |
| 4.3. Suites divergentes                                        | 354        |
| 4.4. Opérations sur les suites/les limites et relation d'ordre | 355        |
| 4.5. Extension aux suites à valeurs complexes                  | 360        |
| 4.6. Bilan sur les théorèmes d'existence de limites            | 362        |
| <b>5. Analyse asymptotique</b>                                 | <b>365</b> |
| 5.1. Hiérarchie de suites                                      | 365        |
| 5.2. Suites équivalentes                                       | 367        |
| 5.3. Suites dominées                                           | 372        |
| <b>6. Bilan</b>                                                | <b>376</b> |

## 1. Problèmes

### ? Problème 81 - Suite de Fibonacci

Le mathématicien italien du *XIV*-ième, Leonardo FIBONACCI a introduit la suite suivante définie par une double récurrence pour modéliser la reproduction des lapins :

$$F_0 = F_1 = 1 \text{ et pour tout entier } n \in \mathbb{N}, F_{n+2} = F_{n+1} + F_n.$$

Comment calculer  $F_{100}$  ?

Il semble qu'il faut calculer tous les termes précédents, on peut exploiter un programme informatique.

Existe-t-il une formule fermée de  $F_n$  (expression directe et calculatoire de  $F_n$  directement en fonction de  $n$ ) ?

### ? Problème 82 - Forme fermée (ou forme close)

Au problème précédent, la réponse est affirmative, nous la verrons dans le cours.

De manière générale, quelles sont les types de suites pour lesquelles on peut trouver une forme fermée (expression directe en fonction de  $n$ ) ?

Souvenons-nous que la définition naturelle d'une suite est plutôt sous forme d'une récurrence.

(Nous verrons une autre famille de suites importantes : celles pour lesquelles chaque terme est la solution d'une équation dépendant de  $n$ ).

### ? Problème 83 - Suites convergentes

Dans beaucoup de problèmes (au concours par exemple), il faut démontrer qu'une certaine suite converge.

Il est bon de faire la liste des méthodes. Quelles sont toutes les méthodes pour montrer qu'une suite converge ?

On se rend compte qu'il existe deux grandes familles de réponses à cette question : les méthodes qui donnent également la limite et celle qui montre la convergence sans donner vraiment d'information quant à la valeur de la limite.

### ? Problème 84 - Suite divergente vers l'infini

La somme de deux suites convergentes est une suite convergente dont la limite est la somme des deux suites qui la constituent.

Il existe également une règle avec l'une, voir les deux suites divergentes vers  $+\infty$ .

On peut multiplier les études en sous-cas (avec  $+\infty$ , avec  $-\infty$ , avec, avec...). Est-il possible de réunir en une seule formulation ?

On se rend compte dans ces cas là que la divergence vers l'infini est en fait plus proche de la convergence vers  $a$  que d'une divergence par absence de limite...

### ? Problème 85 - Suite qui ne ... pas à partir d'un certain rang

Quelle stratégie mettre en place pour manipuler des suites qui ne font pas telle ou telle chose à partir d'un certain rang ?

## 2. Exemples fondamentaux

### 2.1. Suites arithmético-géométriques

On verra plus loin (lorsque nous disposerons d'autres outils) le cas des suites définies par une relation de récurrence du type  $u_{n+1} = f(u_n)$ .

En dehors des suites géométriques et arithmétiques, il y a quelques autres types de suites à savoir étudier.

#### Définition - Suites arithmético-géométrique

Une suite  $(u_n)$  (réelle ou complexe) est dite arithmético-géométrique si elle est définie par une relation de récurrence du type  $u_{n+1} = au_n + b$  avec  $a \neq 0, a \neq 1, b \neq 0$ .

#### ✂ Savoir faire - Etudier une suite arithmético-géométrique

Pour étudier une telle suite,

1. on cherche un point fixe  $c$  : tel que  $c = ac + b$
2. on introduit la suite  $(v_n) = (u_n - c)$ . Elle est géométrique de raison  $a$ .

On a donc  $u_n = a^n(u_0 - c) + c$

#### Exercice

Etudier la suite définie par  $u_0 = 1$  et  $u_{n+1} = \frac{1}{2}u_n - \frac{2}{3}$ .

#### Correction

Soit  $c$  tel que  $c = \frac{1}{2}c - \frac{2}{3}$ , donc  $c = -\frac{4}{3}$ .

Puis  $v_n = u_n - c$ , donc  $v_{n+1} = u_{n+1} - c = \frac{1}{2}u_n - \frac{2}{3} - \frac{1}{2}c + \frac{2}{3} = \frac{1}{2}v_n$ .

Par conséquent  $v_n = \frac{1}{2^n}v_0 = \frac{1}{2^n}(1 + \frac{4}{3}) - \frac{4}{3} = \frac{1}{3}(\frac{7}{2^n} - 4)$

### 2.2. Suites récurrentes linéaires homogène d'ordre 2

#### Définition - Suites récurrentes linéaires homogène d'ordre 2

On appelle suite récurrente linéaire homogène d'ordre 2 toute suite  $(u_n) \in \mathbb{K}^{\mathbb{N}}$  ( $\mathbb{K} = \mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ ) définie par

$$u_0, u_1 \in \mathbb{K} \quad \text{et} \quad \forall n \in \mathbb{N}, \quad au_{n+2} + bu_{n+1} + cu_n = 0$$

où  $(a, b, c) \in \mathbb{K}^3, a \neq 0, c \neq 0$ .

On lui associe une équation dite caractéristique :  $ax^2 + bx + c = 0$

#### Théorème - Etude des suites récurrentes linéaires d'ordre 2

Notons  $\Delta = b^2 - 4ac$ , le discriminant de l'équation caractéristique.

Pour  $\mathbb{K} = \mathbb{C}$  ( $a, b, c$  complexes) :

- si  $\Delta \neq 0$  et  $r_1, r_2$  racines de l'équation caractéristique,

$$E = \{\lambda(r_1^n)_{n \in \mathbb{N}} + \mu(r_2^n)_{n \in \mathbb{N}}; (\lambda, \mu) \in \mathbb{C}^2\}$$

- si  $\Delta = 0$  et  $r$  unique racine,

$$E = \{\lambda(r^n)_{n \in \mathbb{N}} + \mu(nr^n)_{n \in \mathbb{N}}; (\lambda, \mu) \in \mathbb{C}^2\}$$

Pour  $\mathbb{K} = \mathbb{R}$  ( $a, b, c$  réels) :

— si  $\Delta > 0$  et  $r_1, r_2$  racines de l'équation caractéristique,

$$E = \{\lambda(r_1^n)_{n \in \mathbb{N}} + \mu(r_2^n)_{n \in \mathbb{N}}; (\lambda, \mu) \in \mathbb{R}^2\}$$

— si  $\Delta = 0$  et  $r$  unique racine,

$$E = \{\lambda(r^n)_{n \in \mathbb{N}} + \mu(nr^n)_{n \in \mathbb{N}}; (\lambda, \mu) \in \mathbb{R}^2\}$$

— si  $\Delta < 0$  et  $r = \rho e^{i\theta}, \bar{r}$  racines complexes,

$$E = \{\lambda(\operatorname{Re}(r^n))_{n \in \mathbb{N}} + \mu(\operatorname{Im}(r^n))_{n \in \mathbb{N}}; (\lambda, \mu) \in \mathbb{C}^2\}$$

$$= \{\lambda(\rho^n \cos n\theta)_{n \in \mathbb{N}} + \mu(\rho^n \sin n\theta)_{n \in \mathbb{N}}; (\lambda, \mu) \in \mathbb{R}^2\}$$

**Pour aller plus loin - Méthode américaine**

Si on note  $r_1$  et  $r_2$  les racines de l'équation caractéristique.

1. On considère  $f(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} u_n x^n$ , alors

$$(a+bx+cx^2)f(x) = a(u_0+u_1x)+bu_0x+\sum_{n=0}^{+\infty}(au_{n+2}+bu_{n+1}+cu_n)x^{n+2} = a(u_0+u_1x)+bu_0x.$$

2. On pratique une décomposition en élément simple :

$$f(x) = \frac{au_0+(au_1+bu_0)x}{a(1+r_1x)(1+r_2x)} = \frac{A}{1+r_1x} + \frac{B}{1+r_2x} = \sum_{n=0}^{+\infty}(Ar_1^n+Br_2^n)x^n.$$

3. Puis on peut identifier  $u_n = Ar_1^n + Br_2^n$

**Savoir faire - Etudier une suite récurrente linéaire d'ordre 2**

Pour étudier une telle suite,

- on définit l'équation caractéristique associée
- on calcule le discriminant :
  - Si  $\Delta > 0$ , les racines sont  $r_1$  et  $r_2$ ,  
 $\exists A_1, A_2 \in \mathbb{R}$  tels que  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n = A_1 r_1^n + A_2 r_2^n$ .
  - Si  $\Delta = 0$ , la racine double est  $r$   
 $\exists A_1, A_2 \in \mathbb{R}$  tels que  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n = (A_1 + A_2 n)r^n$ .
  - Si  $\Delta < 0$ , les racines sont  $r_1 = \rho e^{i\theta}$  et  $r_2 = \rho e^{-i\theta}$ ,  
 $\exists A \in \mathbb{C}$  tels que  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n = Ar_1^n + \bar{A}r_2^n$ .  $\exists A_1, A_2 \in \mathbb{R}$  tels que  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n = \rho^n(A_1 \cos(n\theta) + A_2 \sin(n\theta))$ .

**Savoir faire - Et s'il y a un second membre?**

La résolution se fait comme pour les EDL2 à coefficients constants.

- On cherche une solution particulière (de la même forme que le second membre et par tâtonnement)
- On cherche l'ensemble des solutions du problème homogène

L'ensemble des solutions est la somme (affine) de la solution particulière et de l'espace des solutions du problème homogène (ce qui forme un espace affine).

**Remarque - Démonstrations**

Il existe au moins trois démonstrations classiques de ce résultat :

- par récurrence. On peut le faire (mais attention à la question de l'unicité de la suite)
- par la force de l'algèbre linéaire. Nous ferons cette démonstration dans le cours d'algèbre linéaire (second semestre)
- par les séries géométriques (voir plus loin)

**3. Suites extraites**

**3.1. Rappels**

**Analyse - Contraire de : « A partir d'un certain rang »**

Souvent, pour  $B$  un ensemble donné, on rencontre la négation de :

$$\exists N \in \mathbb{N} \text{ tel que } \forall n \geq N, u_n \in B$$

on a donc :

$$\forall N \in \mathbb{N}, \exists n \geq N, u_n \notin B$$

On peut alors exploiter les suites extraites, car on a :  $\exists \varphi \nearrow \nearrow$  telle que  $\forall n \in \mathbb{N}, \varphi(n) \notin B$ .



La définition a déjà été donnée, il s'agit de considérer seulement certains éléments (mais en nombre infini) de  $(u_n)$ , une suite donnée.

### Définition - Suite extraite

On dit que  $(v_n)$  est une suite extraite de  $(u_n)$  (ou une sous-suite), si  $\exists \varphi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , strictement croissante telle que  $\forall n \in \mathbb{N}, v_n = u_{\varphi(n)}$ .

### Exemple - Extraction paire

Avec  $\varphi : n \mapsto 2n$ , strictement croissante, on trouve que le  $k$ -ième terme de  $(v_n)$  est  $v_k = u_{2k} = u_{2k}$ , le  $2k$ -ième terme de  $(u_n)$ .

### Attention - Double extraction

Si  $(w_n)$  est une extraction de  $(v_n)$ , elle-même une extraction de  $u_n$ ,  
 $\exists \varphi_1, \varphi_2$  tel que  $\forall n \in \mathbb{N}, w_n = v_{\varphi_2(n)}$  et  $v_n = u_{\varphi_1(n)}$ ,  
 et donc  $\forall n \in \mathbb{N}, w_n = v_{\varphi_2(n)} = u_{\varphi_1(\varphi_2(n))}$ , l'extractrice est donc  $\varphi_1 \circ \varphi_2$ .

On a vu également (élargi ici) :

### Proposition - Sous-ensemble infini et suite extraite

Soit  $A \subset \mathbb{R}$ , on a les équivalences :

- i.  $\{n \in \mathbb{N} \mid u_n \in A\}$  est infini
- ii.  $\{n \in \mathbb{N} \mid u_n \in A\}$  n'est pas majoré
- iii.  $\exists (v_n)$  extraite de  $(u_n)$  telle que  $\forall n \in \mathbb{N}, v_n \in A$
- iv.  $\exists \varphi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \nearrow$  telle que pour tout  $n \in \mathbb{N}, u_{\varphi(n)} \in A$

On dit (en probabilité, en particulier) que  $u_n \in A$  infiniment souvent, écris :  $(u_n) \in Ai.s.$  (ou  $(u_n) \in Ai.o.$  (infinitely often)).

### Démonstration

Clairement, on a  $[i.] \Leftrightarrow [ii.]$  et  $[iii.] \Leftrightarrow [iv.]$ .

$[iv.] \Rightarrow [i.]$  car si  $[iv.]$  est vraie alors  $\{\varphi(n), n \in \mathbb{N}\} \subset A$  et  $\{\varphi(n), n \in \mathbb{N}\}$  est infini. Donc  $A$  également.

Réciproquement, supposons que  $N := \{n \in \mathbb{N} \mid u_n \in A\}$  est infini.

Notons  $i_0 = \min N$ , car  $N$  est non vide.  $v_0 = u_{i_0} \in A$ .

Définissons par récurrence (au rang  $k \in \mathbb{N}$ ), les nombres entiers  $i_0, i_1, \dots, i_k$  définis dans  $N$  est formant une suite croissante,

$N_k = N \setminus \{i_0, i_1, \dots, i_k\}$ , est infini (sinon  $N$  serait fini) et  $i_{k+1} = \min(N_k)$ .

La suite  $(i_k)$  ainsi obtenue est croissante, car  $N_k = N_{k+1} \cup \{i_k\}$  et que  $i_k = \min N_k$ , donc  $\forall h \in N_{k+1}, i_k < h$ .

Or  $i_{k+1} \in N_{k+1}$  donc avec  $h \leftarrow i_{k+1}$ , on a donc  $i_k < i_{k+1}$ .

On peut prendre pour extraction :  $\varphi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}, k \mapsto i_k$ , strictement croissante et  $u_{\varphi(k)} = u_{i_k} \in A$  car  $i_k \in N$ .  $\square$

### Remarque - Dans la démonstration...

Pour l'implication  $[i.] \Rightarrow [iv.]$ , on a refusé d'écrire : «  $A$  est infini, inclus dans  $\mathbb{N}$ , donc dénombrable ou énumérable.

$$A = \{i_0, i_1, i_2, i_3, \dots\}$$

Et il suffit de prendre  $\varphi : n \mapsto i_n$ . Pour deux raisons, rien ne prouve que l'énumération est croissante (pour  $\mathbb{Q}$  dénombrable, c'est par exemple compliqué) et ensuite, cela serait une tautologie : il faudrait bien démontrer ce résultat une fois pour toute. La démonstration proposée donne donc cette démonstration « une fois pour toute ».

### Savoir faire - Construire une extraction explicitement (cas 1)

Supposons que l'on ait :

$$\exists A \subset \mathbb{R} \mid \forall N \in \mathbb{N}, \exists n \geq N \text{ tel que } u_n \in A \quad (\star).$$

Ce pose la question de la construction de  $\varphi$ . Essayons d'être optimaux!

En fait  $(\star)$ , indique que :  $\forall N \in \mathbb{N}, \{n \in \mathbb{N} \mid n \geq N \text{ et } u_n \in A\} \neq \emptyset$ .

Pour tout  $N \in \mathbb{N}$ , il existe  $n_{N,A} = \min\{n \in \mathbb{N} \mid n \geq N \text{ et } u_n \in A\}$ .

Notons  $\theta_A : \mathbb{N} \mapsto n_{N+1,A}$ . (On prend  $N+1$ , pour avoir  $n > N$ ).  $\theta_A$  est bien

définie dans  $\mathbb{N}$ .

On a donc pour tout  $N \in \mathbb{N}$ ,  $u_{\theta_A(N)} \in A$  et  $\theta_A(N) \geq N$ .

Mais  $\theta_A$  n'est pas la fonction  $\varphi$  recherchée, il n'y aucune raison qu'elle soit strictement croissante. Mais on peut exploiter  $\theta_A$  pour créer  $\varphi$ !

On cherche en effet :  $\varphi(n)$  tel que  $\varphi(n) > \varphi(n+1)$  et  $u_{\varphi(n)} \in A$ .

Il suffit de prendre  $\varphi(n) = \theta_A(\varphi(n-1)) = \dots = \underbrace{\theta_A \circ \theta_A \circ \dots \circ \theta_A}_{n \text{ fois}}(0)$ .

### Corollaire - Suite extraite

Soit  $(u_n)$  une suite numérique et  $B \subset \mathbb{R}$ .

Si on n'a pas :  $\exists N \in \mathbb{N}$  tel que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $u_n \in B$ ,

i.e. on a :  $\forall N \in \mathbb{N}, \exists n \geq N, u_n \notin B$

Alors, il existe une sous-suite  $(v_n)$  de  $(u_n)$  tel que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $v_n \notin B$

### Démonstration

On note  $A = \bar{B}$ , le complémentaire de  $B$ .

Alors si on a  $\forall N \in \mathbb{N}, \exists n \geq N$ , tel que  $u_n \notin B$ , i.e.  $u_n \in A$ .

Alors  $N := \{n \in \mathbb{N} \mid u_n \in A\}$  n'est pas majoré et on applique le théorème précédent.  $\square$

### Exemple - Non suite nulle à partir d'un certain rang

On note  $B = \{0\}$ .

On n'a pas :  $(u_n)$  nulle à partir d'un certain rang :

Donc régulièrement (infiniment souvent) :  $u_n$  est non nul.

Formellement :  $\forall N \in \mathbb{N}, \exists n \geq N$  tel que  $u_n \neq 0$ .

Avec le théorème, il existe  $\varphi \nearrow$  tel que  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $u_{\varphi(n)} \neq 0$ .

Il ne faut pas confondre avec :

$(u_n)$  non nulle à partir d'un certain rang, i.e.  $\exists N \in \mathbb{N}, \forall n \geq N, u_n \neq 0$ .

## 3.2. Affinement : cas $(A_m)_m$ .

On exploite aussi des suites extraites pour étudier des suites non majorées :

 **Analyse - Suite  $(u_n)$  non majorée**  $\Leftrightarrow \exists \varphi \nearrow$  tel que  $u_{\varphi(n)} \rightarrow +\infty$

S'il existe une suite extraite tendant vers l'infini, alors nécessairement  $(u_n)$  ne peut pas être bornée.

Réciproquement, si  $(u_n)$  n'est pas majorée, elle ne l'est pas à partir d'un certain rang.

C'est le contraire de  $\exists N \in \mathbb{N}, \exists M \in \mathbb{R}$  tels que  $\forall n \geq N, u_n \leq M$ .

Donc :  $\forall M \in \mathbb{R}, \forall N \in \mathbb{N} \exists n \geq N$  tel que  $u_n > M$ .

En notant  $B = [M, +\infty[$ , il existe une suite  $\varphi_M \nearrow$  tel que  $(u_{\varphi_M(n)}) \geq M$ .

Pour tout  $M \in \mathbb{R}$ , il existe une suite  $\varphi_M \nearrow$  tel que  $(u_{\varphi_M(n)}) \geq M$ .

Mais cela ne signifie pas que  $(u_{\varphi(n)}) \rightarrow +\infty$ .

Il faudrait paramétrer le nombre  $M$  par une variable  $k$  avec  $(M_k) \rightarrow +\infty \dots$

### Savoir faire - Construire une extraction explicitement (cas 2)

Supposons que l'on ait :

$\forall m \in \mathbb{N}, (A_m \subset \mathbb{R}) \mid \forall N \in \mathbb{N}, \exists n \geq N$  tel que  $u_n \in A_m$   $(\star\star)$ .

On suit la même idée, mais il n'y a plus une unique fonction  $\theta$ , mais une famille de fonction  $(\theta_m)$ .

En effet  $(\star\star)$ , indique que :  $\forall m \in \mathbb{N}, \forall N \in \mathbb{N}, \{n \in \mathbb{N} \mid n \geq N \text{ et } u_n \in A_m\} \neq \emptyset$ .

Puisque ce dernier ensemble est inclus dans  $\mathbb{N}$  et non vide, il existe  $n_{N,m} = \min\{n \in \mathbb{N} \mid n \geq N \text{ et } u_n \in A_m\}$ .

Notons  $\theta_m : N \mapsto n_{N+1, A_m}$ . (On prend toujours  $N+1$ , pour avoir  $n > N$ )

$\forall m \in \mathbb{N}, \theta_m$  est bien définie dans  $\mathbb{N}$ .

Exploitions  $(\theta_m)$  pour créer  $\varphi$ !

On cherche en effet :  $\varphi(n)$  tel que  $\varphi(n) > \varphi(n+1)$  et  $u_{\varphi(n)} \in A_n$  (même  $n$ !).

Il suffit de prendre  $\varphi(n) = \theta_n(\varphi(n-1)) = \dots = \underbrace{\theta_n \circ \theta_{n-1} \circ \dots \circ \theta_0}_{n \text{ fois}}(0)$ .

On a bien  $\varphi(0) = \theta_0(0)$  et donc  $u_{\varphi(0)} \in A_0$ .

Soit  $n \in \mathbb{N}$ . Supposons que  $\varphi(0), \dots, \varphi(n)$  sont bien définis :  $\forall k \in \mathbb{N}_n$ ,  $\varphi(k) > \varphi(k-1)$  et  $u_{\varphi(k)} \in A_k$ .

On a ensuite  $\varphi(n+1) = \theta_{n+1}(\varphi(n))$ .

Par conséquent :  $\varphi(n+1) = \min\{n \in \mathbb{N} \mid n \geq \varphi(n) + 1 \text{ et } u_n \in A_{n+1}\}$  (par définition de  $\theta_{n+1}$ ).

Et ainsi :  $\varphi(n+1) \geq \varphi(n) + 1$  et  $u_{\varphi(n+1)} \in A_{n+1}$ .

### Proposition - Suite non majorée

$(u_n)$  n'est pas majorée ssi il existe une suite extraite de  $(u_n)$  tendant vers  $+\infty$ .

i.e. il existe  $\varphi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $\nearrow \nearrow$  telle que  $(u_{\varphi(n)}) \rightarrow +\infty$

### Démonstration

Nous avons vu que la condition est nécessaire dans l'analyse. Réciproquement, si  $(u_n)$  n'est pas majorée, elle n'est pas majorée à partir d'un certain rang.

C'est le contraire de  $\exists N \in \mathbb{N}, \exists M \in \mathbb{R}$  tels que  $\forall n \geq N, u_n \leq M$ . Donc :  $\forall M \in \mathbb{N}, \forall N \in \mathbb{N} \exists n \geq N$  tel que  $u_n > M$ .

D'après le savoir-faire, il existe  $\varphi$  strictement croissante telle que  $\forall n \in \mathbb{N}, u_{\varphi(n)} \in [n, +\infty[ (= A_n)$

C'est la même chose, que  $(u_n)$  admet une suite extraite tendant vers  $+\infty$ .  $\square$

### Exercice

Soit  $(u_n)$  une suite à valeurs dans  $[a, b]$ .

Soient  $\epsilon > 0$  et  $n = \left\lfloor \frac{b-a}{\epsilon} \right\rfloor$

1.  $[a, b]$  peut s'écrire comme une réunion de  $n$  intervalles de taille inférieure à  $\epsilon > 0$ .
2. Montrer qu'il existe un ensemble  $A \subset [a, b]$ , de taille inférieure à  $\epsilon$  et une suite extraite de  $(u_n)$  tel que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $u_{\varphi(n)} \in A$

### Correction

1. On note pour tout  $k \in \mathbb{N}_n$ ,  $I_k = [a + (k-1)\epsilon, a + k\epsilon]$ .  
Alors  $I_k$  est de taille égale à  $\epsilon$ . Il y a  $n$  intervalles  $I_k$ . Et  $\bigcup_{k \in \mathbb{N}_n} I_k = [a, a + n\epsilon]$ .  
Or  $n\epsilon \geq \frac{b-a}{\epsilon} \epsilon = b-a$ .
2. Si pour tout  $k \in \mathbb{N}$ , il existe  $N_k \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N_k, u_n \notin I_k$ ,  
Alors en prenant  $N = \max N_k$ , on a pour tout  $n \geq N$ ,  $u_n \notin I_k$ , donc  $u_n \notin \bigcup I_k = [a, b]$ . Impossible.  
Ainsi, par l'absurde, il existe  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall N \in \mathbb{N}, \exists n \geq N$ , tel que  $u_n \in I_k$ .  
Donc il existe  $\varphi \nearrow \nearrow$  tel que  $(u_{\varphi(n)}) \in I_k =: A$ .

### Exercice

Soit  $(u_n)$  une suite bornée. On note pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $a_k = \sup\{u_n, n \geq k\}$ .

1. Montrer que  $(a_k)$  est décroissante et minorée. On admet que  $(a_k)$  est donc convergente. On note  $\ell = \lim(a_n)$ .
2. Montrer qu'il existe  $\varphi \nearrow \nearrow$  tel que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $|u_{\varphi(n)} - \ell| \leq \frac{1}{n}$ .  
Cela nous permet de dire que  $\ell$  est une valeur d'adhérence de  $(u_n)$  (cf. partie suivante).

### Correction

1. On note  $A_k := \{u_n, n \geq k\}$ .  $A_{k+1} \subset A_k$ , donc  $a_{k+1} = \sup A_{k+1} \leq \sup A_k = a_k$ .  
Par ailleurs,  $A_k \subset \{u_n, n \in \mathbb{N}\}$ . Donc  $A_k$  est minorée par  $\inf A_0$ , indépendant de  $k$ .  $(a_k)$  est minorée.

2. Par construction :  $\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N, |a_n - \ell| \leq \epsilon$ .  
Nous cherchons à approcher  $\ell$ , par  $u_n$  ou plutôt une de ses suites extraites.  
Or par définition de la borne supérieure  $(a_n = \sup\{u_k, k \geq n\}) : \forall \epsilon > 0, \exists k_n \geq n$  tel que  $|a_n - u_{k_n}| \leq \epsilon$ .  
Bilan :  $\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N, \exists k \geq n$  tel que  $|u_k - \ell| \leq |u_k - a_n| + |a_n - \ell| \leq 2\epsilon$ .  
En prenant  $A_m = ]\ell - \frac{1}{2m}, \ell + \frac{1}{2m}[$  (et donc  $\epsilon = \frac{1}{2m}$ ), on a :  $\exists N_m \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N_m, \exists k_n \geq n$  tel que  $u_{k_n} \in A_m$ .  
Considérons  $\theta_m(K) = \min\{k \in \mathbb{N} \mid k > K, u_k \in A_m\}$ . Cet ensemble est bien non vide avec  $k_{\min(N_m, K)}$ .  
Puis définissons  $\varphi(n) := \theta_n(\varphi(n-1)) = \theta_n \circ \dots \circ \theta_0(0)$ .  
On a alors  $\varphi(n) = \theta_n(\varphi(n-1)) = \min\{k \in \mathbb{N} \mid k > \varphi(n-1), u_k \in A_n\}$ ,  
et donc  $\varphi(n) > \varphi(n-1)$  et  $u_k = u_{\varphi(n)} \in A_n$  i.e.  $|u_{\varphi(n)} - \ell| \leq \frac{1}{n}$ .  
 $\varphi$  est bien une extractrice et  $(u_{\varphi(n)}) \rightarrow \ell$ .

3.3. Application 2. Lemme des pics

**Proposition - Lemme des pics**  
Soit  $E$ , un ensemble totalement ordonné.  
Toute suite de  $E$  admet une sous-suite croissante ou une sous-suite décroissante.

On travaille donc sur  $N$  directement et on doit adapter la démonstration.

**Démonstration**  
On note  $N = \{n \in \mathbb{N} \mid \forall m > n, u_n \leq u_m\}$ .  
• Ou bien  $N$  est fini, et donc est majoré par  $n_0$ .  
Ainsi pour tout  $n \geq n_0, n \notin N$ , i.e. :  $\exists m > n, u_n \geq u_m$ .  
Considérons  $\psi : n \mapsto \min\{m > n \mid u_n \geq u_m\}$ , bien définie.  
Puis  $j_k = \underbrace{\psi \circ \dots \circ \psi}_{k \text{ fois}}(n_0)$ .  
Donc la suite  $(u_{j_k})_k$  est décroissante.  
• Ou bien  $N$  est infini, et donc on construit une suite  $(i_k)$  strictement croissante d'éléments de  $N$  par récurrence :  
 $i_0 = \min N$  et  $i_{k+1} = \min(N \setminus \{i_0, i_1, \dots, i_k\})$ , non vide (sinon  $N$  fini).  
 $I_k = I_{k+1} \cup \{i_k\}$  et donc  $i_{k+1} \geq i_k$  et par construction  $u_{i_k} \leq u_{i_{k+1}}$ .  
Donc  $(u_{i_k})_k$  est une suite croissante.  $\square$

**Remarque - Le lemme de ERDÖS-SZEKERES**  
LE DS10 2020-2021 donne un algorithme pour trouver, à partir d'une suite finie de  $pq + 1$  éléments ou bien une suite extraite croissante de  $p + 1$  éléments ou une suite décroissante de  $q + 1$  éléments.  
Une forme d'optimalité finie.

4. Limite d'une suite réelle

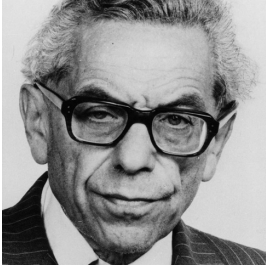
4.1. Suite convergente

**Heuristique - Expression en français**  
Soit  $\epsilon > 0$ . On peut dire que  $a$  est  $\epsilon$ -proche de  $B$  si  $|a - B| \leq \epsilon$ .  
On peut dire que (la suite)  $(u_n)$  vérifie la propriété  $\mathcal{P}$  à partir d'un certain rang, si il existe  $N \in \mathbb{N}$  tel que pour tout  $n \geq N$ , (le nombre)  $u_n$  vérifie  $\mathcal{P}$ .

**Remarque - La suite  $\frac{1}{n}$**   
La suite  $\frac{1}{n}$  est  $10^{-k}$  proche de  $5 \times 10^{-k-1}$  à partir d'un certain rang. (A démontrer).  
On ne peut donc pas fixer  $\epsilon > 0$  à une valeur positive strictement si l'on cherche à définir la notion de limite...

**Définition - Limite (réelle)**  
Soit  $(u_n)$  une suite réelle et  $\ell \in \mathbb{R}$ . On dit que la suite  $(u_n)$  converge vers  $\ell$  lorsque  
$$\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, |u_n - \ell| \leq \epsilon$$
  
En français :  $(u_n)$  converge vers  $\ell$ , si  $(u_n)$  est  $\epsilon$ -proche de  $\ell$ , à partir d'un

**Histoire - Paul Erdős**



Paul Erdős (1913-1996) est un mathématicien hongrois en exil permanent. Très prolifique, il s'intéresse à l'arithmétique, théorie des graphes et probabilités ou encore l'analyse. Un de ses leitmotifs : « Another roof, another proof ». Il campait chez l'un ou l'autre des mathématiciens quelques jours pour trouver des résultats intéressants, puis il s'en allait. Une autre citation intéressante : « Il faut parfois compliquer un problème pour en simplifier la solution. »  
On peut lire : Erdős, l'homme qui n'aimait que les nombres.

certain rang, pour tout  $\epsilon > 0$ .

**Remarque - Suite convergente vers 0**

On a  $(u_n) \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} \ell \iff (u_n - \ell) \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} 0$ .

On pourrait donc restreindre notre cours à l'étude des suites convergentes vers 0.

**Remarque - Strict ou non**

On a aussi  $(u_n) \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} \ell$  si et seulement si

$$\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, |u_n - \ell| < \epsilon$$

Exercice

Soit  $\alpha > 0$ . Montrer à l'aide de la définition que la suite  $\left(\frac{1}{n^\alpha}\right)$  converge vers 0.

Correction

Soit  $\epsilon > 0$ .

$$\left| \frac{1}{n^\alpha} - 0 \right| < \epsilon \iff n > \epsilon^{-1/\alpha}$$

Et donc en prenant  $N = \lceil \epsilon^{-1/\alpha} \rceil + 1$ , on voit que la suite vérifie le critère de convergence vers 0.

**Attention - Dépendance de  $N$  à  $\epsilon$**

- ⚡ On remarquera bien sur cet exercice le fait important et fréquent :  
 $N$  dépend de la valeur de  $\epsilon$  choisie a priori.
- ⚡ On pourrait noter à la physicienne :  $N(\epsilon)$

**Proposition - Unicité de la limite**

Soit  $(u_n)$  une suite réelle. Si  $(u_n)$  converge vers  $\ell$  et vers  $\ell'$ , alors  $\ell = \ell'$ .

On note alors  $(u_n) \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} \ell$  ou  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \ell$ .

**Démonstration**

Soit  $\epsilon > 0$ .

$$\exists N_1, N_2 \mid \forall n \geq N_1, |u_n - \ell| < \frac{\epsilon}{2} \text{ et } \forall n \geq N_2, |u_n - \ell'| < \frac{\epsilon}{2}$$

Soit  $N = \max(N_1, N_2)$ , donc par inégalité triangulaire :

$$|\ell - \ell'| = |(\ell - u_N) + (u_N - \ell')| \leq |\ell - u_N| + |u_N - \ell'| \leq \epsilon$$

Ceci est vrai pour tout  $\epsilon$ , donc  $|\ell - \ell'| = 0$  i.e.  $\ell = \ell'$ .  $\square$

**Définition - Suites convergente, divergente**

Soit  $(u_n)$  une suite réelle.

S'il existe un réel  $\ell$  tel que la suite converge vers  $\ell$ , on dit que  $(u_n)$  est convergente.

$\ell$  (unique d'après ce qui précède) est appelé la limite de la suite.

**Proposition - Suite convergente donc bornée**

Toute suite convergente est bornée.

**Démonstration**

Si  $(u_n)$  converge vers  $\ell$ .

Alors  $(u_n)$  est majorée par  $\ell + 1$  à partir d'un certain rang et minorée par  $\ell - 1$  à partir d'un certain rang.

Donc  $(u_n)$  est bornée.  $\square$

## 4.2. Valeur d'adhérence d'une suite

**Définition - Valeur d'adhérence (d'une suite)**

Si  $a$  est limite d'une suite extraite de  $(u_n)$ , alors, on dit que  $a$  est une valeur d'adhérence de la suite  $(u_n)$ .

**Théorème - Limite d'une suite extraite**

Toute suite extraite d'une suite tendant vers  $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$  est une suite tendant vers  $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$ .

Autrement écrit : si  $(u_n) \rightarrow \ell$ , alors  $(u_n)$  n'admet qu'une seule valeur d'adhérence :  $\ell$ .

**Démonstration**

Si  $(u_n)$  est proche de  $\ell$  à  $\epsilon$  près à partir d'un certain rang  $N$ , il en est de même de  $(u_{\varphi(n)})$  à partir du rang  $\min\{n \mid \varphi(n) \geq N\} \in \mathbb{N}$ , non vide.  $\square$

**⚠ Attention - LA réciproque est fausse**

La suite  $(u_n)$  telle que  $u_n = 1[n \equiv 0[2]] + n[n \equiv 1[2]]$  n'admet qu'une seule valeur d'adhérence 1.

**4.3. Suites divergentes**

Il y a deux types de non convergence (=divergence) :

- les suites tendant vers  $\infty$  (premier type de divergence - en fait convergence dans  $\overline{\mathbb{R}}$ ).
- les suites ne tendant vers rien (deuxième type de divergence).

**Définition - divergente**

Si la suite n'est pas convergente on dit qu'elle est divergente.

On peut étendre la notion de limite d'une suite à  $\overline{\mathbb{R}}$  ce qui donne la définition suivante.

**Définition - Limite infinie**

On dit que la suite réelle  $(u_n)$  tend vers  $+\infty$  et on note  $u_n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} +\infty$ , si

$$\forall A \in \mathbb{R}, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, u_n \geq A.$$

On dit que la suite réelle  $(u_n)$  tend vers  $-\infty$  et on note  $u_n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} -\infty$ , si

$$\forall A \in \mathbb{R}, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, u_n \leq A.$$

**Remarque - Limite infinie et suite divergente**

- Une suite admettant une limite infinie est une suite divergente. On écrit toutefois  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = +\infty(-\infty)$  lorsque  $(u_n) \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} +\infty(-\infty)$  et on dit que la suite diverge vers  $+\infty(-\infty)$ .
- Si  $(u_n)$  tend vers  $+\infty$  ou  $-\infty$ , alors  $(|u_n|)$  tend vers  $+\infty$ .

**Exercice**

Soit  $\alpha > 0$ . Montrer à l'aide de la définition que la suite  $(n^\alpha)$  diverge vers  $+\infty$ .

**Correction**

Soit  $A > 0$ .

$$n^\alpha > A \iff n > A^{1/\alpha}$$

Et donc en prenant  $N = \lfloor A^{1/\alpha} \rfloor + 1$ , on voit que la suite vérifie le critère de divergence vers  $+\infty$ .

**⚠ Attention - Dépendance de  $N$  à  $A$** 

- ⚡ On remarquera bien sur cet exercice le fait important et fréquent :  
 $N$  dépend de la valeur de  $A$  choisie a priori.
- ⚡ On pourrait noter à la physicienne :  $N(A)$

**⚠ Attention - Cas pathologiques**

- ⚡ Il existe
  - des suites divergentes qui ne tendent pas vers  $+\infty$  (ni vers  $-\infty$ ) ;
  - des suites non bornées qui ne divergent pas vers  $+\infty$  ou  $-\infty$ .
  - des suites convergentes non monotones.

**🔧 Savoir faire - Montrer la divergence (deuxième type) d'une suite, par suites extraites**

Soit  $(u_n)$  une suite réelle.

On suppose qu'il existe deux suites extraites  $(u_{\varphi(n)})$  et  $(u_{\psi(n)})$  convergeant respectivement vers  $\ell$  et  $\ell'$ , avec  $\ell \neq \ell'$ . Alors la suite  $(u_n)$  est divergente.

**Exercice**

Donner des exemples de telles suites

**Correction**

Premier contre-exemple :  $((-1)^n)$ .

Deuxième contre-exemple :  $((-1)^n n)$ .

Premier contre-exemple :  $(\frac{(-1)^n}{n})$ .

**Exercice**

Rappeler et démontrer les résultats sur la convergence des suites arithmétiques ou géométriques en fonction de leur raison.

**Correction**

Sauf si la raison vaut  $r$ , la suite arithmétique diverge vers  $+\infty$  (si  $r > 0$ ) et vers  $-\infty$  (si  $r < 0$ ).

La suite géométrique de raison  $q$  :

- converge vers 0 ssi  $q \in ]-1, 1[$  ou  $u_0 = 0$
- est constant égale à  $u_0$  si  $q = 1$
- diverge vers  $+\infty$  si  $q > 1$  et  $u_0 > 0$ , et vers  $-\infty$  si  $q > 1$  et  $u_0 < 0$ ,
- diverge (vers rien) si  $q < -1$ .

**4.4. Opérations sur les suites/les limites et relation d'ordre****Ordre et limites****Proposition - Convergence et signe de la suite**

Soit  $(u_n)$  une suite réelle qui tend vers  $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$ . On suppose  $\ell > 0$  (resp.  $\ell < 0$ ). Alors la suite est strictement positive (resp. strictement négative) à partir d'un certain rang.

**Démonstration**

On suppose  $\ell > 0$ , on considère  $\epsilon = \frac{\ell}{2}$ .

A partir d'un certain rang :  $|u_n - \ell| < \frac{\ell}{2}$ , donc  $\ell - \frac{\ell}{2} < u_n < \ell + \frac{\ell}{2}$ .

Donc à partir d'un certain rang :  $u_n > \frac{\ell}{2} > 0$ .  $\square$

Et réciproquement, si  $u_n > 0$ , a-t-on  $\lim(u_n) > 0$ ?

**⚠ Attention - Les inégalités sont élargies!**

- ⚡ Les inégalités strictes ne passent pas à la limite, elles se transforment en inégalités larges.
- ⚡ Par exemple  $u_n = \frac{1}{n} > 0 = v_n$  et pourtant  $\lim(u_n) = \lim(v_n) = 0$

**Théorème - Passage à la limite dans les inégalités**

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites réelles qui convergent respectivement vers les réels  $\ell$  et  $\ell'$ . On suppose qu'à partir d'un certain rang on a  $u_n \leq v_n$ . Alors  $\ell \leq \ell'$ .

**Remarque - Dans  $\overline{\mathbb{R}}$** 

Le résultat reste vrai avec des suites ayant des limites dans  $\overline{\mathbb{R}}$ .

**Démonstration**

$$\ell' - \ell = (\ell' - v_n) + (v_n - u_n) + (u_n - \ell).$$

Pour tout  $\epsilon > 0$ , il existe  $N \in \mathbb{N}$  (max) tel que  $\forall n \geq N$  :

$$\ell - v_n > -\epsilon, v_n - u_n \geq 0 \text{ et } u_n - \ell > -\epsilon.$$

$$\text{Donc (pour tout } n \geq N) \ell' - \ell \geq -2\epsilon.$$

Ceci est vrai pour tout  $\epsilon > 0$  :  $\ell' - \ell \geq 0$ .  $\square$

**Heuristique - Petit bilan... et mieux!**

Dans le cadre des suites convergentes dans  $\overline{\mathbb{R}}$ , on peut résumer d'une certaine façon, ce qu'on a vu en :

- Le passage à la limite conserve l'ordre large.
- Réciproquement (strict) : si  $\lim u_n < \lim v_n$ , alors  $u_n < v_n$  à partir d'un certain rang.

Le théorème d'encadrement est un peu plus fort : il assure aussi la convergence.

**Théorème - Théorème de convergence par encadrement, dit "des gendarmes"**

Soient  $(u_n), (v_n), (w_n)$  trois suites réelles et  $\ell \in \mathbb{R}$ . On suppose que

$$\forall n \geq n_0, u_n \leq v_n \leq w_n, \text{ et que } \lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \lim_{n \rightarrow +\infty} w_n = \ell$$

alors la suite  $(v_n)$  converge vers  $\ell$ .

Avec  $(u_n) = (-w_n)$  :

**Corollaire - Encadrement en valeur absolue**

Soit  $(u_n)$  une suite réelle. On suppose que l'on a  $(\alpha_n)$  une suite de réels positifs qui converge vers 0 et un réel  $\ell$  tels qu'à partir d'un certain rang  $|u_n - \ell| \leq \alpha_n$ . Alors  $(u_n)$  converge vers  $\ell$ .

**Démonstration**

Soit  $\epsilon > 0$ .

A partir d'un certain rang :

$$\ell - \epsilon < u_n < v_n < w_n < \ell + \epsilon$$

donc  $|v_n - \ell| < \epsilon$   $\square$

**Savoir faire - A partir de deux certains rangs**

Si on a, à partir d'un certain premier rang une propriété vraie :  $\exists n_1 \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq n_1, \mathcal{P}_n$ .

Et à partir d'un certain second rang une propriété vraie :  $\exists n_2 \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq n_1, \mathcal{P}'_n$ .

Alors, à partir d'un certain (autre) rang :  $n_3 = \max(n_1, n_2)$ ,  $\forall n \geq n_3, \mathcal{P}_n$  et  $\mathcal{P}'_n$  sont vraies.



Exercice

Montrer que la suite  $\left(\frac{2^n}{n!}\right)$  converge vers 0.

Correction

Pour  $n \geq 4$ ,  $0 \leq \frac{2^n}{n!} = \frac{2}{n} \cdot \frac{2}{n-1} \times \dots \times \frac{2}{4} \cdot \frac{2}{3} \cdot \frac{2}{2} \leq \frac{4}{3n}$ .

Donc par encadrement, la suite considérée converge vers 0.

On a un résultat analogue au théorème précédent pour les limites infinies.

**Théorème - Théorème de divergence (vers  $\pm\infty$ ) par encadrement**

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites réelles telles qu'à partir d'un certain rang  $u_n \leq v_n$ . Alors

$$(u_n)_{n \rightarrow +\infty} \rightarrow +\infty \Rightarrow (v_n)_{n \rightarrow +\infty} \rightarrow +\infty \quad (18.1)$$

$$(v_n)_{n \rightarrow +\infty} \rightarrow -\infty \Rightarrow (u_n)_{n \rightarrow +\infty} \rightarrow -\infty \quad (18.2)$$

Exercice

Soit  $(S_n)$  la suite définie par  $S_n = \sum_{k=2}^n \frac{1}{k}$ .

1. Pour  $k \in \mathbb{N}^*$ , comparez  $\frac{1}{k}$  avec  $\int_k^{k+1} \frac{dt}{t}$  et  $\int_{k-1}^k \frac{dt}{t}$ . En déduire que  $(S_n)$  diverge.
2. Prouver que  $\left(\frac{S_n}{\ln n}\right)$  converge et donner sa limite.

Correction

C'est un résultat classique, à connaître.

1. La fonction  $t \mapsto \frac{1}{t}$  est décroissante, donc pour tout  $t \in [k, k+1]$ ,  $\frac{1}{k+1} \leq \frac{1}{t} \leq \frac{1}{k}$ .  
Puis on intègre pour  $t$  entre  $k$  et  $k+1$ , aux extrémités il s'agit de constante :

$$\frac{1}{k+1} \leq \int_k^{k+1} \frac{dt}{t} \leq \frac{1}{k}$$

Un changement d'indice permet d'affirmer :  $\int_k^{k+1} \frac{dt}{t} \leq \frac{1}{k} \leq \int_{k-1}^k \frac{dt}{t}$ .

On peut alors sommer ces inégalités pour  $k$  de 2 à  $n$  et appliquer la formule de Chasles :

$$\ln(n+1) - \ln 2 = \int_2^{n+1} \frac{dt}{t} \leq S_n \leq \int_1^n \frac{dt}{t} = \ln n$$

La minoration de  $S_n$  par une suite divergente vers  $+\infty$  permet d'affirmer la divergence de  $(S_n)$ .

2. On divise donc par  $\ln n$  : mais après avoir noté :  $\ln(n+1) = \ln(n(1 + \frac{1}{n})) = \ln n + \ln(1 + \frac{1}{n})$  :

$$1 + \frac{\ln(1 + \frac{1}{n})}{\ln n} \leq \frac{S_n}{\ln n} \leq 1$$

Et comme :  $\lim_{n \rightarrow \infty} \ln(1 + \frac{1}{n}) = 0$ , alors  $\lim_{n \rightarrow \infty} 1 + \frac{\ln(1 + \frac{1}{n})}{\ln n} = 1$  et par encadrement :  $\left(\frac{S_n}{\ln n}\right)$  converge vers 1.

**🔧 Savoir faire - Convergence par encadrement/Divergence par minoration (majoration)**

L'encadrement est souvent à la base de toute démonstration d'analyse.

Pour démontrer que  $u_n \rightarrow \ell$ , on démontre qu'à partir d'un certain rang

$$v_n \leq u_n \leq w_n \text{ avec } \lim(v_n) = \lim(w_n) = \ell.$$

$$\text{ou } |u_n - \ell| \leq \alpha_n \text{ avec } \lim(\alpha_n) = 0.$$

Pour démontrer que  $u_n \rightarrow +\infty$ , on démontre qu'à partir d'un certain rang,  $u_n \geq v_n$  et  $v_n \rightarrow +\infty$ .

Pour  $u_n \rightarrow -\infty$ , on démontre qu'à partir d'un certain rang,  $u_n \leq w_n$  et  $w_n \rightarrow -\infty$ .

Opérations sur les limites

**Définition -  $\mathbb{R}^{\mathbb{N}}$  comme une algèbre**  
On définit les opérations suivantes sur l'ensemble des suites réelles :

- Addition :  $(u_n) + (v_n) = (u_n + v_n)$
- Multiplication par un réel :  $\lambda(u_n) = (\lambda u_n)$
- Multiplication de deux suites :  $(u_n) \times (v_n) = (u_n \times v_n)$

Addition et multiplication de deux suites sont des “lois internes” sur  $\mathbb{R}^{\mathbb{N}}$ , la multiplication est une “loi externe”.

On commence par deux lemmes qui simplifieront les démonstrations

**Lemme -**  
Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites numériques.

- Si  $(u_n) \rightarrow 0$  et  $(v_n)$  est bornée, alors  $(u_n \times v_n) \rightarrow 0$ .
- Si  $(u_n) \rightarrow +\infty$  et  $(v_n)$  est minorée, alors  $(u_n + v_n) \rightarrow +\infty$

**Démonstration**

• Soit  $\epsilon > 0$ .  
 $(v_n)$  est bornée, donc il existe  $M \in \mathbb{R}_+$  tel que  $\forall n \in \mathbb{N}, |v_n| \leq M$ .  
 $(u_n)$  converge vers 0, donc il existe  $N$  tel que, pour tout  $n \geq N, |u_n| \leq \frac{\epsilon}{M}$ .  
Ainsi pour tout  $n \geq N, |u_n \times v_n| \leq \frac{\epsilon}{M} M = \epsilon$ .  
Donc  $(u_n v_n) \rightarrow 0$  • Soit  $A > 0$   $(v_n)$  est minorée, donc il existe  $A' \in \mathbb{R}$  tel que  $\forall n \in \mathbb{N}, v_n \geq A'$ .  
 $(u_n)$  diverge vers  $+\infty$ , donc il existe  $N$  tel que, pour tout  $n \geq N, u_n \geq A - A'$ .  
Ainsi pour tout  $n \geq N, u_n + v_n \geq (A - A') + A' = A$ .  
Donc  $(u_n + v_n) \rightarrow +\infty$  □

**Théorème - Opérations sur les limites**  
Soit  $(u_n)$  une suite tendant vers  $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$  et  $(v_n)$  une suite tendant vers  $\ell' \in \overline{\mathbb{R}}$ .  
Alors, lorsque le calcul dans  $\overline{\mathbb{R}}$  a du sens :

- la suite  $(|u_n|)$  tend vers  $|\ell|$ ;
- la suite  $(u_n + v_n)$  tend vers  $\ell + \ell'$ ;
- pour  $\lambda \in \mathbb{R}$ , la suite  $(\lambda u_n)$  tend vers  $\lambda \ell$ ;
- la suite  $(u_n v_n)$  tend vers  $\ell \ell'$ ;
- si  $\ell' \neq 0$ , la suite  $(\frac{u_n}{v_n})$  tend vers  $\frac{\ell}{\ell'}$

 **Savoir faire - A savoir compléter**  
Plus généralement les tableaux suivants, complétés, permettent de connaître les limites des suites  $(u_n + v_n)$ ,  $(u_n v_n)$ ,  $(\frac{1}{u_n})$ ,  $(\frac{u_n}{v_n})$  connaissant les limites, éventuellement infinies, des suites  $(u_n)$  et  $(v_n)$ .  
 $\ell$  et  $\ell'$  sont des réels.

1. **Limite d'une somme**

|                                   |         |           |           |           |           |           |
|-----------------------------------|---------|-----------|-----------|-----------|-----------|-----------|
| $(u_n)$ a pour limite             | $\ell$  | $\ell$    | $\ell$    | $+\infty$ | $-\infty$ | $+\infty$ |
| $(v_n)$ a pour limite             | $\ell'$ | $+\infty$ | $-\infty$ | $+\infty$ | $-\infty$ | $-\infty$ |
| alors $(u_n + v_n)$ a pour limite |         |           |           |           |           |           |

2. **Limite d'un produit**

|                                 |         |               |          |          |
|---------------------------------|---------|---------------|----------|----------|
| $(u_n)$ a pour limite           | $\ell$  | $\ell \neq 0$ | 0        | $\infty$ |
| $(v_n)$ a pour limite           | $\ell'$ | $\infty$      | $\infty$ | $\infty$ |
| alors $(u_n v_n)$ a pour limite |         |               |          |          |

Pour déterminer s'il s'agit de  $+\infty$  ou de  $-\infty$  on applique la règle des signes.

3. **Limite de l'inverse**

|                                       |               |                  |                  |          |
|---------------------------------------|---------------|------------------|------------------|----------|
| $(u_n)$ a pour limite                 | $\ell \neq 0$ | 0 avec $u_n > 0$ | 0 avec $u_n < 0$ | $\infty$ |
| alors $(\frac{1}{u_n})$ a pour limite |               |                  |                  |          |

## 4. Limite d'un quotient

|                                         |                |          |                                   |          |
|-----------------------------------------|----------------|----------|-----------------------------------|----------|
| $(u_n)$ a pour limite                   | $\ell$         | 0        | $\ell \neq 0$                     | $\ell$   |
| $(v_n)$ a pour limite                   | $\ell' \neq 0$ | 0        | 0 en restant<br>de signe constant | $\infty$ |
| alors $(\frac{u_n}{v_n})$ a pour limite |                |          |                                   |          |
| $(u_n)$ a pour limite                   | $\infty$       | $\infty$ | $\infty$                          |          |
| $(v_n)$ a pour limite                   | 0 en restant   | $\infty$ | $\ell \neq 0$                     |          |
| alors $(\frac{u_n}{v_n})$ a pour limite |                |          |                                   |          |

## Démonstration

- Supposons que  $(u_n) \rightarrow \ell$ .

Si  $\ell \in \mathbb{R}_+^*$ , alors  $(u_n)$  est positive à partir d'un certain rang.

Et à partir de ce rang,  $|u_n| = u_n$ ,  $|\ell| = \ell$ , donc  $(|u_n|) \rightarrow |\ell|$ .

Si  $\ell \in \mathbb{R}_-^*$ , alors  $(u_n)$  est négative à partir d'un certain rang.

Et à partir de ce rang,  $|u_n| = -u_n$ ,  $|\ell| = -\ell$ , donc  $(|u_n|) \rightarrow |\ell|$  car  $(-u_n)$  converge vers  $-\ell$ .

Si  $\ell = 0$ , alors  $(u_n) \rightarrow 0$  et  $(|u_n|) \rightarrow 0$  (il suffit d'écrire).

- Supposons  $(u_n) \rightarrow \ell$  et  $(v_n) \rightarrow \ell'$ .

Si  $\ell, \ell' \in \mathbb{R}$  (pas d'infini). Soit  $\epsilon > 0$ .

$\exists N_1 \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N_1$ ,  $|u_n - \ell| \leq \frac{\epsilon}{2}$  i.e.  $-\frac{\epsilon}{2} \leq u_n - \ell \leq \frac{\epsilon}{2}$ .

$\exists N_2 \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N_2$ ,  $|v_n - \ell'| \leq \frac{\epsilon}{2}$  i.e.  $-\frac{\epsilon}{2} \leq v_n - \ell' \leq \frac{\epsilon}{2}$ .

$\forall n \geq N := \max(N_1, N_2)$ ,  $\epsilon \leq (u_n + v_n) - (\ell + \ell') \leq \epsilon$ .

Donc  $(u_n + v_n) \rightarrow \ell + \ell'$  Si  $\ell = +\infty$  et  $\ell' \in \mathbb{R} \cup \{+\infty\}$ .

$(v_n)$  converge donc est minorée.

D'après le lemme  $(u_n + v_n) \rightarrow +\infty = \ell + \ell'$ . Si  $\ell = -\infty$  et  $\ell' \in \mathbb{R} \cup \{-\infty\}$ .

On considère les suites opposées.

D'après le lemme  $(-u_n - v_n) \rightarrow +\infty$  donc  $(u_n + v_n) \rightarrow -\infty = \ell + \ell'$ .

- Supposons  $(u_n) \rightarrow \ell$  et  $\lambda \in \mathbb{R}$ .

Si  $\lambda = 0$ , alors  $\lambda u_n = 0 \rightarrow 0 = \lambda \ell$ .

Si  $\ell \in \mathbb{R}^*$  (pas d'infini). Soit  $\epsilon > 0$ .

$\exists N \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N$ ,  $|u_n - \ell| \leq \frac{\epsilon}{\lambda}$  i.e.  $-\frac{\epsilon}{\lambda} \leq u_n - \ell \leq \frac{\epsilon}{\lambda}$ .

$\forall n \geq N$ ,  $\epsilon \leq \lambda u_n - \lambda \ell \leq \epsilon$ .

Donc  $(\lambda u_n) \rightarrow \lambda \ell$  Si  $\ell = +\infty$  et  $\lambda > 0$ .

Soit  $A > 0$ ,  $\exists N$  tel que  $u_n \geq \frac{A}{\lambda}$  et donc  $\lambda u_n \geq A$ .

Donc  $(\lambda u_n) \rightarrow +\infty = \lambda \ell$ . (de même pour  $-\infty$ )

Si  $\ell = +\infty$  et  $\lambda < 0$ .

Soit  $A < 0$ ,  $\exists N$  tel que  $u_n \geq \frac{A}{\lambda}$  ( $> 0$ ) et donc  $\lambda u_n \leq A$  ( $\lambda < 0$ ).

Donc  $(\lambda u_n) \rightarrow -\infty = \lambda \ell$ . (de même pour  $-\infty$ )

- Supposons  $(u_n) \rightarrow \ell$  et  $(v_n) \rightarrow \ell'$ .

Si  $\ell, \ell' \in \mathbb{R}$  (pas d'infini).

Alors  $(u_n - \ell)$  converge vers 0,  $(v_n - \ell')$  converge vers 0.

D'après le lemme :  $(u_n - \ell) \times (v_n - \ell')$  converge vers 0 (elles sont bornées).

Donc  $(u_n v_n + \ell \ell' - v_n \ell - u_n \ell')$  converge vers 0.

Par addition :  $(u_n v_n) = (u_n v_n + \ell \ell' - v_n \ell - u_n \ell') - \ell \ell' + v_n \ell + u_n \ell' \rightarrow 0 - \ell \ell' + \ell \ell' + \ell \ell' = \ell \ell'$

Si  $\ell = +\infty$  et  $\ell' > 0$ .

Alors à partir d'un certain rang,  $v_n \geq \frac{\ell'}{2} > 0$ .

Donc à partir d'un certain rang :  $u_n v_n \geq \frac{\ell'}{2} u_n \rightarrow +\infty$  (de même en  $-\infty$ )

Si  $\ell = +\infty$  et  $\ell' < 0$ .

Alors à partir d'un certain rang,  $v_n \leq \frac{\ell'}{2} < 0$ .

Donc à partir d'un certain rang :  $u_n v_n \leq \frac{\ell'}{2} u_n \rightarrow -\infty$  (de même en  $-\infty$ )

- On commence par  $\frac{1}{v_n} \rightarrow \frac{1}{\ell'}$ .

Si  $\ell \in \mathbb{R}^*$ ,

Notons que  $\frac{1}{v_n} - \frac{1}{\ell'} = \frac{\ell' - v_n}{v_n \ell'}$ .

A partir d'un certain rang  $|v_n| \geq \frac{|\ell'|}{2} > 0$ , donc  $\frac{1}{|v_n \ell'|} \leq \frac{2}{|\ell'|^2}$ .

Donc  $(\frac{1}{v_n - \ell'})$  est bornée, alors que  $(\ell' - v_n)$  converge vers 0.

Ainsi  $(\frac{1}{v_n} - \frac{1}{\ell'}) \rightarrow 0$ , i.e.  $(\frac{1}{v_n}) \rightarrow \frac{1}{\ell'}$ .

Si  $\ell = +\infty$ .

Soit  $\epsilon > 0$ ,  $A := \frac{1}{\epsilon} > 0$ . A partir d'un certain rang,  $v_n \geq A$ .

Et ensuite,  $0 < \frac{1}{v_n} \leq \frac{1}{A} = \epsilon$  et donc  $(\frac{1}{v_n}) \rightarrow 0$ . (de même en  $-\infty$ ).

• Par produit,  $\frac{u_n}{v_n} = u_n \times \frac{1}{v_n} \rightarrow \ell \frac{1}{\ell'} = \frac{\ell}{\ell'}$ .  $\square$

 **Savoir faire - Gérer  $\epsilon$**

Il faut bien différencier un « montrer que  $\forall \epsilon$  » et « exploiter un  $\forall \epsilon$  ».

1. S'il s'agit de **montrer** que  $\forall \epsilon > 0 \dots$ 
  - a. On prend  $\epsilon > 0$ , fixé et quelconque
  - b. et on agit avec lui...
2. S'il s'agit de **exploiter** que  $\forall \epsilon > 0 \dots$ 

On considère arbitrairement un  $\epsilon > 0$ , fixé et quelconque, *bien choisi*.

 **Application - Lemme de Cesaro**

Soit  $(u_n)$  une suite telle que  $(u_n) \rightarrow \ell$ .

On note, pour tout entier  $n \in \mathbb{N}$ ,  $v_n = \frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n u_k$ . Alors  $(v_n) \rightarrow \ell$

• Si  $\ell = 0$ .

Soit  $\epsilon > 0$ , il existe  $N > 0$  tel que  $\forall n \geq N, |u_n| \leq \epsilon$ .

Pour tout  $n > N$ ,

$$v_n = \underbrace{\frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^{N-1} u_k}_{\rightarrow_n 0} + \underbrace{\frac{1}{n+1} \sum_{k=N}^n u_k}_{\rightarrow_n 0} \in \left[ -\frac{n-N+1}{n+1} \epsilon, \frac{n-N+1}{n+1} \epsilon \right]$$

Donc, par addition,  $(v_n) \rightarrow 0$ .

• Si  $\ell \neq 0$ . On note  $w_n = u_n - \ell \rightarrow 0$ .

$$\text{Alors } x_n = \frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n w_k = \frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n u_k - \ell = \left( \frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n u_k \right) - \ell = v_n - \ell \rightarrow 0.$$

Donc  $v_n \rightarrow \ell$ .

• Si  $\ell = +\infty$ . Soit  $A > 0$ ,  $\exists N \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N, u_n > A + 1$ .

$$v_n = \underbrace{\frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^{N-1} u_k}_{\rightarrow_n 0} + \underbrace{\frac{1}{n+1} \sum_{k=N}^n u_k}_{\rightarrow_n A+1} \geq \frac{n-N+1}{n+1} A$$

Donc pour tout  $A$ , il existe  $N'$  tel que pour tout  $n \geq N', v_n \geq A$ .

**4.5. Extension aux suites à valeurs complexes**

**Définition - Cas des suites complexes (bornées...)**

Soit  $(u_n)$  une suite de complexes.

- On dit que la suite  $(u_n)$  est bornée si la suite réelle des modules  $(|u_n|)$  est majorée.
- Soit  $\ell \in \mathbb{C}$ . On dit que la suite  $(u_n)$  converge vers  $\ell$  si la suite réelle  $(|u_n - \ell|)$  converge vers 0. On note  $u_n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} \ell$ .

**Définition - Convergence**

La suite complexe  $(u_n)$  converge vers le complexe  $\ell$  si et seulement si

$$\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, |u_n - \ell| \leq \epsilon$$

Attention  $|u_n - \ell|$  désigne ici le module du complexe  $u_n - \ell$ .

 **Pour aller plus loin - Convergence au sens de Cesaro**

Si  $(u_n)$  converge vers  $\ell$ , alors  $\mathcal{C}(u_n) \rightarrow \ell$  également.

Et si  $(u_n)$  ne converge pas, comme  $u_n = (-1)^n$  ?  
 $\mathcal{C}(u_n) = \frac{1}{n+1} [n, \text{pair}] \rightarrow 0$ .

Donc si  $(-1)^n$  converge, sa limite serait 0 (au sens de Cesaro)

A partir de cette définition, on voit que bon nombre de résultats subsistent pour les suites complexes :

**Proposition - Généralisation**

- la limite, lorsqu'elle existe, est unique ;
- si  $|u_n - \ell| \leq \alpha_n$  où  $(\alpha_n)$  est une suite réelle qui converge vers 0, alors  $(u_n)$  converge vers  $\ell$  ;
- les opérations (somme, produit, inverse, quotient) sur les limites restent valables ;
- toute suite extraite d'une suite convergente converge vers la même limite ;
- si les suites  $(u_{2n})$  et  $(u_{2n+1})$  convergent vers une même limite, alors la suite  $(u_n)$  converge.

**⚠ Attention - Relation d'ordre dans  $\mathbb{C}$  ?**

En revanche les résultats liés à la relation d'ordre dans  $\mathbb{R}$  n'ont plus de sens ici (inégalités).

**🔧 Savoir faire - Souvent pour l'étude de suites complexes**

On peut également, pour étudier une suite complexe, se ramener à deux suites réelles, selon la proposition qui suit...

Et si on veut raisonner pour la convergence par encadrement (vers 0), on note que :

$$|\operatorname{Re}(u_n)| \leq |u_n| \quad \text{et} \quad |\operatorname{Im}(u_n)| \leq |u_n|$$

$$|u_n| = \sqrt{|\operatorname{Re}(u_n)|^2 + |\operatorname{Im}(u_n)|^2} \leq |\operatorname{Re}(u_n)| + |\operatorname{Im}(u_n)|$$

On notera qu'il s'agit du module de  $u_n$  mais de la valeur absolue de  $\operatorname{Re}(u_n)$  ou de  $\operatorname{Im}(u_n)$ .

**Proposition - Utilisation de deux suites complexes**

Soit  $(u_n)$  une suite complexe.

$(u_n)$  est convergente (respectivement bornée) si et seulement si les suites réelles  $(\operatorname{Re}(u_n))$  et  $(\operatorname{Im}(u_n))$  le sont toutes les deux.

En cas de convergence on a

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \left( \lim_{n \rightarrow +\infty} \operatorname{Re}(u_n) \right) + i \left( \lim_{n \rightarrow +\infty} \operatorname{Im}(u_n) \right).$$

**Exercice**

Montrer par deux méthodes que la suite complexe  $(\overline{u_n})$  converge si et seulement si la suite  $(u_n)$  converge et donner alors une relation entre les limites.

**Correction**

Pour la correction, nous utiliserons que l'équivalence avec les suites réelles et imaginaires.

Comme  $\operatorname{Re}(u_n) = \operatorname{Re}(\overline{u_n})$  et  $\operatorname{Im}(u_n) = -\operatorname{Im}(\overline{u_n})$ , on en déduit :

$$(u_n) \text{ converge} \iff (\operatorname{Re}(u_n)) \text{ et } (\operatorname{Im}(u_n)) \text{ convergent} \iff (\overline{u_n}) \text{ converge}$$

Dans ce cas  $\lim(\overline{u_n}) = \overline{\lim(u_n)}$ .

**Démonstration**

Notons les inégalités importantes, pour  $z \in \mathbb{C}$  :

$$\left. \begin{array}{l} |\operatorname{Re}(z)| \\ |\operatorname{Im}(z)| \end{array} \right\} \leq |z| \leq |\operatorname{Re}(z)| + |\operatorname{Im}(z)|$$

Si  $u_n$  converge vers  $\ell$ .

Soit  $\epsilon > 0$ , il existe  $N \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq N$

$$|\operatorname{Re}(u_n - \ell)| = |\operatorname{Re}(u_n) - \operatorname{Re}(\ell)| \leq |u_n - \ell| \leq \epsilon \quad \text{et} \quad |\operatorname{Im}(u_n - \ell)| = |\operatorname{Im}(u_n) - \operatorname{Im}(\ell)| \leq |u_n - \ell| \leq \epsilon.$$

Donc  $(\operatorname{Re}(u_n))$  converge vers  $\operatorname{Re}(\ell)$  et  $(\operatorname{Im}(u_n))$  converge vers  $\operatorname{Im}(\ell)$ .

Réciproquement, si  $(\operatorname{Re}(u_n))$  converge vers  $\ell_1$  et  $(\operatorname{Im}(u_n))$  converge vers  $\ell_2$ .  
Soit  $\epsilon > 0$ , il existe  $N_1, N_2 \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  
si  $n \geq N_1$ , alors  $|\operatorname{Re}(z) - \ell_1| \leq \frac{\epsilon}{2}$  et si  $n \geq N_2$ , alors  $|\operatorname{Im}(z) - \ell_2| \leq \frac{\epsilon}{2}$   
Donc pour  $n \geq \max(N_1, N_2)$   
 $|z - (\ell_1 + i\ell_2)| \leq |\operatorname{Re}(z) - \ell_1| + |\operatorname{Im}(z) - \ell_2| \leq \epsilon$ .  
Donc  $(u_n)$  converge vers  $\ell_1 + i\ell_2$   $\square$

Exercice

Soit  $z \in \mathbb{C}$ .

1. Montrer que la suite géométrique  $(z^n)$  est convergente si et seulement si  $|z| < 1$  ou  $z = 1$ .
2. Montrer que la suite  $(S_n)$  définie par  $S_n = 1 + z + \dots + z^n = \sum_{k=0}^n z^k$  (on dit que  $(S_n)$  est une série géométrique) converge si et seulement si  $|z| < 1$  et que la limite vaut alors  $\frac{1}{1-z}$ .

Correction

1. Si  $|z| < 1$ ,  $|z^n| = |z|^n \rightarrow 0$ , donc par encadrement,  $(z^n)$  converge vers 0.  
Si  $|z| > 1$ , alors  $(|z|^n) = (|z^n|)$  est une suite numérique divergente.  
Or si  $(z^n)$  converge, nécessairement  $(|z^n|)$  converge aussi. Par l'absurde :  $(z^n)$  ne peut pas converger.  
Si  $|z| = 1$ , alors  $z = e^{i\theta}$  et donc  $\frac{z^{n+1}}{z^n} = e^{i\theta}$ .  
Or si  $(z^n)$  converge, elle converge vers un nombre de module 1 donc différent de 0.  
Et par conséquent,  $\frac{z^{n+1}}{z^n} \rightarrow 1 = e^{i\theta}$ , par unicité et nécessairement  $\theta \equiv 0[2\pi]$ , donc  $z = 1$ .  
La réciproque est immédiate.
2.  $T_n = (1-z)S_n = (1-z) \sum_{k=0}^n z^k = 1 - z^{n+1}$  (Télescopage).  
Si  $z \neq 1$ ,  $(S_n)$  converge ssi  $(T_n)$  converge ssi  $|z| < 1$ .  
Dans ce cas la limite vaut  $\frac{1}{1-z} \lim(T_n) = \frac{1}{1-z}$ .  
Si  $z = 1$ , alors  $S_n = n$  et la suite  $(S_n)$  diverge.

4.6. Bilan sur les théorèmes d'existence de limites

Convergence par encadrement

Rappelons le résultat suivant. C'est le plus naturel lorsqu'il faut démontrer la convergence ET donner la limite.

**Proposition - Convergence par encadrement (ou gendarme)**  
Si pour tout entier  $n$ ,  $u_n \leq v_n \leq w_n$   
et pour  $(u_n)$  et  $(w_n)$  converge vers la même limite  $\ell$ .  
Alors  $(v_n)$  converge et  $\lim(v_n) = \ell$

**Proposition - Divergence par minoration**  
Si pour tout entier  $n$ ,  $u_n \leq v_n$   
et pour  $(u_n)$  diverge vers  $+\infty$ .  
Alors  $(v_n)$  diverge et  $\lim(v_n) = +\infty$

**Proposition - Divergence par majoration**  
Si pour tout entier  $n$ ,  $v_n \leq w_n$   
et pour  $(w_n)$  diverge vers  $-\infty$ .  
Alors  $(v_n)$  diverge et  $\lim(v_n) = -\infty$

Exploitation des suites extraites

 Pour aller plus loin - Suites extraites totales.  
On peut démontrer mieux :  
 $(u_n)$  converge vers  $\ell$  ssi toute suite extraite de  
 $(u_n)$  convergent vers  $\ell$

**Théorème - Convergence par suites extraites totales**

Soit  $(u_n)$  une suite réelle.

On suppose que les suites extraites  $(u_{2n})$  et  $(u_{2n+1})$  convergent vers  $\ell$ . Alors  $(u_n)$  converge vers  $\ell$

**Remarque - Si  $\ell = \infty$** 

Le résultat est encore valable pour les suites admettant une limite infinie.

**Démonstration**

Soit  $\epsilon > 0$ . Il existe  $N_1$  et  $N_2 \in \mathbb{N}$  tels que :

$$\forall n \geq N_1, |u_{2n} - \ell| < \epsilon \quad \forall n \geq N_2, |u_{2n+1} - \ell| < \epsilon$$

Avec  $N = \max(2N_1, 2N_2 + 1)$ , on a pour  $n \geq N$  : si  $n = 2p$  :  $|u_n - \ell| = |u_{2p} - \ell| < \epsilon$  car  $p \geq N_1$   
si  $n = 2p + 1$  :  $|u_n - \ell| = |u_{2p+1} - \ell| < \epsilon$  car  $p \geq N_2$

Donc  $(u_n)$  converge vers  $\ell$ .  $\square$

**Exercice**

On considère une suite réelle  $(u_n)$  telle que les suites  $(u_{2n})$ ,  $(u_{2n+1})$ ,  $(u_{3n})$  convergent. Montrer que la suite  $(u_n)$  est convergente.

**Correction**

Notons  $\ell_1$ ,  $\ell_2$  et  $\ell_3$ , les limites de  $(u_{2n})$ , de  $(u_{2n+1})$  et de  $(u_{3n})$  respectivement.

La suite  $(u_{6n})$  est une suite extraite de  $(u_{2n})$  et de  $(u_{3n})$  ; elle converge vers  $\ell_1$  et vers  $\ell_3$ .

Mais elle n'admet qu'une limite, donc nécessairement  $\ell_1 = \ell_3$ .

La suite  $(u_{6n+3})$  est une suite extraite de  $(u_{2n+1})$  et de  $(u_{3n})$  ; elle converge vers  $\ell_2$  et vers  $\ell_3$ .

Mais elle n'admet qu'une limite, donc nécessairement  $\ell_2 = \ell_3$ .

Finalement  $\ell_1 = \ell_2 (= \ell_3)$  et donc d'après le théorème précédent,  $(u_n)$  converge.

**Suites monotones****Théorème - Théorème de la limite monotone**

Soit  $(u_n)$  une suite croissante. On a les deux possibilités suivantes :

1. Si  $(u_n)$  est majorée, alors  $(u_n)$  est convergente (et  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \sup_{n \in \mathbb{N}} u_n$ ).
2. Si  $(u_n)$  n'est pas majorée, alors  $(u_n)$  diverge vers  $+\infty$ .

**Démonstration**

On considère que  $u_n$  est croissante et majorée.

Donc l'ensemble  $\{u_n, n \in \mathbb{N}\}$  est une partie majorée de  $\mathbb{R}$ , elle admet une borne supérieure  $\ell$ .

On a donc  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \leq \ell$  et pour tout  $\epsilon > 0$ , il existe  $n_0 \in \mathbb{N}$  tel que  $\ell - \epsilon < u_{n_0}$ .

Donc pour tout  $\epsilon > 0$ , il existe  $n_0 \in \mathbb{N}$  tel que pour tout  $n \geq n_0$  :

$$0 \leq \ell - u_n \leq \ell - u_{n_0} \leq \epsilon$$

par croissance de  $(u_n)$ ,

on peut donc affirmer par encadrement que  $(u_n)$  converge et  $\lim(u_n) = \sup\{u_n, n \in \mathbb{N}\}$   $\square$

**Exercice**

Démontrer directement le théorème de la limite monotone, avec les coupures de Dedekind

**Correction**

On note  $X = \{a \in \mathbb{Q} \mid \exists n \in \mathbb{N} \text{ tel que } a \leq u_n\}$  et  $Y = \{b \in \mathbb{Q} \mid \forall n \in \mathbb{N}, b \geq u_n\}$ .

• La suite  $(u_n)$  est croissante, donc  $u_0 \in X$ , donc  $X \neq \emptyset$ .

•  $(u_n)$  est majorée par  $M$ , donc  $M \in Y$ , donc  $Y \neq \emptyset$ .

• La propriété caractéristique de  $X$  est exactement le contraire de celle de  $Y$ . Donc  $X = \overline{Y}$  (complémentaire).

•  $\forall a \in X, \forall b \in Y, \exists n_0 \in \mathbb{N} \text{ tel que } a \leq u_{n_0} \leq b$ , donc  $X \leq Y$

La frontière entre  $X$  et  $Y$  donne la limite de  $(u_n)$ .

**Corollaire - Version décroissante**

Soit  $(u_n)$  une suite décroissante. On a les deux possibilités suivantes :

1. Si  $(u_n)$  est minorée, alors  $(u_n)$  est convergente (et  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \inf_{n \in \mathbb{N}} u_n$ ).
2. Si  $(u_n)$  n'est pas minorée, alors  $(u_n)$  diverge vers  $-\infty$ .

Suites adjacentes

Définition - Suites adjacentes

Deux suites réelles  $(u_n)$  et  $(v_n)$  sont dites adjacentes si

- les deux suites sont monotones de sens contraire;
- la suite  $(u_n - v_n)$  converge vers 0.

Théorème - Convergence pour suites adjacentes

Deux suites adjacentes convergent et ont même limite.

Démonstration

On suppose que  $(u_n)$  est croissante et  $(v_n)$  décroissante.  
Alors  $(u_n - v_n)$  est croissante, de limite nulle, donc pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $u_n - v_n \leq 0$  et donc  $u_n \leq v_n$ .  
Et par conséquent : pour tout  $n \in \mathbb{N}$  :  $u_0 \leq u_n \leq v_n \leq v_0$ .  
La suite  $(u_n)$  est croissante et majorée (par  $v_0$ ) et la suite  $(v_n)$  est décroissante et minorée (par  $u_0$ ).  
Elles sont toutes les deux convergentes. Notons  $\ell_1$  la limite de  $(u_n)$  et  $\ell_2$  celle de  $(v_n)$ .  
On a alors  $\lim(u_n - v_n) = \ell_1 - \ell_2 = 0$ , donc  $\ell_1 = \ell_2$ .  $\square$

Exercice

Soit les suites de terme général  $u_n = \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!}$  et  $v_n = u_n + \frac{1}{n!}$ .

- 1. Montrer que les suites  $(u_n)_{n \geq 1}$  et  $(v_n)_{n \geq 1}$  sont adjacentes.
- 2. Montrer que leur limite commune est un irrationnel.

Correction

- 1. Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ ,
  - $u_{n+1} - u_n = \frac{1}{(n+1)!} > 0$ , donc  $(u_n)_{n \geq 1}$  est croissante.
  - $v_{n+1} - v_n = u_{n+1} - u_n + \frac{1}{(n+1)!} - \frac{1}{n!} = \frac{2-(n+1)}{(n+1)!} = \frac{-(n-1)}{(n+1)!} \geq 0$ , donc  $(v_n)_{n \geq 1}$  est décroissante.
  - $u_n - v_n = -\frac{1}{n!} \rightarrow 0$Les suites  $(u_n)$  et  $(v_n)$  sont adjacentes.
- 2. Notons  $\ell$  leur limite commune.  
Si  $\ell$  était rationnel, on suppose  $\ell = \frac{p}{q}$ .  
Comme  $(u_n)$  est strictement croissante et  $(v_n)$  strictement décroissante : pour tout  $n \in \mathbb{N}$  :  $u_n < \ell < v_n$ .  
En particulier pour  $n = q$ , et en multipliant par  $q!$  :  $u_q q! < p(q-1)! < v_q q! = u_q q! + 1$ .  
Or  $u_q q! = \sum_{k=0}^q q(q-1) \cdots (k+1) \in \mathbb{Z}$ , de même pour  $p(q-1)!$ , ce qui est contradictoire !

Savoir faire - Montrer la convergence avec deux sous-suites adjacentes

Il arrive souvent que  $(u_{2n})$  et  $(u_{2n+1})$  soient adjacentes (dans ce cas il faut le démontrer), on en déduit alors la convergence de  $(u_n)$  d'après le critère de convergence par suites extraites totales. C'est le cas :

- si  $u_{n+1} = f(u_n)$  avec  $f$  décroissante et  $|f'| < 1$
- si  $u_n = \sum_{k=0}^n (-1)^k a_k$  avec  $(a_k) \searrow 0$  (critère de Leibniz)...



## 5. Analyse asymptotique

Dans cette partie, nous donnons un peu des vocabulaire.

La manipulations des suites équivalentes, négligeables... et des développements limités auront lieu plus tard...

### 5.1. Hiérarchie de suites

#### Remarque - Autant en emporte...

En terminale, une habitude est de dire qu'« une fonction l'emporte sur une autre ». Sans définition claire, cela n'a pas de sens; par ailleurs nous verrons plus tard, pour les fonctions qu'il est toujours nécessaire au voisinage de quel point. Ici nous nous concentrons sur des suites, le voisinage est toujours  $n \rightarrow +\infty$ .

L'idée est donc d'obtenir une relation d'ordre. Telle suite croît plus vite, vers l'infini, qu'une autre.

#### Définition et critère d'application

##### Définition - Suites négligeables

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites numériques (réelles ou complexes).

On dit que  $(u_n)$  est négligeable devant  $(v_n)$  si

$$\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \text{ tel que } \forall n \geq N, |u_n| \leq \epsilon |v_n|.$$

On note alors  $u_n = o(v_n)$  (lu  $u_n$  est un petit o de  $v_n$ ) ou parfois  $(u_n) \ll (v_n)$ .

##### Proposition - Comparaison à une constante

Soit  $(u_n)$  une suite numérique.

$$\forall \lambda \in \mathbb{K}, u_n = o(\lambda) \text{ ssi } (u_n) \rightarrow 0$$

#### Démonstration

On prend  $\epsilon' = \epsilon \lambda$ . Et on trouve l'équivalence par simple jeu d'écriture  $\square$

##### Définition - Suites régulièrement nulles

Soit  $(u_n)$  une suite numérique. On note  $\mathcal{Z}_u = \{n \in \mathbb{N} \mid u_n = 0\} = u^{-1}(\{0\})$ .

Si  $\mathcal{Z}_u$  est infini i.e. n'est pas majoré, on dit que  $(u_n)$  est nulle infiniment souvent.

#### Attention - Cas d'étude

- Si  $\mathcal{Z}_u$  est fini, alors  $(u_n)$  n'est jamais nulle à partir d'un certain rang. C'est pratique.  
Il existe  $n_0 \in \mathbb{Z}$  tel que  $\mathcal{Z}_u \cap [n_0, +\infty[ = \emptyset$ .
- Si  $(u_n)$  est nulle à partir d'un certain rang. Cela n'est pas intéressant.  
Il existe  $n_0 \in \mathbb{Z}$  tel que  $\llbracket n_0, +\infty \rrbracket \subset \mathcal{Z}_u$ .  
Cela correspond à la situation où le complémentaire de  $\mathcal{Z}_u$  est fini.
- Le cas pénible :  $\mathcal{Z}_u$  est infini mais pas de la forme contenant  $\llbracket n_0, +\infty \rrbracket$ .  
 $\mathcal{Z}_u$  et son complémentaire sont infinis

##### Proposition - Négligeabilité avec la limite

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites numériques. Alors

$$u_n = o(v_n) \iff \lim_{n \notin \mathcal{Z}_v} \frac{u_n}{v_n} = 0, \text{ et } \exists N \in \mathbb{N} \mid \mathcal{Z}_v \cap [N, +\infty[ \subset \mathcal{Z}_u$$

Démonstration

Si  $u_n = o(v_n)$ . Soit  $\epsilon > 0$ .  
Il existe  $N \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N, |u_n| < \epsilon |v_n|$ .  
donc pour tout  $n \in \mathcal{Z}_v \cap [N, +\infty[, v_n \neq 0$  et donc  $u_n = 0$  donc  $n \in \mathcal{Z}_u$ .  
et pour tout  $n \notin \mathcal{Z}_v, \left| \frac{u_n}{v_n} \right| < \epsilon$  donc  $\lim_{n \notin \mathcal{Z}_v} \frac{u_n}{v_n} = 0$ .  
Réciproquement, considérons  $\epsilon > 0$ .  $\lim_{n \notin \mathcal{Z}_v} \frac{u_n}{v_n} = 0$ , donc  $\exists N_1$  tel que  $\forall n \geq N_1$  et  $n \notin \mathcal{Z}_v$ ,  
 $|u_n| \leq \epsilon |v_n|$ .  
Et par ailleurs,  $\exists N_2 \in \mathbb{N} \mid \mathcal{Z}_v \cap [N_2, +\infty[ \subset \mathcal{Z}_u$ , donc  $\forall n \geq N_2, u_n = 0 \leq \epsilon v_n = 0$ .  
Donc en prenant  $N = \max(N_1, N_2)$ , on a  $\forall n \geq N, |u_n| \leq \epsilon |v_n|$   $\square$

On a un critère (savoir-faire) assez simple lorsque  $(v_n)$  est non nulle à partir d'un certain rang.

 **Savoir faire -  $u_n = o(v_n)$  avec la notation des limites**

Si  $v_n$  est non nulle à partir d'un certain rang, alors on utilise l'une des deux implications suivantes :

$$u_n = o(v_n) \iff \left( \frac{u_n}{v_n} \right) \longrightarrow 0$$

Relation d'ordre

**Proposition - Relation d'ordre strict**  
 $o()$  ou  $\ll$  est une relation d'ordre strict sur l'ensemble des suites non (totalement) nulles à partir d'un certain rang : elle est transitive et antiréflexive (pour tout  $x$ , on n'a jamais  $x \mathcal{R} x$ ).

Démonstration

On a jamais  $(u_n) \ll (u_n)$  avec  $\epsilon = \frac{1}{2}$  (par exemple), alors  $u_n \neq 0 \implies |u_n| > \epsilon |u_n|$ .  
Par ailleurs, elle est transitive. Supposons que  $u_n = o(v_n)$  et  $v_n = o(w_n)$ .  
Soit  $\epsilon > 0, \exists N_1, N_2$  tel que  $\forall n \geq N_1, |u_n| \leq \sqrt{\epsilon} |v_n|$  et  $\forall n \geq N_2, |v_n| \leq \sqrt{\epsilon} |w_n|$ .  
alors pour tout  $n \geq N = \max(N_1, N_2), |u_n| \leq (\sqrt{\epsilon})^2 |w_n| = \epsilon |w_n|$   $\square$

 **Remarque - Notations**

Pour une relation d'ordre, il est peu malin d'exploiter une notation avec un signe d'égalité...  
Nous verrons plus loin en quel sens cette notation peut néanmoins être pratique. En attendant, on peut préférer la notation  $\ll$ .  
On peut aussi penser qu'il s'agit d'une relation d'appartenance :  $u_n = o(v_n)$  signifie :

$$u_n \in \{(a_n) \in \mathbb{K}^{\mathbb{N}} \mid \frac{a_n}{v_n} \rightarrow 0\}$$

Croissance comparée

Il s'agit simplement d'écrire avec la nouvelle notation des résultats déjà connus sur les fonctions de référence.

**Proposition - Croissance comparée**  
Pour  $\alpha > 0, \beta > 0, 0 < p < q, a > 1$ , on a  
 $((\ln n)\beta) \ll (n^\alpha), (n^p) \ll (n^q), (n^\alpha) \ll (a^n), (a^n) \ll (n!)$

 **Pour aller plus loin - Ordre strict**  
Si  $\mathcal{R}$  est une relation d'ordre strict, alors  $\overline{\mathcal{R}}$  définie par  $x \overline{\mathcal{R}} y$  ssi  $x \mathcal{R} y$  ou  $x = y$  est une relation d'ordre.  
Et réciproquement, étant donnée une relation d'ordre, on peut définir une relation d'ordre strict en supprimant le cas d'égalité

## 5.2. Suites équivalentes

On cherche à définir ce que pourrait être deux suites égales à l'infini.

### Définition et critère d'application

#### Définition - Suites équivalentes

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites numériques (réelles ou complexes).

On dit que  $(u_n)$  est équivalente à  $(v_n)$  si  $u_n - v_n = o(v_n)$

On note alors  $(u_n) \sim (v_n)$  (lu  $u_n$  est équivalente à  $v_n$ ).

#### Proposition - Equivalence avec la limite

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites numériques. Alors

$$(u_n) \sim (v_n) \iff \lim_{n \notin \mathcal{Z}_v} \frac{u_n}{v_n} = 1, \text{ et } \exists N \in \mathbb{N} \mid \mathcal{Z}_v \cap [N, +\infty[ \subset \mathcal{Z}_u$$

#### Démonstration

On a les équivalences :

$$\begin{aligned} (u_n) \sim (v_n) &\iff (u_n - v_n) = o(v_n) \iff \lim_{n \notin \mathcal{Z}_v} \frac{u_n - v_n}{v_n} = 0, \text{ et } \exists N \in \mathbb{N} \mid \mathcal{Z}_v \cap [N, +\infty[ \subset \mathcal{Z}_{u-v} \\ &\iff \lim_{n \notin \mathcal{Z}_v} \frac{u_n}{v_n} - 1 = 0, \text{ et } \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, v_n \neq 0 \Rightarrow u_n + v_n = 0 \\ &\iff \lim_{n \notin \mathcal{Z}_v} \frac{u_n}{v_n} = 1, \text{ et } \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, v_n \neq 0 \Rightarrow u_n = 0 \\ &\iff \lim_{n \notin \mathcal{Z}_v} \frac{u_n}{v_n} = 1, \text{ et } \exists N \in \mathbb{N} \mid \mathcal{Z}_v \cap [N, +\infty[ \subset \mathcal{Z}_u \end{aligned}$$

□

Si  $v_n$  est constante (différente de 0) et donc jamais nulle

#### Proposition - Comparaison à une constante

Soit  $(u_n)$  une suite numérique.

$\forall \lambda \in \mathbb{K}^*$  (non nul!),  $u_n \sim \lambda$  ssi  $(u_n) \rightarrow \lambda$

#### Démonstration

On trouve  $\frac{u_n}{\lambda} \rightarrow 1$ . □

On a un critère (savoir-faire) assez simple lorsque  $(v_n)$  est non nulle à partir d'un certain rang.

#### ✂ Savoir faire - $(u_n) \sim (v_n)$ avec la notation des limites

Si  $v_n$  est non nulle à partir d'un certain rang, alors on utilise l'une des deux implications suivantes :

$$(u_n) \sim (v_n) \iff \left( \frac{u_n}{v_n} \right) \rightarrow 1$$

### Relation d'équivalence

#### Proposition - Relation d'équivalence

$\sim$  est une relation d'équivalence sur l'ensemble des suites numériques.

Démonstration

- $u_n - u_n = 0 = o(u_n)$  donc  $u_n \sim u_n$ . Et  $\sim$  est réflexive.
- Si  $u_n \sim v_n$ . Soit  $\epsilon > 0$  et  $\epsilon' = f(\epsilon)$ .  
Il existe  $N$  tel que  $\forall n \geq N : |u_n - v_n| \leq \epsilon' |v_n| = \epsilon |v_n - u_n + u_n| \leq \epsilon' |v_n - u_n| + \epsilon' |u_n|$ .  
Donc  $(1 - \epsilon') |u_n - v_n| \leq \epsilon' |u_n|$  et  $|u_n - v_n| \leq f^{-1}(\epsilon') |u_n|$ .  
avec  $f^{-1} : x' \mapsto \frac{x'}{1-x'}$ .  
Or  $f^{-1}(0) = 0$  et  $f^{-1}$  est inversible au voisinage de 0 :  $f : x \mapsto \frac{x}{1+x}$ .  
Donc avec  $\epsilon' = \frac{\epsilon}{1+\epsilon}$ , on trouve  $|u_n - v_n| \leq \epsilon |u_n|$ .  
Donc  $\sim$  est symétrique.
- Si  $u_n \sim v_n$  et  $v_n \sim w_n$ .  
Alors  $u_n - v_n = o(v_n)$ ,  $v_n - w_n = o(w_n)$ .  
Soit  $\epsilon > 0$  et  $\epsilon' = f(\epsilon)$  avec  $f$  définie plus tard.  
Alors il existe  $N \in \mathbb{N}$  tel que pour tout  $n \geq N$ ,  $|u_n - w_n| = |u_n - v_n + v_n - w_n| \leq \epsilon' |v_n| + \epsilon' |w_n|$ .  
Or  $|v_n| - |w_n| \leq |v_n - w_n| \leq \epsilon' |w_n|$ , donc  $\epsilon' |v_n| \leq \epsilon' (1 + \epsilon') |w_n|$ .  
Ainsi, pour tout  $n \geq N$ ,  $|u_n - w_n| \leq (2\epsilon' + \epsilon'^2) |w_n| = \epsilon |w_n|$ ,  
avec  $f^{-1} : x' \mapsto 2x' + x'^2$ .  
Or  $f^{-1}(0) = 0$  et  $f^{-1}$  est inversible au voisinage de 0 :  $f : x \mapsto \sqrt{1+x} - 1$ .  
Donc  $\sim$  est transitive.  $\square$

Exercice

Refaire la démonstration en exploitant le savoir-faire précédent dans le cas où les suites sont non nulles à partir d'un certain rang.

Correction

Réflexivité :  $\lim \frac{u_n}{u_n} = 1$   
Symétrie :  $\lim \frac{u_n}{v_n} = 1 \iff \lim \frac{v_n}{u_n} = 1$ .  
Transitivité :  $\lim \frac{u_n}{w_n} = \lim \frac{\frac{u_n}{v_n}}{\frac{w_n}{v_n}} = 1$

Suites équivalentes

○ Analyse - Equivalence en action

On considère la suite définie par récurrence :  $u_{n+1} = \sin(u_n)$  et  $u_0 = 1$ .  
Un simple programme informatique Python, donne pour première valeur :

```
1 def suite(n):  
2     u=1  
3     s=10  
4     L=[u]  
5     for k in range(n):  
6         u=np.sin(u)  
7         if k==s:
```

Pour  $n = 100$ , on obtient la liste suivante (on ne donne que les derniers termes) :

[...0.17303865584954667,0.1721764163093636,0.17132698944422506,0.17049006030857783,0.169665324...

Le dernier terme ressemble à  $\frac{1}{6}$ . Mais est-ce satisfaisant?

Le mieux est de calculer le résultat pour différentes valeurs de  $n = 10^{-k}$  et différentes valeurs de  $k$ .

On trouve (on garde 4 chiffres significatifs) :

| $n$   | 0 | 10        | 100       | 1 000      | 10 000     | 100 000      |
|-------|---|-----------|-----------|------------|------------|--------------|
| $u_n$ | 1 | 0.4465... | 0.1680... | 0.05456... | 0.01731... | 0.0054769... |

On a le sentiment qu'un nombre sur 2, on trouve une division par 10.

Donc à une multiplication par 100, correspond une division par 10. On peut penser que  $u_n \sim \frac{C}{\sqrt{n}}$ .

De fait, le calcul de  $\sqrt{n}u_n$ , donne (on garde 4 chiffres significatifs) :

| $n$           | 0 | 10       | 100      | 1 000    | 10 000   | 100 000  |
|---------------|---|----------|----------|----------|----------|----------|
| $\sqrt{n}u_n$ | 1 | 1.412... | 1.680... | 1.725... | 1.731... | 1.731... |

Notons que  $\sqrt{3} = 1,732....$  Reste à démontrer que  $u_n \sim \sqrt{\frac{3}{n}}$ . Mais si c'est bien vrai, alors c'est bien pratique...

⚡ Pour aller plus vite  
On note parfois est bornée.  
On dit qu'elles c.  
C'est une notation asymptotique de pas au programme

⚡ Pour aller plus loin - Propriété de HARDY  
HARDY a introduit la notion de classe des suites logarithmico-exponentielles que l'on peut définir comme la plus petite famille  $\mathcal{L}$  de fonctions qui satisfont les propriétés suivantes :  
— pour tout  $\alpha \in \mathbb{R}$ , la suite constante  $(\alpha)_n \in \mathcal{L}$ .  
— la suite identité  $(n)_n \in \mathcal{L}$   
— si  $(u_n)$  et  $(v_n) \in \mathcal{L}$ , alors  $(u_n - v_n) \in \mathcal{L}$   
— si  $(u_n) \in \mathcal{L}$  alors  $(\exp(u_n))_n \in \mathcal{L}$   
— si  $(u_n) \in \mathcal{L}$  et  $u_n > 0$  à partir d'un certain rang  $n_0$ , alors  $(\ln(u_n))_{n \geq n_0} \in \mathcal{L}$   
Il démontre alors : si  $(u_n), (v_n) \in \mathcal{L}$ , alors ou bien  $u_n \ll v_n$  ou  $v_n \ll u_n$  ou  $\exists A \in \mathbb{R}$  tel que  $u_n \sim Av_n$ .  
D'une certaine façon la hiérarchie est totale parmi ces suites.

### Heuristique - Objectif premier

Dans de nombreuses situations, trouver un équivalent signifie trouver une expression fermée, analytique notée  $v_n$  (dépendant de  $n$ ) et permettant de remplacer (car très proche)  $u_n$  et avantageusement (car plus simple à calculer).

Les résultats suivants sont spectaculaires. Ils ne doivent pas vous détourner de l'objectif principal...

### Proposition - Equivalences classiques

On a les comparaisons classiques suivantes :

$$n^2 = o(n^3) \text{ et plus généralement } n^p = o(n^q) \text{ pour } 0 < p < q$$

$$\sum_{k=1}^n \frac{1}{k} \sim \ln n$$

$$n! \sim \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n \text{ formule de Stirling}$$

### Démonstration

Si  $q > p$ , alors  $q - p > 0$  et donc  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^p}{n^q} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n^{q-p}} = 0$ .

Nous avons montré (exercice classique de comparaison limite-intégrale) ( $k \in \mathbb{N}^*$ ) :

$$\forall t \in [k, k+1] : \frac{1}{k+1} \leq \frac{1}{t} \leq \frac{1}{k} \Rightarrow \int_k^{k+1} \frac{1}{k+1} dt \leq \int_k^{k+1} \frac{1}{t} dt \leq \int_k^{k+1} \frac{1}{k} dt$$

$$\forall k \in \mathbb{N}^* : \frac{1}{k+1} \leq \ln(k+1) - \ln k \leq \frac{1}{k} \Rightarrow \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k+1} \leq \ln n - \ln 1 \leq \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k}$$

En notant  $S_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$ , on a donc

$$S_n - 1 \leq \ln n \leq S_n - \frac{1}{n} \Rightarrow 1 - \frac{1}{S_n} \leq \frac{\ln n}{S_n} \leq 1 - \frac{1}{nS_n}$$

Enfin, comme  $(S_n)$  diverge vers  $+\infty$  (divergence par minoration :  $S_n \leq \ln n$ ), on a donc  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\ln n}{S_n} = 1$ .

La formule de Stirling est démontrée en exercice (avec les intégrales de Wallis).  $\square$

### Exercice

$\ln(n!) = \sum_{k=1}^n \ln(k)$ . Nous allons essayer de trouver un équivalent de série, pour avoir des idées pour trouver un équivalent de  $n!$ .

1. (a) Montrer que  $1 \leq \sum_{k=1}^n \ln(k) - n \ln n - n \leq n \ln(1 + \frac{1}{n}) + \ln(n+1)$

(b) En déduire  $\ln(n!) \sim n \ln n - n$ .

On peut supposer que  $n! = K_n \times n^n \times e^{-n}$ , avec  $\ln(K_n) = o(n \ln n)$ .

(c) Montrer que la fonction logarithme est concave. Calculer l'équation de la tangente à  $y = \ln(x)$  en  $x = k$ .

(d) En déduire que pour tout  $x \in [k - \frac{1}{2}, k + \frac{1}{2}]$ ,  $\ln(x) \leq \frac{1}{k}(x - k) + \ln k$  (on pourra faire un dessin).

(e) Montrer alors que  $\ln k \leq \int_{k-\frac{1}{2}}^{k+\frac{1}{2}} \ln t dt$  (approximation du point milieu).

Puis que  $\ln(n!) \geq \ln(n^n \sqrt{n} e^{-n} \sqrt{2})$

(f) On note  $u_n = \frac{n!}{n^n e^{-n} \sqrt{n}}$ .

Montrer que  $(u_n)$  est décroissante, puis convergente, on note  $K$  la limite de  $(u_n)$ .

(g) Donner un équivalent de  $n!$  exploitant  $K$ .

2. Intégrale de Wallis.

On définit les intégrales de Wallis  $W_n = \int_0^{\pi/2} \cos^n(t) dt$  pour compléter le résultat précédent (i.e. trouver la valeur de la constante).

(a) Calculer  $W_0$  et  $W_1$ .

- (b) Donner relation de récurrence entre  $W_{n+2}$  et  $W_n$ .  
 (c) En déduire une expression de  $W_{2n}$  et de  $W_{2n+1}$  en utilisant les factorielles.  
 (d) Par ailleurs, montrer que  $W_n$  et  $W_{n+1}$  sont équivalentes.  
 (e) En déduire la formule de Stirling (i.e. la valeur de  $K$ ), en supposant que  $n! \sim K n^n e^{-n} \sqrt{n}$

## Correction

1. (a) La fonction  $f: x \mapsto \ln(x)$  est croissante positive sur  $[1; +\infty[$ .  
 Donc la série  $\sum_{k \geq 1} \ln(k)$  a le même comportement que  $\int_1^{+\infty} \ln t dt$ . Écrivons la suite des inégalités :

$$\ln(k) \leq \int_k^{k+1} \ln(x) dx \leq \ln(k+1)$$

$$\sum_{k=1}^n \ln(k) \leq \sum_{k=1}^n \int_k^{k+1} \ln(x) dx = \int_1^{n+1} \ln(x) dx \leq \sum_{k=1}^n \ln(k+1) = \sum_{k=1}^{n+1} \ln(k) \quad (f(1) = \ln 1 = 0)$$

Par conséquent (en  $n-1$  et en  $n$ ) :

$$\int_1^n \ln(x) dx \leq \sum_{k=1}^n \ln(k) \leq \int_1^{n+1} \ln(x) dx$$

Puisque une primitive de  $\ln$  est  $x \mapsto x \ln x - x$

$$n \ln n - n + 1 \leq \sum_{k=1}^n \ln(k) \leq (n+1) \ln(n+1) - (n+1) + 1$$

$$1 \leq \sum_{k=1}^n \ln(k) - (n \ln n - n) \leq (n+1) \ln(n+1) - n \ln n = n \ln\left(1 + \frac{1}{n}\right) + \ln(n+1)$$

- (b) Puis  $n \ln n - n = \ln(n^n e^{-n})$ , donc

$$1 \leq \ln\left(\frac{n!}{n^n e^{-n}}\right) \leq n \ln\left(1 + \frac{1}{n}\right) + \ln(n+1)$$

On ne peut pas en déduire un équivalent de  $n!$ , mais on a un équivalent de  $\ln n!$  :

$$\frac{1}{n \ln n - n} \leq \frac{\ln(n!)}{n \ln n - n} - 1 \leq \frac{n \ln\left(1 + \frac{1}{n}\right) + \ln(n+1)}{n \ln n - n}$$

Les termes de gauche et de droite tendent vers 0, donc  $\ln n! \sim \ln(n^n e^{-n}) = n \ln n - n$ .  
 On peut supposer que  $n! = K_n \times n^n \times e^{-n}$ , avec  $\ln(K_n) = o(n \ln n)$ .

- (c)  $\ln$  est de classe  $\mathcal{C}^2$  et  $\forall x > 0$ ,  $\ln''(x) = -\frac{1}{x^2} < 0$ , donc  $\ln$  est concave.

Puis la tangente en  $k$  a pour équation  $y = \frac{1}{k}(x-k) + \ln(k)$

- (d)  $\ln$  est concave, donc tous les points de la courbe sont les tangentes.

Donc pour tout  $x \in [k - \frac{1}{2}, k + \frac{1}{2}]$ ,  $\ln(x) \leq \frac{1}{k}(x-k) + \ln k$

- (e) On intègre  $\int_{k-\frac{1}{2}}^{k+\frac{1}{2}} \ln x dx \geq \frac{1}{2k} [(x-k)^2]_{k-\frac{1}{2}}^{k+\frac{1}{2}} + \ln k = \ln k$

$$\sum_{k=1}^n \ln k \geq \int_{1-\frac{1}{2}}^{n+\frac{1}{2}} \ln x dx = \left(n + \frac{1}{2}\right) \ln\left(n + \frac{1}{2}\right) - \left(n + \frac{1}{2}\right) - \left(\frac{1}{2}\right) \ln\left(\frac{1}{2}\right) + \frac{1}{2}$$

$$\ln(n!) \geq \left(n + \frac{1}{2}\right) \ln(n) - n + \frac{1}{2} \ln 2 + \left(n + \frac{1}{2}\right) \ln\left(1 + \frac{1}{2n}\right)$$

Comme  $\left(n + \frac{1}{2}\right) \ln\left(1 + \frac{1}{2n}\right)$  est positif (et tend vers 0, ce qui fait qu'on peut le supprimer sans grand risque) :

$$\ln(n!) \geq \left(n + \frac{1}{2}\right) \ln(n) - n + \frac{1}{2} \ln 2 = \ln(n^n \sqrt{n} e^{-n} \sqrt{2})$$

- (f) On note  $u_n = \frac{n!}{n^n e^{-n} \sqrt{n}}$ .

D'après la question précédente, en composant par l'exponentielle croissante, on voit que  $u_n \geq \sqrt{2}$ .

Par ailleurs,  $\frac{u_{n+1}}{u_n} = \frac{(n+1)n^n e^{-n} \sqrt{n}}{(n+1)(n+1)^n e^{-(n+1)} \sqrt{n+1}} = \left(\frac{n}{n+1}\right)^{n+\frac{1}{2}} e.$

Puis  $\frac{u_{n+1}}{u_n} \leq 1 \Leftrightarrow e \leq \left(\frac{n+1}{n}\right)^{n+\frac{1}{2}} \Leftrightarrow 1 \leq \left(n + \frac{1}{2}\right) \ln\left(1 + \frac{1}{n}\right)$

$$\Leftrightarrow \frac{2}{2n+1} \leq \ln\left(1 + \frac{1}{n}\right) \Leftrightarrow \ln\left(1 + \frac{1}{n}\right) - \frac{2}{2n+1} \geq 0.$$

Soit  $\varphi: x \mapsto \ln(1+x) - \frac{2x}{2+x}$ , de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $] -1, +\infty[$ .

Et  $\forall x > -1$ ,  $\varphi'(x) = \frac{x^2}{(x+1)(x+2)^2} > 0$ , donc  $\varphi$  est croissante et  $\varphi(0) = 0$ .

Donc pour tout  $n$ ,  $\varphi\left(\frac{1}{n}\right) \geq \varphi(0) = 0$ .

La suite  $(u_n)$  est décroissante, minorée, elle converge.

- (g) On a donc  $\lim \frac{n!}{Kn^n e^{-n} \sqrt{n}} = 1$ , donc  $n! \sim Kn^n e^{-n} \sqrt{n}$ .
2. Intégrale de Wallis
- (a)  $W_0 = \frac{\pi}{2}$  et  $W_1 = 1$
- (b)  $W_{n+2} = \frac{n+1}{n+2} W_n$  (intégration par parties)
- (c)  $W_{2n} = \frac{(2n)!}{2^{2n}(n!)^2} \frac{\pi}{2}$  et  $W_{2n+1} = \frac{2^{2n}(n!)^2}{(2n+1)!}$
- (d) On a  $W_{n+2} = \frac{n+1}{n+2} W_n \leq W_{n+1} \leq W_n$  donc  $\frac{n+1}{n+2} \leq \frac{W_{n+1}}{W_n} \leq 1$ , en passant à la limite on a l'équivalent recherché.
- (e) Donc  $W_{2n}^2 \sim W_{2n} W_{2n+1} \sim \frac{\pi}{2n}$  donc  $W_n \sim \sqrt{\frac{\pi}{2n}}$ .  
En utilisant  $n! \sim Kn^n e^{-n} \sqrt{n}$ , on en déduit que  $K = \sqrt{2\pi}$

### Calculer avec des relations d'équivalence

#### Théorème - Signe d'une suite

Si la suite  $(u_n)$  est équivalente à  $(v_n)$ , alors à partir d'un certain rang, les deux suites sont de même signe (strict).

#### Démonstration

$\lim \frac{u_n}{v_n} = 1$ , donc (avec  $\epsilon = \frac{1}{2}$ ),

$$\exists N \text{ tel que } \forall n \geq N, \left| \frac{u_n}{v_n} - 1 \right| \leq \frac{1}{2} \Rightarrow \forall n \geq N, \frac{1}{2} \leq \frac{u_n}{v_n} \leq \frac{3}{2}$$

Donc, nécessairement, pour tout  $n \geq N$   $u_n$  et  $v_n$  ont strictement le même signe.  $\square$

#### ⚠ Attention - Evidemment si $(u_n)$ tend vers 0...

↗ ... et que le signe de  $(u_n)$  n'est jamais stabilisé; on ne peut rien dire

#### Théorème - Equivalents et limite

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites réelles.

- Si  $u_n \sim v_n$  et  $v_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \ell \in \overline{\mathbb{R}}$  alors  $u_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \ell$ ;
- Si  $u_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \ell$ ,  $\ell \in \mathbb{R}$ ,  $\ell \neq 0$ , alors  $u_n \sim \ell$ .

#### Démonstration

Commençons par la seconde affirmation avec  $\ell \in \mathbb{R}^*$ .

$$\lim \frac{u_n}{\ell} = \frac{\ell}{\ell} = 1 \Rightarrow u_n \sim \ell$$

Reprenons la première affirmation. Notons  $\epsilon_n = \frac{u_n}{v_n}$ .

On a donc  $u_n = v_n \times \epsilon_n$ , avec  $(\epsilon_n) \rightarrow 1$ .

Par produit des limites :  $\lim(u_n) = \lim(v_n) \times 1 = \lim(v_n)$ .  $\square$

#### ⚠ Attention - Equivalence à 0

↗ Ne pas écrire  $u_n \sim 0$ , cela n'a pas de sens avec la première définition et avec celle qui suit cela signifie que  $(u_n)$  est nulle à partir d'un certain rang (ce qui est bien rare...), usuellement ce genre d'écriture provient d'une somme (ou d'une soustraction) d'équivalents, ce qui n'est pas autorisé.  
↗ Ne pas confondre  $u_n \sim v_n$  et  $u_n - v_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$ .

**Théorème - Opérations sur les équivalents**

Soient  $(u_n), (v_n), (x_n), (y_n)$  quatre suites telles que  $u_n \sim x_n$  et  $v_n \sim y_n$ . Alors

- $u_n v_n \sim x_n y_n$  ;
- si  $(v_n)$  est non nulle à partir d'un certain rang,  $\frac{u_n}{v_n} \sim \frac{x_n}{y_n}$  ;
- si les suites sont à valeurs strictement positives et  $\alpha \in \mathbb{R}$  alors  $u_n^\alpha \sim x_n^\alpha$ .

**Exercice**

A démontrer.

**Correction**

On peut tout refaire, ou exploiter  $u_n \sim v_n$  ssi  $u_n - v_n = o(v_n)$ ...

**Heuristique - Recherche des équivalents**

Déterminer un équivalent d'une suite consiste à chercher un équivalent écrit comme produit ou quotient de suites de références ( $n^\alpha, a^n, (\ln(n))^\beta, n!...$ ) a priori sans somme (dans une somme, l'un des termes est négligeable devant l'autre et s'enlève de l'équivalent) en laissant les constantes multiplicatives (si on les supprime, la limite du quotient ne sera plus 1). Par exemple :

$2(n^3 + n) \sim \quad ; \quad \frac{\pi}{2n+1} \sim \quad ; \quad e^{n^3+n+1/n} \sim \quad ; \quad \ln(3n^5 + n + 2) \sim \quad .$

**Exemple - Problème d'addition...**

$u_n = \frac{n+1}{n+2}, v_n = \frac{1-n^2}{n^2+n+1}.$

Donner un équivalent de  $u_n + v_n$ .

A priori :  $u_n \sim 1, v_n \sim -1$ , donc  $u_n + v_n \sim 0$ ? Non

$$u_n + v_n = \frac{(n+1)(n^2+n+1) + (1-n^2)(n+2)}{(n+2)(n^2+n+1)} = \frac{3n+3}{n^3+3n^2+3n+2} \sim \frac{3}{n^2}$$

**Attention - Ce qui ne marche pas**

D'une manière générale, les équivalents ne passent ni aux sommes, ni aux exponentielles, ni aux logarithmes.

**Pour aller plus loin - Erreur relative / erreur absolue**

Lorsqu'on écrit :  $u_n = v_n + o(w_n)$ , on parle d'une erreur absolue en  $o(w_n)$ .

Lorsqu'on écrit :  $u_n = v_n(1 + o(w_n))$ , on parle d'une erreur relative en  $o(w_n)$  (absolue en  $o(v_n w_n)$ ).

**Savoir faire - Comment faire si on veut additionner des équivalents?**

Dans ces cas-là, et dans toute opération un peu compliquée, on remplace  $u_n \sim v_n$  par  $u_n = v_n + o(v_n) = v_n(1 + \epsilon_n)$  avec  $\epsilon_n \rightarrow 0$ , comme il s'agit d'égalités (LA VRAIE!), on peut alors faire des opérations. L'enjeu : que les parties principales ne disparaissent pas comparativement à la suite de domination.

**5.3. Suites dominées**

Mais pour le calcul asymptotique, la notation vraiment pratique est la suivante. C'est avec elle que l'on fera les calculs.

**Définition et critère d'application**

**Définition - Suite dominée**

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites numériques (réelles ou complexes).

On dit que  $(u_n)$  est dominée par  $(v_n)$  si

$\exists C > 0, \exists N \in \mathbb{N} \text{ tel que } \forall n \geq N, |u_n| \leq C|v_n|.$

On note  $(u_n) = O((v_n))$  qui se lit «  $u_n$  est un grand O de  $v_n$  ».

On dit aussi parfois que  $(v_n)$  est prépondérante à (ou domine)  $(u_n)$ .

**Histoire - Edmund Landau**





### Exemple - Relations avec les notations précédentes

Si  $u_n = o(v_n)$ , alors  $(u_n) = O((v_n))$ .

Si  $u_n \sim v_n$  alors  $(u_n) = O((v_n))$  et  $(v_n) = O((u_n))$ . On n'a pas les implications réciproques.

### Proposition - Domination avec la limite

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites numériques. Alors

$$(u_n) = O(v_n) \iff \left( \frac{u_n}{v_n} \right)_{n \in \mathcal{I}_v} \text{ bornée, et } \exists N \in \mathbb{N} \mid \mathcal{I}_v \cap [N, +\infty[ \subset \mathcal{I}_u$$

### Exercice

Faire la démonstration

### Correction

La même que celle avec la négligeabilité

On a un critère (savoir-faire) assez simple lorsque  $(v_n)$  est non nulle à partir d'un certain rang.

### Savoir faire - $u_n = O(v_n)$ avec la notation des limites

Si  $v_n$  est non nulle à partir d'un certain rang, alors on utilise l'une des deux implications suivantes ( $\Rightarrow$  ou  $\Leftarrow$ ) :

$$(u_n) = O(v_n) \iff \left( \frac{u_n}{v_n} \right) \text{ est bornée}$$

### Proposition - Implication sur les limites

Soit  $(u_n)$  une suite réelle. On a

$$u_n = O(1) \iff (u_n) \text{ est bornée}$$

## Relation de préordre

### Proposition - Relation de préordre

$O$  est une relation de préordre (réflexive et transitive) sur l'ensemble des suites numériques.

### Exercice

Faire la démonstration

### Correction

### Remarque - La relation d'équivalence naturelle à associer à $O(\cdot)$

Pour que cela soit une relation d'ordre, il faudrait que l'égalité des suites correspondent à la notation  $\asymp$ , c'est-à-dire l'égalité des vitesses de croissance, ou au fait que  $(u_n)$  et  $(v_n)$  soit d'ordre comparable.

Autrement écrit : cela signifie que dans le cadre de l'analyse asymptotique, si la relation d'ordre intéressante est celle de la domination ( $O()$ ), alors la relation d'équivalence intéressante est celle de  $\asymp$ .

### Manipuler $O(\cdot)$

### Pour aller plus loin - Croissance à la même vitesse

En revanche on a l'équivalence :

$$[(u_n) = O((v_n)) \text{ et } (v_n) = O((u_n))] \iff$$

$$(u_n) \asymp (v_n)$$

### Heuristique - Une première formule commentée

On note pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $H_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$ .

On a alors  $H_n = \ln n + \gamma + O\left(\frac{1}{n}\right)$ .

Cela signifie que le  $n$ -ième nombre harmonique est égal à  $\ln n$  additionné de la constante  $\gamma \approx 0,577\,215\,664\,9$  d'Euler et d'un terme d'une autre suite, inconnue, mais dont on sait que divisé par  $\frac{1}{n}$  (c'est-à-dire multiplié par  $n$ ) elle reste bornée ou encore une suite que ne dépasse pas un nombre constant de fois  $\frac{1}{n}$ .

### Remarque - Addition, multiplication

Même si on ignore toujours qui est précisément  $(a_n)$  caché derrière un  $O(v_n)$ . On peut néanmoins faire des calculs avec des  $O$ ...

Il faut alors se rappeler que  $O(v_n)$  n'est pas forcément optimal (par exemple :  $n^2 = O(n^{10\,000})$ ).

### Analyse - Que signifie $O(\frac{1}{n}) + O(\frac{1}{n^2})$ ?

Si l'on rencontre une opération du type :  $O(\frac{1}{n}) + O(\frac{1}{n^2})$ , cela signifie qu'on est en présence de deux suites  $(u_n)$  et  $(v_n)$  cachées et dont on connaît des dominants.

Ces deux suites peuvent évidemment s'additionner et donner une nouvelle suite  $(w_n)$ . Peut-on trouver un dominant de  $(w_n)$  ?

Oui !

$$\frac{w_n}{\frac{1}{n}} = n w_n = n u_n + n v_n = \frac{u_n}{\frac{1}{n}} + \frac{1}{n} \times \frac{v_n}{\frac{1}{n}} \rightarrow 0 + 0 \times$$

Donc  $w_n = O\left(\frac{1}{n}\right)$  En revanche, on ne peut savoir si  $w_n = O\left(\frac{1}{n^2}\right)$ . On se trouve en présence d'une forme indéterminée.

On peut donc affirmer que  $O(\frac{1}{n}) + O(\frac{1}{n^2}) = O(\frac{1}{n})$

Avant de passer aux théorèmes et démonstrations, deux petites remarques complémentaires :

### Truc & Astuce pour le calcul - Pour manipuler une opération avec $O(a_n)$

Lorsque vous rencontrez  $O(a_n)$  (avec  $(a_n)$  non nulle à partir d'un certain rang), vous pouvez le remplacer par  $(u_n) = (a_n \times \epsilon_n)$  avec  $\epsilon_n$  bornée.

### Attention - Rappel : il ne s'agit pas d'une relation d'équivalence

Rappelons que même s'il y a une égalité : il n'y a pas de symétrie.

On a  $O(\frac{1}{n^2}) = O(\frac{1}{n})$ , mais on n'a pas  $O(\frac{1}{n}) = O(\frac{1}{n^2})$ .

Toute suite dominée par  $(\frac{1}{n^2})$  est dominée par  $\frac{1}{n}$  mais la réciproque est fausse.

Ce symbole  $= O()$  est plutôt à voir comme une relation d'ordre, voir une inclusion d'ensemble.

L'ensemble des suites dominées par  $(\frac{1}{n^2})$  est inclus dans l'ensemble des suites dominées par  $(\frac{1}{n})$ .

### Proposition - Opérations entre les relations

Soient  $(u_n), (v_n), (w_n), (x_n)$  quatre suites réelles.

- Si  $u_n = o(v_n)$  alors  $u_n = O(v_n)$
- Si  $u_n \sim v_n$  alors  $u_n = O(v_n)$  et  $v_n = O(u_n)$ .
- Si  $u_n \sim v_n$  alors  $w_n = O(u_n) \Leftrightarrow w_n = O(v_n)$ .
- Si  $u_n = O(w_n)$  et  $v_n = O(w_n)$  alors  $u_n + v_n = O(w_n)$ .  
Autrement écrit :  $O(w_n) + O(w_n) = O(w_n)$
- Si  $u_n = O(v_n)$ ,  $\lambda \in \mathbb{R}$  alors  $\lambda u_n = O(v_n)$   
Autrement écrit :  $\lambda \times O(v_n) = O(v_n)$
- Si les termes  $u_n$  et  $v_n$  ne s'annulent pas et  $u_n = O(v_n)$   
alors  $\frac{1}{v_n} = O\left(\frac{1}{u_n}\right)$ .
- Si  $u_n = O(v_n)$  et alors  $u_n \times x_n = O(v_n \times x_n)$ .
- Si  $u_n = O(v_n)$  et  $w_n = O(x_n)$  alors  $u_n \times w_n = O(v_n \times x_n)$ .

- Si les termes  $u_n$  et  $v_n$  sont  $> 0$  avec  $u_n = O(v_n)$ , alors pour  $\alpha > 0$  on a  $u_n^\alpha = O(v_n^\alpha)$ .

Les propriétés sont encore vraies en remplaçant les «  $O$  » par des «  $o$  ».

#### Démonstration

- Le premier résultat découle du fait que toute suite qui converge vers 0 est bornée.
- On l'a déjà vu
- $\exists C > 0, N \in \mathbb{N}$  tels que  $\forall n \geq N, |w_n| < C|u_n|$ .  
 $\exists N' \in \mathbb{N}$  tels que  $\forall n \geq N', |u_n| < (1 + \frac{1}{2})|v_n|$ .  
Donc  $\forall n \geq \max(N, N'), |w_n| < \frac{3}{2}C|v_n|$ . Donc  $w_n = O(v_n)$ .  
L'autre implication est totalement symétrique.
- On note  $M = \{n \in \mathbb{N} \mid w_n \neq 0\}$ , il est infini dénombrable (sinon sans intérêt).  
Alors par définition,  $\forall n \notin M, u_n = v_n = w_n = 0$ .  
Et pour tout  $n \in M$ ,  $\frac{u_n}{w_n}$  et  $\frac{v_n}{w_n}$  sont bornées. Donc  $\frac{u_n + v_n}{w_n}$  bornée.
- On note  $M = \{n \in \mathbb{N} \mid v_n \neq 0\}$ , il est infini dénombrable (sinon sans intérêt).  
Alors par définition,  $\forall n \notin M, u_n = v_n = 0$ .  
Et pour tout  $n \in M$ ,  $\frac{u_n}{v_n}$  est bornée. Donc  $\frac{\lambda u_n}{v_n}$  bornée.
- On note  $M = \{n \in \mathbb{N} \mid v_n \neq 0\}$ , il est infini dénombrable (sinon sans intérêt).  
Alors par définition,  $\forall n \notin M, u_n = v_n = 0$ .  
Et pour tout  $n \in M$ ,  $\left| \frac{u_n}{v_n} \right| = \left| \frac{\frac{1}{v_n}}{\frac{1}{u_n}} \right|$  est bornée.
- $\exists C > 0, N \in \mathbb{N}$  tels que  $\forall n \geq N, |u_n| < C|v_n|$  Donc en multipliant par  $|x_n| \geq 0$  :  
 $|u_n x_n| \leq C|v_n x_n|$
- $\exists C > 0, N \in \mathbb{N}$  tels que  $\forall n \geq N, |u_n| < C|v_n|$   $\exists C' > 0, N' \in \mathbb{N}$  tels que  $\forall n \geq N', |w_n| < C'|x_n|$  Donc en multipliant par  $|w_n| \geq 0$ , puis  $|x_n| \geq 0$  :  
 $\forall n \geq \max(N, N'), |u_n w_n| \leq C|v_n w_n| \leq CC'|v_n x_n|$
- On note  $M = \{n \in \mathbb{N} \mid v_n \neq 0\}$ , il est infini dénombrable (sinon sans intérêt).  
Alors par définition,  $\forall n \notin M, u_n = v_n = 0$ .  
Et pour tout  $n \in M$ ,  $\frac{|u_n|}{|v_n|}$  est majorée par une constante notée  $C$ , donc  $\frac{|u_n^\alpha|}{|v_n^\alpha|}$  est majorée par  $C^\alpha = f(C)$

□

#### Proposition - Comparaison logarithmique

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  sont deux suites à termes strictement positifs telles qu'à partir d'un certain rang on ait  $\frac{u_{n+1}}{u_n} \leq \frac{v_{n+1}}{v_n}$ .

Alors  $u_n = O(v_n)$ .

#### Corollaire - Demi-critère de D'Alembert

Soit  $(u_n)$  est une suite à termes positifs, alors

$$\frac{u_{n+1}}{u_n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \ell < 1 \implies u_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$$

$$\frac{u_{n+1}}{u_n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \ell > 1 \implies u_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} +\infty$$

#### Démonstration

Proposition :

Par positivité des termes de la suite, on a pour tout  $n \in \mathbb{N}$  :  $\frac{u_{n+1}}{v_{n+1}} \leq \frac{u_n}{v_n} \leq \dots \leq \frac{u_0}{v_0} = M$ .

Donc pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $u_n \leq M v_n$  i.e.  $u_n = O(v_n)$ .

Corollaire :

Premier cas.

Considérons  $m = \frac{\ell + 1}{2}$ , donc  $\ell < m < 1$ , puis  $v_n = m^n$ .

Alors à partir d'un certain rang :  $\frac{u_{n+1}}{u_n} \leq m = \frac{v_{n+1}}{v_n}$ .

D'après la question précédente :  $u_n = O(v_n)$ . Mais  $(v_n) \rightarrow 0$  ( $m < 1$ ), donc  $(u_n) \rightarrow 0$ .

Second cas.

Considérons  $m = \frac{\ell + 1}{2}$ , donc  $\ell > m > 1$ , puis  $v_n = m^n$ .

Alors à partir d'un certain rang :  $\frac{u_{n+1}}{u_n} \geq m = \frac{v_{n+1}}{v_n}$ .

D'après la question précédente :  $v_n = O(u_n)$ . Mais  $(v_n) \rightarrow +\infty$  ( $m > 1$ ), donc  $(u_n) \rightarrow +\infty$ . □

6. Bilan

Synthèse

- ↪ Des phénomènes récurrent conduisent à des suites. Certaines se calculent explicitement : les suites arithmético-géométrique, récurrente d'ordre 2. Et d'autres non.
- ↪ On cherche alors des expressions approchantes et toujours explicites. Ces expressions se devinent à partir de la fin, donc de la limite. Ainsi, il nous faut réfléchir (beaucoup) à la limite de suites, à l'arithmétique associé, à truc et astuce pour déterminer ces limites.
- ↪ On est parfois malheureusement contraint d'étudier uniquement des suites extraites.
- ↪ Tout est maintenant en place pour pouvoir étudier deux familles de suites typiques (en TD-cours) : les suites définies implicitement (à partir d'une équation), ou les suites définies par une relation d'équivalence. Comme ailleurs, cela conduit à de nombreux savoir-faire à apprendre...

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Etudier une suite arithmético-géométrique
- Savoir-faire - Etudier une suite récurrente linéaire d'ordre 2
- Savoir-faire - Et s'il y a un second membre?
- Savoir-faire - Construire une extraction explicitement (cas 1)
- Savoir-faire - Construire une extraction explicitement (cas 2)
- Savoir-faire - Montrer la divergence (deuxième type) d'une suite, par suites extraites
- Savoir-faire - A partir de deux certains rangs
- Savoir-faire - Convergence par encadrement/Divergence par minoration (majoration)
- Savoir-faire - A savoir compléter
- Savoir-faire - Gérer  $\epsilon$
- Savoir-faire - Souvent pour l'étude de suites complexes
- Savoir-faire - Montrer la convergence de deux sous-suites adjacentes
- Savoir-faire -  $u_n = o(v_n)$  avec la notation des limites.
- Savoir-faire -  $u_n \sim (v_n)$  avec la notation des limites.
- Savoir-faire - Comment faire si on veut additionner des équivalents?
- Savoir-faire -  $u_n = O(v_n)$  avec la notation des limites.
- Truc & Astuce pour le calcul - Pour manipuler une opération avec  $O(a_n)$

Notations

| Notations                                         | Définitions                                                              | Propriétés                                                                                                                                                                                                                             | Remarques                                                   |
|---------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|-------------------------------------------------------------|
| $(u_n) \rightarrow \ell$ (ou $\lim(u_n) = \ell$ ) | $u_n$ converge vers $\ell$ ou diverge vers $\ell = +\infty$ ou $-\infty$ | si $\ell \in \mathbb{R} : \forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N,  u_n - \ell  \leq \epsilon$<br>si $\ell = +\infty : \forall A \in \mathbb{R}, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, u_n > A$ | On accepte $u_n \rightarrow \ell$                           |
| $\mathcal{C}(u)$                                  | La transformation de Cesaro de $(u_n)$                                   | $\forall n \in \mathbb{N}, (\mathcal{C}(u))_n = \frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n u_k$                                                                                                                                                        | Si $\lim(u_n) = \ell$ , alors $\lim(\mathcal{C}(u)) = \ell$ |

Retour sur les problèmes

78. Cours :  $\forall n \in \mathbb{N}, F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} - \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} \right)$ .
79. Si on savait répondre à ce genre de question, on serait heureux. Mais comme on n'y arrive pas, on cherche des développements limités explicites et exactes (à un certain ordre près).

- 
80. Les théorème de simple existence de limite utilisent les théorème de convergence monotone, suites adjacentes et plus tard Bolzano-Weierstrass. Aussi les comparaisons de séries positives (plus tard)  
Les théorème qui donne la limite exploite la convergence par encadrement, ou les suites extraites. Aussi les séries avec télescopage.
  81. La formulation qui fusionne les convergences et divergences vers  $\pm\infty$  sera étudiée au chapitre suivant.
  82. On exploite les suites extraites. Il y a nécessairement une sous-suite qui ne vérifie pas la propriété en question.



# Questions topologiques interprétées sur $\mathbb{R}$

## Résumé -

Nous commençons par définir la notion de voisinage d'un point de  $\overline{\mathbb{R}}$  afin de pouvoir offrir (au chapitre suivant) une définition unifié de la notion de limite de fonction.  
 Nous ouvrons la porte de la topologie à cette occasion. Nous nous contenterons d'une interprétation de ces idées (topologiques) dans  $\mathbb{R}$ , ce qui rend les choses assez simple : c'est une question d'intervalle, fermé si besoin. Nous reviendrons sur ces notions en fin d'année...

## Sommaire

|      |                                                     |            |
|------|-----------------------------------------------------|------------|
| 1.   | <b>Problèmes</b>                                    | <b>379</b> |
| 2.   | <b>Halo autour de <math>a \in \mathbb{R}</math></b> | <b>380</b> |
| 2.1. | Voisinages                                          | 380        |
| 2.2. | Intérieur, adhérence                                | 381        |
| 3.   | <b>Intervalles et connexité</b>                     | <b>384</b> |
| 3.1. | Connexité                                           | 384        |
| 3.2. | Intervalle réel                                     | 385        |
| 3.3. | Sur-ensemble : droite numérique achevée             | 386        |
| 4.   | <b>Segments et compacités</b>                       | <b>386</b> |
| 4.1. | Segments emboîtés                                   | 386        |
| 4.2. | Fonctions d'intervalles et principe de dichotomie   | 387        |
| 4.3. | Théorème de Bolzano-Weierstrass                     | 389        |
| 4.4. | Lemme de Cousin                                     | 390        |
| 5.   | <b>Curiosité topologique : complétude</b>           | <b>392</b> |
| 5.1. | Suites de Cauchy                                    | 392        |
| 5.2. | $\mathbb{R}$ est complet                            | 392        |
| 6.   | <b>Bilan</b>                                        | <b>393</b> |

## 1. Problèmes

### ? Problème 86 - Extension aux suites de la propriété de la borne supérieure

On sait que toute partie majorée de  $\mathbb{R}$  admet une borne supérieure. Mais comment « prendre » cette borne supérieure, qui par définition existe mais est insaisissable? Est-ce que les suites peuvent nous aider?

### ? Problème 87 - Voisinage

La continuité en un point signifie qu'on peut regarder au-delà (ou en-deçà) de ce point mais pas nécessairement trop loin.

Si la notion de voisinage du point conceptualise cette idée, quelle définition formelle faut-il donner au voisinage d'un point?

Et si ce point était  $+\infty$ , est-ce très différent d'un nombre  $a \in \mathbb{R}$ , quelconque?

### ? Problème 88 - Pas de trou

Pour définir proprement la continuité de  $f$ , il faut qu'il n'y ait pas de trou dans l'ensemble de départ de  $f$ ...

Comment formaliser/définir les ensembles qui sont en un seul tenant?

### ? Problème 89 - Principe de dichotomie

Pour construire  $\mathbb{R}$ , nous nous sommes inspirés de l'algorithme de dichotomie vu au lycée. On « piège » le nombre cherché entre deux nombres maîtrisés, puis on réduit de moitié l'intervalle dans lequel il se trouve.

Comment généraliser ce principe pour étudier directement des problèmes. Nous pensons évidemment à la recherche d'une solution d'une équation (polynomiale ou autre) à l'aide du théorème des valeurs intermédiaires.

Quelle méthode générale peut-on tirer de ce principe? Que peut-on démontrer à l'aide de ce principe?

## 2. Halo autour de $a \in \mathbb{R}$

### 2.1. Voisinages

#### Voisinage

#### ✎ Heuristique - Exemple de limite de suites

On a vu que pour les suites il y a deux formalismes différents selon qu'elle converge vers un nombre  $\ell$  ou diverge vers l'infini :

$$\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, |u_n - \ell| < \epsilon$$

$$\forall A > 0, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall n \geq N, u_n > A$$

- $n \geq N$ , correspond à un certain voisinage entiers de  $+\infty$ ,
- $\forall A, \dots > A$  à un certain voisinage réels de  $+\infty$
- $\forall \epsilon > 0, |\dots - \ell| < \epsilon$  à l'ensemble des voisinage de  $\ell$ .

Il est préférable d'unifier en une notation ces différents types de voisinage.



**Définition - Voisinage d'un point de  $\overline{\mathbb{R}}$** 

Soit  $a \in \mathbb{R}$ .

$V \subset \mathbb{R}$  est un voisinage de  $a$  s'il existe  $\epsilon > 0$  tel que  $[a - \epsilon, a + \epsilon] \subset V$ .

$V \subset \mathbb{R}$  est un voisinage de  $+\infty$  s'il existe  $A \in \mathbb{R}$  tel que  $[A, +\infty[ \subset V$ .

$V \subset \mathbb{R}$  est un voisinage de  $-\infty$  s'il existe  $B \in \mathbb{R}$  tel que  $] -\infty, B] \subset V$ .

Une propriété est dite vraie au voisinage de  $a \in \overline{\mathbb{R}} = \mathbb{R} \cup \{+\infty, -\infty\}$

si elle est vraie sur un voisinage de  $a$ .

On note  $\mathcal{V}_a$  l'ensemble des voisinages du point  $a \in \overline{\mathbb{R}}$ .

**Exemple** -  $[2, 3] \cup ]4, 6[$

est un voisinage de 5.

**Remarque - Voisinage avec des ouverts**

Dans la définition précédente, nous avons considéré des intervalles fermés ( $[a - \epsilon, a + \epsilon]$  ou  $[A, +\infty[$ ).

Les définitions restent vraies (et équivalentes) pour des intervalles ouverts car

$$]a - \frac{1}{2}\epsilon, a + \frac{1}{2}\epsilon[ \subset [a - \epsilon, a + \epsilon] \subset ]a - 2\epsilon, a + 2\epsilon[$$

**Proposition - Stabilité de voisinage par intersection**

Soit  $a \in \mathbb{R}$  ou  $a \in \{-\infty, +\infty\}$  (i.e.  $a \in \overline{\mathbb{R}}$ ).

• Pour tout voisinage  $V$  de  $a$  (i.e.  $V \in \mathcal{V}_a$ ),  $a \in V$ .

• Si  $V \in \mathcal{V}_a$  et  $V \subset W$ , alors  $W \in \mathcal{V}_a$ .

• L'intersection d'un nombre fini de voisinages de  $a$  est un voisinage de  $a$  (non vide) :

$$\forall k \in \mathbb{N}^*, V_1, \dots, V_k \in \mathcal{V}_a, \bigcap_{i=1}^k V_i \in \mathcal{V}_a.$$

•  $\bigcap_{V \in \mathcal{V}_a} V = \{a\}$  (borne inférieure...) - qui n'est pas un voisinage de  $a$ .

**Démonstration**

• C'est une conséquence directe de la définition.

Notons que cela est également vrai, si l'on considère des intervalles ouverts (car  $\epsilon > 0$ )

• (Cas  $a \in \mathbb{R}$ ) Il existe  $\alpha > 0$ , tel que  $[a - \alpha, a + \alpha] \subset V$ , donc  $[a - \alpha, a + \alpha] \subset W$  et  $W \in \mathcal{V}_a$ .

(Cas  $a = \infty$ ) Il existe  $A > 0$ , tel que  $[A, +\infty[ \subset V$ , donc  $[A, +\infty[ \subset W$  et  $W \in \mathcal{V}_a$ .

• Pour le cas  $a \in \mathbb{R}$ .

Soient  $k \in \mathbb{N}^*$ ,  $V_1, V_2$  et  $V_k$ ,  $k$  voisinages de  $a$ .

Il existe  $(\alpha_i)_{1 \leq i \leq k} \in (\mathbb{R}_+^*)^k$  tels que  $\forall i \in \mathbb{N}_k, [a - \alpha_i, a + \alpha_i] \subset V_i$ . Considérons  $\beta = \min_{1 \leq i \leq k} (\alpha_i)$ , alors  $\forall i \in \mathbb{N}_k, [a - \beta, a + \beta] \subset [a - \alpha_i, a + \alpha_i] \subset V_i$ . Donc  $[a - \beta, a + \beta] \subset \bigcap_{i=1}^k V_i$ .

Ainsi  $\bigcap_{i=1}^k V_i$  est un voisinage de  $a$ .

Pour le cas  $a = +\infty$ .  $[A_1, +\infty[ \dots [A_k, +\infty[$  deux voisinages de  $+\infty$ .

Alors  $\bigcap_{i=1}^k [A_i, +\infty[ = [\max_{1 \leq i \leq k} (A_i), +\infty[$  est un voisinage de  $+\infty$ .

De même pour  $a = -\infty$ .

• D'après la première remarque  $a \in \bigcap_{V \in \mathcal{V}_a} V$ .

Réciproquement, si  $x \in \bigcap_{V \in \mathcal{V}_a} V$  et  $x \neq a$ .

(Pour  $a \in \mathbb{R}$ ) On note  $\alpha = \frac{a+x}{2}$  (si  $a \in \mathbb{R}$ ), alors  $x \notin [a - \alpha, a + \alpha]$ , contradiction donc  $x = a$ .

(Pour  $a = +\infty$ ) On note  $A = x + 1$  si  $a = +\infty$  et  $B = x - 1$  si  $a = -\infty$ ...  $\square$

**Exercice**

Soient  $\ell_1, \ell_2 \in \overline{\mathbb{R}}$ . Montrer que :

Si  $\forall V \in \mathcal{V}_{\ell_1}, \ell_2 \in V$  (i.e.  $V \in \mathcal{V}_{\ell_2}$ ), alors  $\ell_1 = \ell_2$ .

**Correction**

Directement  $\ell_2 \in \bigcap_{V \in \mathcal{V}_{\ell_1}} V = \{\ell_1\}$ .

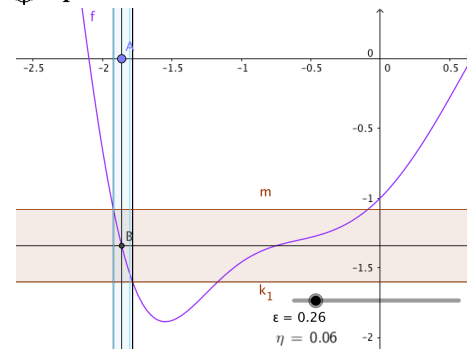
**2.2. Intérieur, adhérence****Intérieur**

Pour nous, le but des définitions qui suivront est de donner le vocabulaire le plus adaptée aux questions qui se poseront pour définir avec précision la continuité (mais aussi la dérivabilité) des fonctions numériques.

**Pour aller plus loin - Halo de  $a$** 

En analyse non standard (cf. wikipedia), on parle de halo de  $a$  pour exprimer la même idée que celle de voisinage et on travaille directement avec...

C'est plus pratique lorsqu'il s'agit d'exploiter des infinitésimaux, comme Newton le faisait.

**Représentation - Illustration****Pour aller plus loin - Généralisation des définitions**

Ici, on donne des définitions adaptées à  $\mathbb{R}$ , elles seront généralisées à tout espace normé en fin d'année.

Dans ce cadre là, nous raisonnerons sur les ensembles directement, et non sur les points comme ici.

**Définition - Point intérieur à une partie de  $\mathbb{R}$** 

Soit  $A$  une partie de  $\mathbb{R}$ .

On dit que  $a$  est un point intérieur de  $A$ , si il existe  $\epsilon > 0$  tel que  $[a - \epsilon, a + \epsilon] \subset A$ .

Ou encore si  $A$  est un voisinage de  $a$ . On note alors  $a \in \overset{\circ}{A}$ .

$\overset{\circ}{A}$  est l'ensemble des points intérieurs de  $A$ .

**Exemple - Cas d'un intervalle semi-ouvert**

Les points intérieurs de  $[a, b[$  sont tous les éléments de  $]a, b[$ .

**Proposition - Stabilité**

Soit  $A_1, A_2$  deux parties de  $\mathbb{R}$  telles que  $A_1 \subset A_2$ .

Alors  $\overset{\circ}{A_1} \subset \overset{\circ}{A_2}$ .

**Démonstration**

Soit  $a \in \overset{\circ}{A_1}$ .

Alors il existe  $\epsilon > 0$  tel que  $[a - \epsilon, a + \epsilon] \subset A_1 \subset A_2$ .

Donc  $a \in \overset{\circ}{A_2}$ .  $\square$

**Adhérence et point d'accumulation****Définition - Point adhérent à une partie de  $\mathbb{R}$** 

Soit  $A$  une partie de  $\mathbb{R}$ .

On dit que  $a$  est un point adhérent de  $A$ , si  $\forall \epsilon > 0, [a - \epsilon, a + \epsilon] \cap A \neq \emptyset$ .

On note alors  $a \in \overline{A}$ .

$\overline{A}$  est l'ensemble des points adhérents de  $A$ .

**Attention - Ne pas confondre...**

Point adhérent à une partie et valeur d'adhérence d'une suite.

**Exemple - Cas d'un intervalle semi-ouvert**

Les points adhérents de  $[a, b[$  sont tous les éléments de  $[a, b]$ .

**Pour aller plus loin - Ouverts et fermés de  $\mathbb{R}$** 

Globalement, les ensembles ouverts sont les ensembles  $A$  qui vérifient  $A = \overset{\circ}{A}$ .

Les ensembles fermés sont les ensembles  $A$  qui vérifient  $A = \overline{A}$ .

**Proposition - Stabilité**

Soit  $A_1, A_2$  deux parties de  $\mathbb{R}$  telles que  $A_1 \subset A_2$ .

Alors  $\overline{A_1} \subset \overline{A_2}$ .

**Démonstration**

Soit  $a \in \overline{A_1}$ .

Alors pour tout  $\epsilon > 0, [a - \epsilon, a + \epsilon] \cap A_1$  et non vide.

Or  $[a - \epsilon, a + \epsilon] \cap A_2$  contient celui-ci, il est donc également non vide.

Donc  $a \in \overline{A_2}$ .  $\square$

On a parfois besoin d'une suite convergente vers  $a$ , tout en étant différente de  $a$ .

**Définition - Point d'accumulation**

On dit que  $a$  est un point d'accumulation de  $A$

si  $\forall \epsilon > 0$  tel que  $[a - \epsilon, a + \epsilon] \cap A \setminus \{a\} \neq \emptyset$ .

Autrement écrit  $a$  est un point d'accumulation ssi  $a \in \overline{A \setminus \{a\}}$ .

**Remarque - Points isolés**

Comme  $[a - \epsilon, a + \epsilon] \cap A \setminus \{a\} \subset [a - \epsilon, a + \epsilon] \cap A$ , tout point d'accumulation de  $A$  est un point adhérent de  $A$ .

Les points adhérents qui ne sont pas d'accumulation sont appelés points isolés.

**Exemple - Point d'accumulation de  $A = \{0\} \cup [1, 4[$** 

$\bar{A} = \{0\} \cup [1, 4]$ .

Les points d'accumulation de  $A$  sont les points de  $[1, 4]$ . 0 est un point isolé de  $A$ .

**Exercice**

Montrer que si  $a$  est un point d'accumulation, alors dans chaque voisinage de  $a$ , il existe une infinité de points de  $A$ .

**Correction**

Soit  $\epsilon > 0$ . Supposons que  $[a - \epsilon, a + \epsilon] \cap A$  ne contient qu'un nombre fini de points distincts :  $x_1, x_2, \dots, x_r$  et distincts de  $a$ .

Notons  $\delta = \min\{|a - x_i|, i \in \mathbb{N}_r\}$ . Alors  $[a - \frac{\delta}{2}, a + \frac{\delta}{2}] \cap A = \{a\}$ . Impossible.

Les points adhérents sont les points que l'on peut approcher par des points de  $A$ , ou encore pour lesquels la question du calcul de  $\lim_{x \rightarrow a, x \in A}$  a un sens.

Les points d'accumulation sont les points que l'on peut approcher par des points de  $A \setminus \{a\}$ , ou encore pour lesquels la question du calcul de  $\lim_{x \rightarrow a, x \in A, x \neq a}$  a un sens.

**Proposition - Suite convergente d'éléments de  $A$** 

Soit  $A$  une partie de  $\mathbb{R}$ . Soit  $a \in A$

$a$  est adhérent à  $A$  si et seulement si il existe  $(a_n) \in A^{\mathbb{N}}$  tel que  $a = \lim(a_n)$ .

Les points adhérents de  $A$  sont toutes les limites possibles d'éléments de  $A$ .

**Démonstration**

Supposons que  $a \in \bar{A}$ .

alors pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , en prenant  $\epsilon \leftarrow \frac{1}{n}$ , il existe  $a_n \in A \cap [a - \frac{1}{n}, a + \frac{1}{n}]$ .

les points  $a_n$  sont à valeurs dans  $A$  et :  $\forall \epsilon > 0$ ,  $\exists N \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N$ ,  $|a - a_n| \leq \frac{1}{N} \leq \epsilon$ .

Donc  $(a_n) \rightarrow a$ .

Réciproquement, supposons qu'il existe une suite  $(a_n) \in A^{\mathbb{N}}$  convergente vers  $a$ .

alors pour tout  $\epsilon > 0$ ,  $\exists N \in \mathbb{N}$  tel que  $|a - a_N| \leq \epsilon$ ,

Donc  $\forall \epsilon > 0$ ,  $[a - \epsilon, a + \epsilon] \cap A \neq \{0\}$ .  $\square$

**Complément sur la borne supérieure (inférieure)****Proposition - Borne supérieure**

Soit  $X$  une partie non vide majorée de  $\mathbb{R}$ . Soit  $M$  un majorant de  $X$ .

$M \in \bar{X}$  ( $M$  est adhérent de  $X$ ). Plus précisément, c'est le seul majorant adhérent à  $X$  : Alors  $M = \sup X$  si et seulement si il existe une suite d'éléments de  $X$  qui converge vers  $M$ .

**Exercice**

Donner la caractérisation équivalente pour  $m = \inf X$

**Correction**

$m$  un minorant de  $X$ .

$m = \inf X$  si et seulement si il existe une suite d'éléments de  $X$  qui converge vers  $m$

**Démonstration**

On considère  $\epsilon = \frac{1}{n}$ .

Si  $M = \sup X$ ,

alors pour tout  $\epsilon = \frac{1}{n}$ , il existe  $x_n \in X$  tel que  $x_n \leq M < x_n + \epsilon = x_n + \frac{1}{n}$ .

donc pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $0 \leq M - x_n < \frac{1}{n}$  et donc par comparaison :  $(x_n) \rightarrow M$ .

Réciproquement, s'il existe une suite  $(x_n)$  d'éléments de  $X$  qui converge vers  $M$ ,

alors pour tout majorant  $Mm$  de  $X$ , on a  $x_n \leq Mm$  et en passant à la limite  $M \leq Mm$ .

Donc, si en outre  $M$  majore  $X$ , c'est le plus petit des majorants, donc  $M = \sup X$ .  $\square$

**Densité dans  $\mathbb{R}$** **Remarque - Rappel de la définition de la densité**

On dit qu'une partie  $X$  est dense dans  $\mathbb{R}$ ,  
 si pour tout  $a \in \mathbb{R}$  et  $\forall \epsilon > 0$ , il existe  $x \in X$  tel que  $|a - x| < \epsilon$ .  
 ssi pour tout  $a \in \mathbb{R}$  et  $\forall \epsilon > 0$ ,  $]a - \epsilon, a + \epsilon[ \cap X \neq \emptyset$

**Proposition - Densité**

Une partie  $X$  de  $\mathbb{R}$  est dense dans  $\mathbb{R}$   
 ssi  $\overline{X} = \mathbb{R}$  ( $\mathbb{R}$  est égal à l'adhérence de  $X$ .)  
 ssi pour tout  $a$  réel il existe  $(x_n) \in X^{\mathbb{N}}$  telle que  $(x_n) \rightarrow a$ .

**Démonstration**

Supposons  $X$  dense dans  $\mathbb{R}$ ,  
 Soit  $a \in \mathbb{R}$ , prenons  $\epsilon = \frac{1}{n}$ , puis  $x_n \in X$  tel que  $|a - x_n| < \epsilon = \frac{1}{n}$ .  
 Alors  $\lim(a - x_n) = 0$ , donc  $\lim(x_n) = a$ .  
 Donc il existe une suite  $(x_n)$  d'éléments de  $X$  tel que  $\lim(x_n) = a$ , pour tout  $a \in \mathbb{R}$ .  
 Réciproquement, supposons que pour tout  $a$  réel il existe  $(x_n) \in X^{\mathbb{N}}$  qui converge vers  $a$ .  
 Soit  $\epsilon > 0$ , alors il existe  $N$  tel que  $\forall n \geq N$ ,  $|a - x_n| < \epsilon$ .  
 Ce  $x_N \in X$  convient et permet d'affirmer la densité de  $X$  dans  $\mathbb{R}$ .  $\square$

**Proposition - Densité des rationnels dans  $\mathbb{R}$** 

La densité des rationnels dans  $\mathbb{R}$  permet d'affirmer que :  
 tout nombre réel est limite d'une suite de rationnels.

**Remarque - On a mieux encore...**

Mieux encore : tout réel est limite d'une suite décroissante (resp. croissante) de rationnels.

Cette dernière affirmation est laissé en exercice, on peut reprendre le lemme des pics...

**3. Intervalles et connexité****3.1. Connexité**

Le but est donné un nom propre aux ensembles « continues », i.e. sans trou afin d'appliquer le théorème des valeurs intermédiaires.

**Définition - Ensemble séparé**

Soient  $A$  et  $B$ , deux parties de  $\mathbb{R}$ .  
 On dit  $A$  et  $B$  sont séparés si  $A \cap \overline{B} = \emptyset$  et  $\overline{A} \cap B = \emptyset$ .  
 Aucun point de  $A$  n'est dans l'adhérence de  $B$ , aucun point de  $B$  n'est dans l'adhérence de  $A$ .

**Exemple - Cas de  $A = ]0, 1[$  et  $B = ]1, 2]$  ou  $B = [1, 2]$** 

$]0, 1[$  et  $]1, 2]$  sont bien séparés.

En revanche  $]0, 1[$  et  $[1, 2]$  ne sont pas bien séparés car  $1 \in [1, 2] \cap \overline{]0, 1[}$ .

**Définition - Ensemble connexe**

Soit  $E$  une partie de  $\mathbb{R}$ .  
 On dit que  $E$  est connexe, si on ne peut pas l'écrire comme réunion de deux sous-ensembles séparés non vide.

**Exemple - Réunion d'intervalle**

On voit bien que  $[0, 1] \cup [3, 4]$  n'est pas connexe.  
Et plus difficilement que  $[0, 4]$  est connexe.

**Exercice**

Faire la démonstration de  $[0, 4]$  est connexe.

**Correction**

Par l'absurde, si  $[0, 4]$  n'est pas connexe, il existe  $A, B \neq \emptyset$  tels que  $A \cup B = [0, 4]$ ,  $A \cap \overline{B} = \emptyset$  et  $\overline{A} \cap B = \emptyset$ .

SPDG, on peut supposer que  $0 \in A$  et il existe  $b \in B$ .

Notons  $A' = \{s \in [0, 4] \mid \forall u \in [0, s], u \in A\}$ .  $0 \in A'$  donc  $A' \neq \emptyset$ .

$A'$  est majoré par  $b$ , donc  $A'$  admet une borne supérieure  $a$ .

$a \in [0, 4] = A \cup B$ .

ou bien  $a \in B$  et donc  $a \notin A$ , mais il existe  $(s_n) \in A' (\subset A)$  tel que  $a = \lim(s_n)$ , donc  $a \in \overline{A}$ .

C'est impossible car  $B \cap \overline{A} = \emptyset$ .

ou bien  $a \in A$ . Pour tout  $\epsilon > 0$ , il existe  $t \in B \cap [a, a + \epsilon]$ , sinon,  $\sup A' \geq a + \epsilon$ .

Donc  $a \in \overline{B}$ . Ce qui est tout autant impossible.

On a donc une contradiction :  $[0, 4]$  est connexe.

La méthode s'adapte à tout intervalle. Ainsi, dans  $\mathbb{R}$ , tous les intervalles (même ouverts) sont connexes.

**Savoir faire - Montrer qu'une partie de  $\mathbb{R}$  est connexe**

La méthode consiste souvent à faire un raisonnement par l'absurde et à travailler à partir du nombre  $x_0$  qui est obtenu comme borne supérieure d'un ensemble  $A$  (à inventer) et élément de  $B$  ou bien élément de  $A$  et borne inférieure de  $B$ .

A partir de ce  $x_0$ , trouver une contradiction.

**Pour aller plus loin - Connexe par arcs**

La stratégie classique dans les espaces plus grands que  $\mathbb{R}$ , pour démontrer qu'un ensemble  $A$  est connexe, est de montrer qu'il est « connexe par arcs », i.e. pour tout  $a, b \in A$ , il existe une application  $\gamma$  (dite chemin) continue de  $[0, 1]$  dans  $A$  tel que  $\gamma(0) = a$  et  $\gamma(1) = b$ .

**3.2. Intervalle réel****Intervalles****Définition - Caractérisation des intervalles de  $\mathbb{R}$** 

Soit  $I$  une partie non vide de  $\mathbb{R}$ . On dit que  $I$  est un intervalle de  $\mathbb{R}$  si il vérifie :

$$\forall x < y \in I, \quad \{t \in \mathbb{R} \mid x \leq t \leq y\} \subset I$$

( $I$  est une partie convexe de  $\mathbb{R}$ ).

On notera, ensuite, plus simplement  $[x, y]$  l'ensemble  $\{t \in \mathbb{R} \mid x \leq t \leq y\}$  dont il est question dans la définition.

**Exemple - Ensemble des majorants d'une partie majorée**

Soit  $A$  une partie de  $\mathbb{R}$ , majorée.

On note  $I$  l'ensemble des majorants de  $A$

Alors pour tout  $x < y \in I$ ,  $\forall t \in [x, y]$ ,  $\forall a \in A$ ,  $a \leq x \leq t$ .

Donc  $t \in I$  et donc  $[x, y] \subset I$ .

Ainsi  $I$  est un intervalle de  $\mathbb{R}$ .

Plus précisément, on montre que  $I = [\sup A, +\infty[$ .

**Proposition - Intervalles de  $\mathbb{R}$** 

Tout intervalle de  $\mathbb{R}$  est de la forme  $(a, b)$ , avec  $a < b$  et  $a, b \in \overline{\mathbb{R}}$ .

Par notation " $(, )$ "  $\in \{ "[, ]", "[, [", "], ]", "], ]"$ .

Ce qui revient au même que de montrer qu'il existe  $a, b \in \overline{\mathbb{R}}$  tel que  $]a, b[ \subset I \subset [a, b]$ .

**Démonstration**

Sur  $\overline{\mathbb{R}}$ ,  $I$  est une partie de  $\mathbb{R}$ , donc admet une borne supérieure et inférieure dans  $\overline{\mathbb{R}}$ .

Donc il existe  $a, b \in \overline{\mathbb{R}}$  tel que  $I \subset [a, b]$ .

Puis, comme il s'agit d'un intervalle, on a  $\forall x \in ]a, b[, \exists x_a \in ]a, x[ \cap I$  et  $x_b \in ]x, b[ \cap I$  et donc  $x \in [x_a, x_b] \subset I$ .

Donc  $]a, b[ \subset I$ .  $\square$

On a vu que dans  $\mathbb{R}$ , les intervalles étaient connexes. La réciproque est vraie .

**Proposition - Les connexes de  $\mathbb{R}$**   
Si  $X$  est un connexe de  $\mathbb{R}$ , alors  $X$  est un intervalle.

**Démonstration**  
Soit  $a, b \in X$ . Soit  $t \in [a, b]$ .  
Supposons, par l'absurde, que  $t \notin X$ .  
Notons  $A = X \cap ]-\infty, t[$  et  $B = X \cap ]t, +\infty[$ .  
Alors  $A \cup B = X \cap (]-\infty, t[ \cup ]t, +\infty[) = X \setminus \{t\} = X$  car  $t \notin X$ .  
 $A$  est non vide car  $a \in A$  et  $B$  est non vide car  $b \in B$ .  
 $A \subset ]-\infty, t[$  donc  $\overline{A} \subset ]-\infty, t]$  et  $B \subset ]t, +\infty[$ , donc  $\overline{A} \cap B = \emptyset$ .  
 $A \subset ]-\infty, t[$  et  $B \subset ]t, +\infty[$  donc  $\overline{B} \subset [t, +\infty[$ , donc  $A \cap \overline{B} = \emptyset$ .  
On a donc trouver de quoi séparer  $X$ , ce qui est impossible car  $X$  est connexe.  
Par conséquent  $t \in X$ , et donc  $X$  est un intervalle de  $\mathbb{R}$ .  $\square$

3.3. Sur-ensemble : droite numérique achevée

 **Heuristique - Donner une borne supérieure à une partie non majorée**  
Cela correspond à donner une borne supérieure :  $+\infty$  à une partie non majorée de  $\mathbb{R}$  et une borne inférieure :  $-\infty$  à une partie non minorée de  $\mathbb{R}$ .  
Cela permet d'écrire certaines propriétés de manière plus simple en différenciant moins de cas.  
Par exemple, le théorème fondamental n'est plus : *toute partie bornée de  $\mathbb{R}$  admet une borne supérieure*, mais il devient *toute partie de  $\overline{\mathbb{R}}$  admet une borne supérieure*

**Définition - Droite numérique achevée  $\overline{\mathbb{R}}$**   
On définit :  $\overline{\mathbb{R}} = \mathbb{R} \cup \{-\infty, +\infty\}$  où  $-\infty, +\infty \notin \mathbb{R}$   
et on prolonge la relation d'ordre  $\leq$  sur  $\overline{\mathbb{R}}$  en posant  
$$\forall x \in \overline{\mathbb{R}}, x \leq +\infty \text{ et } x \geq -\infty.$$

 **Pour aller plus loin -  $\overline{\mathbb{R}}_+$**   
On verra dans le chapitre sur les séries (et d'une certaine façon sur l'intégrale), que l'ensemble  $\overline{\mathbb{R}}_+ = \mathbb{R} \cup \{+\infty\}$  est intéressant pour construire certains objets : séries/intégrales.  
En effet, pour cet ensemble, toute suite croissante est nécessairement convergente...

 **Attention - Mais il y a un coût...**  
 Il est difficile d'étendre les opérations  $+$  et  $\times$  à  $\overline{\mathbb{R}}$  sans aboutir à des incohérences;  
 pour «  $0 \times +\infty, 0 \times -\infty$  et  $(+\infty) + (-\infty)$  ».

Ce que l'on gagne :

**Proposition - Existence de la borne supérieure**  
Dans  $\overline{\mathbb{R}}$ , toute partie de  $\mathbb{R}$  admet une borne supérieure et une borne inférieure

**Démonstration**  
Soit  $A \subset \mathbb{R}$ ,  
— ou bien  $A$  est majoré, et donc  $A$  admet une borne supérieure (dans  $\mathbb{R}$ )  
— ou bien  $A$  n'est pas majoré et donc  $\sup A = +\infty$ .  
 $\square$

4. Segments et compacité

4.1. Segments emboîtés

Segment

**Définition - Segment**

On appelle segment de  $\mathbb{R}$ , tout intervalle fermé et borné de  $\mathbb{R}$ .  
Si  $I$  est un segment de  $\mathbb{R}$  (on vide), alors  $\exists a, b \in \mathbb{R}$  tel que  $I = [a, b]$ .

**Démonstration**

Soit  $I$  un segment. On suppose  $I$  non vide.  
 $I$  est borné, donc il existe :  $a = \inf I$  et  $b = \sup I \in \mathbb{R}$ .  
Puis  $I$  est un intervalle, donc  $]a, b[ \subset I \subset [a, b]$ .  
Enfin,  $I$  est fermé donc  $I = [a, b]$   $\square$

**Suite de segments emboîtés de limite nulle**

En exploitant les suites adjacentes réelles :

**Proposition - Théorème des segments emboîtés de longueur tendant vers 0**

Soit  $(I_n)_{n \in \mathbb{N}}$  une suite de segments emboîtés (i.e.  $I_{n+1} \subset I_n$ ), de longueur tendant vers 0 (i.e. si  $I_n = [a_n, b_n]$  alors  $b_n - a_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$ ).

Alors leur intersection est un singleton :

$$\exists \ell \in \mathbb{R} \mid \bigcap_{n \in \mathbb{N}} I_n = \{\ell\}.$$

**Démonstration**

Existence :

Puisque les segments  $([a_n, b_n])_n$  sont emboîtés :  $a_n < a_{n+1} < b_{n+1} < b_n$ .

Donc la suite  $(a_n)$  est croissante et la suite  $(b_n)$  est décroissante.

Et comme  $(b_n - a_n) \rightarrow 0$ , les suites  $(a_n)$  et  $(b_n)$  sont adjacentes.

On note  $\ell$ , la limite commune de ces deux suites.

On a alors  $\forall n \in \mathbb{N} : a_n \leq \ell \leq b_n$ , donc  $\ell \in [a_n, b_n]$ , donc  $\ell \in \bigcap_{n \in \mathbb{N}} I_n$ .

Unicité :

Et si  $x \in \bigcap_{n \in \mathbb{N}} I_n$ , on a alors pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $a_n \leq x \leq b_n$ ,

puis en passant à la limite :  $\ell \leq x \leq \ell$  et donc  $x = \ell$ .

Finalement :  $\bigcap_{n \in \mathbb{N}} I_n = \{\ell\}$   $\square$

**4.2. Fonctions d'intervalles et principe de dichotomie****Fonctions d'intervalles****Définition - Fonctions d'intervalles. Sous-additivité**

On appelle fonction d'intervalles de  $(a, b)$  une application  $F$  de l'ensemble des sous-intervalles de  $(a, b)$  dans  $\mathbb{R}$ .

On dit que  $F$  est sous-additive sur  $(a, b)$  si

$$\forall \alpha < \beta < \gamma \in [a, b], \quad F(\alpha, \gamma) \leq F(\alpha, \beta) + F(\beta, \gamma)$$

**Exemple - L'intégrale de  $f$** 

$F_f : (\alpha, \beta) \mapsto \int_{\alpha}^{\beta} f(t) dt$  est une fonction d'intervalles.

Elle est additive selon le théorème de CHASLES :  $F_f(\alpha, \beta) + F_f(\beta, \gamma) = F_f(\alpha, \gamma)$ .

En particulier pour  $f = 1$  :  $F_1 : (\alpha, \beta) \mapsto \beta - \alpha$  est une fonction d'intervalles

**Définition - Fonction paramétrée par une famille de propositions**

Soit  $(\mathcal{P}_I)_{I \subset [a, b]}$ , une famille de propositions sur les sous-intervalles de  $[a, b]$ .

L'application  $f_{\mathcal{P}} : (\alpha, \beta) \mapsto [\mathcal{P}_{[\alpha, \beta]}] = \begin{cases} 1 & \text{si } \mathcal{P}_{[\alpha, \beta]} \text{ vraie} \\ 0 & \text{si } \mathcal{P}_{[\alpha, \beta]} \text{ fausse} \end{cases}$  est une fonction d'intervalles.

**Histoire - (Frigyes (Frederic) Riesz)**

Frigyes Riesz (1781-1848) est un mathématicien hongrois à l'origine d'une grande école de mathématiques hongroise (analyse et arithmétique et plus) qui a subi une forme de "diaspora" entre les deux guerres mondiales. Il formalise avec Nagy, la notion de fonctions d'intervalles dans l'ouvrage Leçons d'analyse fonctionnelle.

 **Savoir faire - Sous-additivité pour une fonction d'intervalle définie par une propriété**

Dans ce cas, on doit vérifier :

$$\forall \alpha, \beta, \gamma \in [a, b], \quad f_{\mathcal{P}}(\alpha, \gamma) \leq f_{\mathcal{P}}(\alpha, \beta) + f_{\mathcal{P}}(\beta, \gamma)$$

Or  $f_{\mathcal{P}}$  est à valeurs dans  $\{0, 1\}$ . Donc la sous-additivité est équivalente au fait que

$$f_{\mathcal{P}}(\alpha, \beta) = f_{\mathcal{P}}(\beta, \gamma) = 0 \implies f_{\mathcal{P}}(\alpha, \gamma) = 0$$

**Principe de dichotomie**

Le principe suivant nous sera utile plusieurs fois par la suite, toujours à propos de résultats très fins sur  $\mathbb{R}$  (Bolzano-Weierstrass, Cousin, valeurs intermédiaires...)

 **Pour aller plus loin - Récurrence**  
Il s'agit d'une sorte de raisonnement en descente infinie (donc non constructive...) basée sur une partie (fermé et bornée) de  $\mathbb{R}$  et non sur  $\mathbb{N}$  entier

**Proposition - Processus de dichotomie**  
Soit  $[a, b]$  un segment (intervalle fermé et borné) de  $\mathbb{R}$ .  
Soit  $(\mathcal{P}_I)$ , une famille de propositions définie sur l'ensemble des sous-segments de  $[a, b]$ .  
Supposons que  $f_{\mathcal{P}}$  la fonction d'intervalles paramétrée par  $(\mathcal{P}_I)$  est sous-additive.  
Si  $f_{\mathcal{P}}(a, b) = 1$ , il existe  $(a_n), (b_n)$  adjacentes dans  $[a, b]$  (ou une suite de segments  $([a_n, b_n])_{n \in \mathbb{N}}$  emboîtés de longueur tendant vers 0) tel que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $f_{\mathcal{P}}(a_n, b_n) = 1$ .

 **Remarque - Simplification des notations**

Souvent  $\mathcal{P}$  n'apparaîtra pas dans la notation.  
Voyons en action ce principe, même si les objets suivants ne sont pas encore bien définis.  
La structure d'application est proche de celle de la récurrence ou plutôt de la méthode de la descente infinie de FERMAT.

 **Application - Anticipation : TVI**

Soit  $\varphi$  une application continue sur  $[a, b]$  tel que  $\varphi(a) \geq 0$  et  $\varphi(b) \leq 0$ .  
alors il existe  $x \in [a, b]$  tel que  $\varphi(x) = 0$ .  
On note  $f(\alpha, \beta) = [\varphi(\alpha) \times \varphi(\beta) \leq 0]$  (i.e.  $\varphi(\alpha)$  et  $\varphi(\beta)$  de signes opposés).  
• Soient  $\alpha < \beta < \gamma \in [a, b]$

$$f(\alpha, \beta) = f(\beta, \gamma) = 0 \Rightarrow \varphi(\alpha)\varphi(\beta) > 0 \text{ \& } \varphi(\beta)\varphi(\gamma) > 0 \Rightarrow \varphi(\alpha)\varphi(\beta)\varphi(\beta)\varphi(\gamma) > 0 \Rightarrow f(\alpha, \gamma) = 0$$

Donc  $f$  est sous-additive.  
• Or  $f(a, b) = 1$ , donc il existe  $(a_n)$  et  $(b_n)$  adjacentes telles que  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $f(a_n, b_n) = 1$  est fausse.  
On note  $x = \lim(a_n) (= \lim(b_n))$ . Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\varphi(a_n)\varphi(b_n) \leq 0$   
Puis par continuité de  $\varphi : 0 \leq \varphi(x)^2 = \lim \varphi(a_n)\varphi(b_n) \leq 0 :$   
 $\varphi(x)^2 = 0$ . Donc  $\varphi(x) = 0$ .

**Démonstration**

Supposons que  $f_{\mathcal{P}}(a, b) = 1$ .  
Alors en prenant  $c = \frac{a+b}{2}$ , on a nécessairement  $f_{\mathcal{P}}(a, c) = 1$  ou  $f_{\mathcal{P}}(c, b) = 1$ .  
sinon par hérédité,  $f_{\mathcal{P}}(a, b) = 0$ .  
On reprend cette même idée, pour créer par récurrence une suite  $(I_n) = ([a_n, b_n])$  telle que  $f_{\mathcal{P}}(a_n, b_n) = 1$ . Puis on continue la construction de la même manière (récurrence) :

$$\exists (I_n) \quad \text{telle que} \quad \begin{cases} I_0 = [a, b], \\ \forall n \in \mathbb{N}, b_n - a_n = \frac{b-a}{2^n} \\ \forall n \in \mathbb{N}, I_{n+1} \subset I_n \\ \forall n \in \mathbb{N}, f_{\mathcal{P}}(a_n, b_n) = 1 \end{cases}$$

En effet, si on note  $I_n = [a_n, b_n]$ , avec  $f_{\mathcal{P}}(a_n, b_n) = 1$ ,  
alors avec  $c_n = \frac{a_n+b_n}{2}$ , on a alors  $f_{\mathcal{P}}(a_n, c_n) = 1$  ( $H_1$ ) ou  $f_{\mathcal{P}}(c_n, b_n) = 1$  ( $H_2$ ) (ou les deux).  
On considère alors  $I_{n+1} = [a_n, c_n]$  dans le cas ( $H_1$ ) et  $I_{n+1} = [c_n, b_n]$  dans le cas ( $H_2$ ).  
La construction de la suite  $(I_n)$ , par récurrence, est alors assurée.  $\square$



**Remarque - Longueur de  $I_n$** 

On peut même affirmer, avec la même démonstration, que  $b_n - a_n = \frac{b-a}{2^n}$ .

Analysez bien les deux types d'applications du processus de dichotomie du savoir-faire. Dans quel cas se trouve l'application qui conduit au TVI?

**Savoir faire - Comment exploiter le « processus de dichotomie ».**

De manière générale, on exploite le processus de dichotomie de deux façons :

- Pour mettre en avant un objet  $x$  qui vérifie une propriété particulière. On le construit en tant que limite des suites adjacentes qui émergent. On suit un mouvement descendant.  
(C'est le cas de la démonstration du théorème de BOLZANO-WEIERSTRASS).
- Pour montrer une propriété vraie sur un intervalle compact (global). On le couple à un raisonnement par l'absurde. On suit un mouvement ascendant.  
(C'est le cas de la démonstration du lemme de COUSIN).

**4.3. Théorème de Bolzano-Weierstrass****Théorème - Théorème de Bolzano-Weierstrass**

De toute suite réelle bornée on peut extraire une suite convergente.

On a le corollaire (équivalent) :

**Corollaire - Suite de points d'un segment**

Soit  $(u_n)$  une suite de points du segment  $[a, b]$ . Alors il existe une suite extraite convergente.

**Démonstration**

On considère une suite  $(x_n) \in [a, b]$ .

On note pour tout couple  $(\alpha, \beta) \in [a, b]$ ,  $f(\alpha, \beta) = \begin{cases} 1 & \text{si } \{n \in \mathbb{N} \mid x_n \in [\alpha, \beta]\} \text{ est infini} \\ 0 & \text{si } \{n \in \mathbb{N} \mid x_n \in [\alpha, \beta]\} \text{ est fini} \end{cases}$

Pour tout  $\alpha < \beta < \gamma \in [a, b]$ ,

$$\{n \in \mathbb{N} \mid x_n \in [\alpha, \gamma]\} = \{n \in \mathbb{N} \mid x_n \in [\alpha, \beta]\} \cup \{n \in \mathbb{N} \mid x_n \in [\beta, \gamma]\}$$

$$\text{Donc } f(\alpha, \gamma) \leq f(\alpha, \beta) + f(\beta, \gamma).$$

Par ailleurs  $f(a, b) = 1$ .

Ainsi, avec le processus de dichotomie :

il existe  $(a_n)$  et  $(b_n)$  adjacentes telles que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $f(a_n, b_n) = 1$ .

On note  $x = \lim(a_n) (= \lim(b_n))$ .

Comme, pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $N_k = \{n \in \mathbb{N} \mid x_n \in [a_k, b_k]\}$  est infini.

On construit alors par récurrence  $(n_k)_{k \in \mathbb{N}}$  par

$$n_0 = \min N_0 \quad n_{k+1} = \min \{N_{k+1} \cap [n_k + 1, +\infty[ \mid \subset \mathbb{N}, \text{ non vide}\}$$

Et alors  $(x_{n_k})$  est une suite extraite de  $(x_n)$  et  $x_{n_k} \in [a_{n_k}, b_{n_k}]$  donc  $\lim x_{n_k} = x$ .  $\square$

On pourrait également exploiter le lemme des pics. Mais il est hors-programme, il faut donc d'abord commencer par le (re)démontrer.

**Théorème - Théorème de Bolzano-Weierstrass**

De toute suite complexe bornée on peut extraire une suite convergente.

**Pour aller plus loin - Propriété de compacité**

Un ensemble est compact, s'il est complet et précompact, c'est-à-dire **fini à  $\epsilon$ -près**.

Une autre définition possible pour la compacité est celle de pouvoir vérifier le critère de Bolzano-Weierstrass...

Tout segment de  $\mathbb{R}$  est compact (donc fini à  $\epsilon$ -près - nous en reparlerons avec le lemme de Cousin).

Nous prendrons une définition générale en fin d'année lorsqu'on étudiera la topologie sur  $\mathbb{R}^2$  voire  $\mathbb{R}^n$ . Il faudra alors généraliser ce que l'on voit ici...

**Histoire - Bernard Bolzano**

Pour la démonstration, on exploite le critère précédent.  
La subtilité : il y a deux suites extraites, a priori.

Démonstration

On considère une suite  $(z_n) \in \mathbb{C}^{\mathbb{N}}$ , bornée.  
Notons  $(x_n)$ , respectivement  $(y_n)$  la suite des parties réelles, resp. imaginaires de  $(z_n)$ .  
Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $|x_n| \leq |z_n|$  et  $|y_n| \leq |z_n|$ . Donc ces deux suites sont bornées.  
On exploite le TBW pour  $(x_n)$ . Il existe  $\varphi_1 : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \nearrow$  tel que  $x_{\varphi_1(n)}$  converge.  
Puis la suite  $(y_{\varphi_1(n)})$  est également bornée,  
Il existe  $\varphi_2 : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \nearrow$  tel que  $y_{\varphi_1(\varphi_2(n))}$  converge.  
Alors  $z_{\varphi_1 \circ \varphi_2(n)} = x_{\varphi_1(\varphi_2(n))} + i y_{\varphi_1(\varphi_2(n))}$  converge.  $\square$

4.4. Lemme de Cousin

Heuristique - Pourquoi le lemme de Cousin ?

Le lemme de Cousin est une formulation particulièrement efficace des propriétés de compacité de  $\mathbb{R}$ .  
Bien qu'il ne soit pas au programme officiel de la MPSI (ni de la MP), il figure dans ce cours car

- Il est vrai
- Il est commode. Nous l'exploiterons à quelques reprises dans le prochain chapitre de cours
- Il est nécessaire à la construction d'une intégrale robuste sur  $\mathbb{R}$  : l'intégrale de Kurzweil-Henstock que nous construirons au deuxième semestre.

Cela commence par deux définitions.

Définition - Subdivision pointée

Soit  $I = [a, b]$ , un segment de  $\mathbb{R}$ .  
On appelle subdivision pointée de  $I$  la donnée

- d'une subdivision (finie!)  $\sigma = (x_0, x_1, \dots, x_n)$  de  $[a, b]$ ,  
 $\forall i \in \mathbb{N}_{n-2}, a = x_0 \leq x_i \leq x_{i+1} \leq x_n = b$
- un pointage de cette subdivision  $t_1, t_2, \dots, t_n \in I$  tels que  
 $\forall i \in \mathbb{N}_n, t_i \in [x_{i-1}, x_i]$ .

On la notera  $\sigma_p = \{([x_0, x_1], t_1), ([x_1, x_2], t_2), \dots, ([x_{n-1}, x_n], t_n)\}$ , on appellera les  $(t_i)$  les points de marquage de  $\sigma_p$ .

Histoire - Pierre Cousin

Pierre Cousin (1867-1933) est un mathématicien français.  
Peu (re)connu, cet élève d'Henri Poincaré a pourtant eu des intuitions prémonitoires concernant le théorèmes de Borel et Lebesgue.  
Sa vie reste un mystère (pas de iconographie reconnue, par exemple)

Définition - Subdivision pointée adaptée à un jauge

Un pas ou une jauge est une application  $\delta : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}_+^*$ .  
Une subdivision  $\sigma_p = \{([x_0, x_1], t_1), ([x_1, x_2], t_2), \dots, ([x_{n-1}, x_n], t_n)\}$  est dite adaptée au pas  $\delta$  ou  $\delta$ -fine, si

$$\forall k \in \mathbb{N}_n, \quad [x_{k-1}, x_k] \subset \left[ t_k - \frac{\delta(t_k)}{2}, t_k + \frac{\delta(t_k)}{2} \right]$$

On remarquera que  $0 \leq x_k - x_{k-1} \leq \delta(t_k)$

Attention - Strictement positif

Il est important que  $\delta(\cdot) > 0$ , comme on va le voir dans la démonstration du lemme de Cousin.  
Par contre, il n'est pas nécessaire que  $\delta$  soit continue

Remarque - Compacité

On voit bien sur ces définitions l'importance de voir  $I$ , comme une réunion finie de sous-ensemble défini à un pas (variable) près

**Théorème - Lemme de COUSIN**

Pour tout  $\delta$ , jauge sur  $[a, b]$ , il existe une subdivision pointée

$\sigma_p = \{([x_0, x_1], t_1), ([x_1, x_2], t_2), \dots, ([x_{n-1}, x_n], t_n)\}$ , adaptée à  $\delta$  ( $\delta$ -fine)

**Remarque - Une question de recouvrement**

Etant donné  $\delta$ , l'existence d'une subdivision pointée  $\delta$ -fine signifie que  $[a, b]$  est recouvert par deux réunions finies :

- $[a, b] = \bigcup_{i \in \mathbb{N}_n} [x_{i-1}, x_i]$ , réunion disjointe (aux extrémités près)
- $[a, b] \subset \bigcup_{i \in \mathbb{N}_n} \left[ t_i - \frac{\delta(t_i)}{2}, t_i + \frac{\delta(t_i)}{2} \right]$ , réunion débordante mais bien résumée par  $\delta$  en un nombre fini de points.

**Exercice**

Formaliser le lemme de COUSIN

**Correction**

$$\forall \delta : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}_+^*, \exists n \in \mathbb{N}, \exists x_0 (= a) \leq t_1 \leq x_1, \leq \dots \leq t_n \leq x_n (= b) \mid \forall i \in \mathbb{N}_n, [x_{i-1}, x_i] \subset \left[ t_i - \frac{\delta(t_i)}{2}, t_i + \frac{\delta(t_i)}{2} \right]$$

**Démonstration**

Soit  $\delta > 0$  une jauge sur  $[a, b]$ .

Notons pour tout  $[\alpha, \beta] \subset [a, b]$ ,  $f(\alpha, \beta)$  : « il n'existe pas de subdivisions pointées  $\delta|_{[\alpha, \beta]}$  fine de  $[\alpha, \beta]$  ».

1. Montrons d'abord qu'on peut appliquer le processus de dichotomie.

Si  $f(\alpha, \beta) = 0$  et  $f(\beta, \gamma) = 0$  alors la simple concaténation des subdivisions pointées  $\delta|_{[\alpha, \beta]}$  et  $\delta|_{[\beta, \gamma]}$  fines donne une subdivision  $\delta|_{[\alpha, \gamma]}$  fine. Donc  $f(\alpha, \gamma) = 0$ .

2. Raisonnons alors par l'absurde. Supposons donc que  $f(a, b) = 1$ .

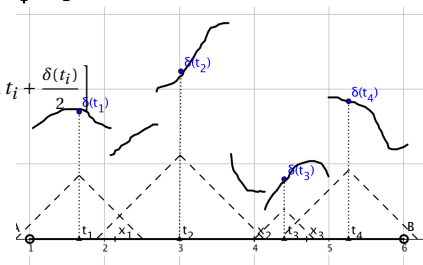
Donc il existe  $(a_n), (b_n)$  adjacentes telles que  $\forall n \in \mathbb{N}, f(a_n, b_n) = 1$ .

Notons  $x = \lim(a_n) (= \lim(b_n))$ , et rappelons que  $\delta(x) > 0$ .

il existe  $m$  tel que si  $x - a_m < \frac{\delta(x)}{2}$  et  $b_m - x < \frac{\delta(x)}{2}$ .

$I_m$  admet alors une subdivision finie :  $([a_m, b_m], x)$ , donc  $f(a_m, b_m) = 0$ .

Cela nous donne une contradiction :  $f(a, b) = 0$ .  $\square$

**Représentation - Lemme de COUSIN****Savoir faire - Exploiter le lemme de Cousin**

Il y a deux façons d'exploiter le lemme de Cousin.

- On peut exploiter le lemme de Cousin par l'absurde.

On doit vérifier une certaine propriété  $\mathcal{P}$ .

On démontre alors que sa contradiction conduit à l'existence d'une jauge  $\delta$  sur un segment fermé qui n'admet pas de subdivision  $\delta$ -fine, ou une contradiction sur la finitude de la subdivision.

Trouver  $\delta$  n'est pas toujours évident. (On a une application de cette méthode plus bas).

- Une jauge  $\delta$  est naturellement donnée (exemple, la jauge de continuité).

Alors l'utilisation du lemme de Cousin conduit à couper l'intervalle en un nombre **fini** d'intervalles dont on maîtrise le « centre » ( $t_i$ ).

Il reste ensuite à considérer un max et non un sup. (On applique cette méthode pour démontrer le théorème de Heine).

**Pour aller plus loin - Théorème de HEINE**

Une application classique du lemme de COUSIN est la démonstration du théorème de HEINE.

Nous verrons également le théorème de HEINE-BOREL (ou Borel-Lebesgue) en exercice.

C'est dans ce même esprit que ce lemme est exploité pour construire l'intégrale de KURZWEIL-HENSTOCK...

**Exemple - Nouvelle démonstration du théorème de Bolzano-Weierstrass**

On considère une suite  $(u_n)$  bornée, par exemple à valeurs dans  $[a, b]$ .

Si on a :

$$\exists t \in [a, b], \quad \forall \epsilon (= \frac{\delta(t)}{2}) > 0, ]t - \epsilon, t + \epsilon[ \text{ contient une infinité de termes de } (u_n)$$

Alors  $(u_n)$  admettrait une sous-suite convergente vers  $t$ .

Donc si on suppose que  $(u_n)$  n'admet pas de suite extraite convergente, alors

$$\forall t \in [a, b], \exists \epsilon(t) > 0 \mid ]t - \epsilon(t), t + \epsilon(t)[ \text{ ne contienne qu'un nombre fini de termes de } (u_n)$$

Prenons  $\delta : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}_+^*, t \mapsto \epsilon(t)$ .  
donc comme  $[t - \frac{\delta(t)}{2}, t + \frac{\delta(t)}{2}] \subset ]t - \epsilon(t), t + \epsilon(t)[$ , on a :

$\forall t \in [a, b], \quad [t - \frac{\delta(t)}{2}, t + \frac{\delta(t)}{2}]$  ne contienne qu'un nombre fini de termes de  $(u_n)$

A partir de la jauge  $\delta$  ainsi définie par  $(*)$ , il existe une subdivision pointée  $\delta$ -fine.  
Comme cette subdivision est finie et que chacun de ces intervalles ne possède qu'un nombre fini de termes, alors  $(u_n)$  possède un nombre fini de termes.  
Cela est évidemment faux.  
Donc  $(u_n)$  admet une suite extraite convergente.

5. Curiosité topologique : complétude

5.1. Suites de Cauchy

 **Heuristique - Mise en place du concept**  
La difficulté avec les suites, c'est que pour démontrer leur convergence, on doit connaître la limite (la définition nécessite le calcul  $|u_n - \ell|$ ).  
Que peut-on dire si la suite ne « bouge » plus, visiblement après un certain nombre de calculs? CAUCHY propose de s'intéresser à ces suites là en particulier (on les appelle suite de CAUCHY). Sont-elles nécessairement convergentes? famille de suites  
Autre définition avec  $u_N$  au lieu de  $u_q$ , plus naturelle. Puis équivalence des deux défintions.  
Interprétation avec  $\epsilon = 10^{-k}$

**Définition - Suites de CAUCHY**  
On dit que la suite  $(u_n)$  vérifie le critère de CAUCHY si elle verifie l'un des deux critères suivants équivalents :

$$\forall \epsilon > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N} \mid \forall p \geq n_0, |u_p - u_{n_0}| < \epsilon$$
$$\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \mid \forall p, q \geq N, |u_p - u_q| < \epsilon$$

Montrons que les deux critères sont équivalents.

**Démonstration**  
Si  $(u_n)$  vérifie le second critère, il vérifie le premier (il suffit de prendre  $q = N$ ).  
Réciproquement, supposons que  $(u_n)$  vérifie le premier critère.  
Soit  $\epsilon > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N} \mid \forall p \geq n_0, |u_p - u_{n_0}| < \frac{\epsilon}{2}$ .  
Donc pour tout  $p, q \geq n_0, |u_p - u_q| \leq |u_p - u_{n_0}| + |u_{n_0} - u_q| \leq \epsilon$ .  
Ainsi  $(u_n)$  vérifie le premier critère.  $\square$

 **Application - Suite, écrite décimalement**  
Supposons que  $\epsilon = 10^{-k}$ . Alors une suite de Cauchy vérifie à partir d'un certain rang  $n_0, |u_n - u_{n_0}| < 10^{-k}$  i.e  $u_n$  garde toujours les mêmes  $k$  premières décimales à partir du rang  $n_0$ .  
Elle semble donc invariante à partir d'un certain rang si nous ne pouvons en avoir qu'une connaissance à  $k$  décimales près.

5.2.  $\mathbb{R}$  est complet

L'idée de CAUCHY est de trouver un critère de suite convergente sans avoir à connaître la limite.

**Proposition - Condition nécessaire**  
Si  $(u_n) \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$  est convergente, alors elle vérifie le critère de Cauchy

 **Pour aller plus loin - Notion hors-programme**  
... mais elle est vraie et elle est essentielle en mathématiques.  
On dit qu'un ensemble (espace)  $E$  qui vérifie le principe suivant :  
toute suite de  $E$  est convergente ssi elle est de Cauchy est un espace complet.  
On va voir que  $\mathbb{R}$  est complet

 **Pour aller plus loin - Construction de  $\mathbb{R}$**   
La stratégie de Cauchy pour construire  $\mathbb{R}$ , formalisée par CANTOR, consiste à dire que  $\mathbb{R}$  est l'ensemble obtenu à partir de  $\mathbb{Q}$  et des limites des suites rationnelles vérifiant le critère de CAUCHY.  
Nous avons choisi une technique plus proche de la méthode historique de BOLZANO.  
Une troisième stratégie consiste à définir puis exploiter les coupures de DEDEKIND.  
Une quatrième stratégie est d'étudier les développements décimaux...

**Démonstration**

Soit  $\epsilon > 0$ . Alors il existe  $n_0$  tel que  $\forall p \geq n_0, |u_p - \ell| < \frac{\epsilon}{2}$ .

Et donc pour  $p, q \geq n_0$ ,

$$|u_p - u_q| \leq |u_p - \ell| + |\ell - u_q| < \frac{\epsilon}{2} + \frac{\epsilon}{2} = \epsilon$$

□

**Proposition - Condition suffisante**

Si  $(u_n) \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$  vérifie le critère de Cauchy, alors elle est convergente.

La démonstration de la proposition est faite dans l'exercice suivant

Exercice

1. Montrer que toute suite de Cauchy est bornée.
2. Montrer que toute suite de Cauchy qui admet une sous-suite convergente, converge vers cette même limite.
3. Conclure, en exploitant le théorème de Bolzano-Weierstrass.

**Pour aller plus loin - Ensemble complet**

Un ensemble dont les suites de Cauchy sont nécessairement convergentes s'appelle un espace complet.

Correction

1. Soit  $\epsilon > 0$ .  
Alors il existe  $n_0 \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall p, q \geq n_0, |u_p - u_q| < \epsilon$ .  
Donc  $\forall p \geq n_0, |u_p - u_{n_0}| < \epsilon$ , donc  $|u_p| < \epsilon + |u_{n_0}|$ . Ainsi toute suite de Cauchy est bornée à partir d'un certain rang, donc bornée.
2. Supposons que  $(u_{\varphi(n)})$  converge vers  $\ell$ .  
Soit  $\epsilon > 0$ .  
Il existe  $n_0 \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall p, q \geq n_0, |u_p - u_q| < \frac{\epsilon}{2}$   
et  $\exists m (= \varphi(k)) \geq n_0$  tel que  $|u_m - \ell| < \frac{\epsilon}{2}$ .  
Alors  $\forall p \geq n_0, |u_p - \ell| < |u_p - u_m| + |u_m - \ell| < \epsilon$ . Donc  $(u_n)$  converge vers  $\ell$ .
3.  $(u_n)$  est bornée, donc d'après BW admet une sous-suite convergente vers  $\ell$ .  
Et donc  $(u_n)$  converge vers  $\ell$  d'après la seconde question.

**6. Bilan**Synthèse

- ↪ Nous abordons beaucoup de définition importante ici pour comprendre les passages à la limite dans  $\mathbb{R}$  : voisinage, puis intérieur ou adhérence.
- ↪ On retrouve ensuite la notion de connexe : ensemble en un seul tenant. Dans  $\mathbb{R}$ , il s'agit des intervalles. Cela nous donnera une bonne base pour le TVI.
- ↪ On parle ensuite des compacts : ensemble que l'on peut découper en un nombre fini de morceaux suffisamment grand (et choisi a priori). Dans  $\mathbb{R}$ , il s'agit des fermés bornés, donc en particulier des segments (=intervalle, fermé et borné).
- ↪ Par curiosité, nous parlons ici de la notion de complétude qui permet d'assurer l'existence d'une limite d'une suite (ou de tout autre) car un critère qui ne nécessite pas de connaître a priori cette valeur de limite.

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Montrer qu'une partie de  $\mathbb{R}$  est connexe
- Savoir-faire - Sous-additivité pour une fonction d'intervalle définie par une propriété
- Savoir-faire - Comment exploiter le « processus de dichotomie »
- Savoir-faire - Exploiter le lemme de Cousin

Notations

| Notations                                                  | Définitions                                             | Propriétés                                                                                                                                                                                                                                |
|------------------------------------------------------------|---------------------------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| $\mathbb{R}$                                               | Droite réelle achevée                                   | $\overline{\mathbb{R}} = \mathbb{R} \cup \{-\infty, +\infty\}$                                                                                                                                                                            |
| $\mathcal{V}_a$                                            | Ensemble des voisinage de $a \in \overline{\mathbb{R}}$ | Si $a = +\infty$ . $V \in \mathcal{V}_a$<br>si $\exists A \in \mathbb{R}$ tel que $[A, +\infty[ \subset V$<br>Si $a \in \mathbb{R}$ . $V \in \mathcal{V}_a$<br>si $\exists \epsilon > 0$ tel que $[a - \epsilon, a + \epsilon] \subset V$ |
| $\overset{\circ}{A}$                                       | Intérieur de l'ensemble $A$                             | $\{a \in I \mid \exists \epsilon > 0 \mid [a - \epsilon, a + \epsilon] \subset A\}$                                                                                                                                                       |
| $\overline{A}$                                             | Adhérence de l'ensemble $A$                             | $\{a \in I \mid \forall \epsilon > 0 \mid ]a - \epsilon, a + \epsilon[ \cap A \neq \emptyset\}$                                                                                                                                           |
| $\sigma_p$<br>$([x_{i-1}, x_i], t_i)_{i \in \mathbb{N}_n}$ | = Subdivision pointée du segment<br>$I = [x_0, x_n]$    | $\forall i \in \mathbb{N}_n, x_{i-1} \leq t_i \leq x_i$                                                                                                                                                                                   |

Retour sur les problèmes

- 83. Voir cours
- 84. Voir définition de voisinage.
- 85. Voir définition de connexité.
- 86. Voir cours

# Chapitre 20

## Continuité

### Résumé -

Nous formalisons ici la notion de continuité. Suivant Bolzano puis Weierstrass qui au XIX<sup>e</sup> siècle ont défini proprement la continuité, il est nécessaire de suivre l'ordre suivant : 1. notion de limite de fonction ; 2. notion de continuité en un point ; 3. notion de continuité sur un intervalle.

Nous verrons qu'en considérant  $f$  continue globalement sur son ensemble de définition (intervalle voire segment), nous obtenons des résultats importants d'existence (théorèmes des valeurs intermédiaires, de Weierstrass, de Heine).

Le chapitre se termine par l'extension aux fonctions à valeurs complexes.

Des liens youtube :

- Jaicompris Maths - fonctions continues : comprendre la définition - le cours et les propriétés. <https://www.youtube.com/watch?v=uuw1DYw49h4>
- Maths Adulte - Théorème des valeurs intermédiaires et applications. <https://www.youtube.com/watch?v=xgENfRQvPrA>
- Bibmaths.net - Théorème de Bolzano-Weierstrass. [https://www.youtube.com/watch?v=5WqLT\\_J8T4s](https://www.youtube.com/watch?v=5WqLT_J8T4s)

### Sommaire

|                                                                       |     |
|-----------------------------------------------------------------------|-----|
| 1. Problèmes . . . . .                                                | 396 |
| 2. Limites (de fonctions) . . . . .                                   | 396 |
| 2.1. Définitions . . . . .                                            | 396 |
| 2.2. Ordre et limites . . . . .                                       | 400 |
| 2.3. Opérations sur les limites . . . . .                             | 401 |
| 2.4. Cas des fonctions monotones . . . . .                            | 403 |
| 2.5. Continuité en un point . . . . .                                 | 404 |
| 3. Fonction continue sur un ensemble (intervalle, segment...) 405     |     |
| 3.1. Fonctions continues sur $I$ . . . . .                            | 405 |
| 3.2. Prolongement par continuité . . . . .                            | 407 |
| 3.3. Théorème des valeurs intermédiaires . . . . .                    | 408 |
| 3.4. Cas de l'image d'un segment par $f$ continue . . . . .           | 409 |
| 3.5. Théorème de la bijection (bis) . . . . .                         | 412 |
| 3.6. Continuité uniforme . . . . .                                    | 412 |
| 4. Généralisation aux fonctions à valeurs dans $\mathbb{C}$ . . . . . | 415 |
| 4.1. Opérations classiques sur $\mathcal{F}(X, \mathbb{C})$ . . . . . | 415 |
| 4.2. Fonctions bornées . . . . .                                      | 416 |
| 4.3. Limites . . . . .                                                | 416 |
| 4.4. Opérations sur les limites . . . . .                             | 417 |
| 4.5. Continuité . . . . .                                             | 417 |
| 5. Bilan . . . . .                                                    | 418 |

## 1. Problèmes

### ? Problème 90 - Limite. Propriété algébrique.

Un célèbre ouvrage de mathématique (L'analyse au fil de l'histoire) commence par la citation : « *Qu'est-ce qu'une dérivée? une limite. Qu'est-ce qu'une intégrale? Une limite. Qu'est-ce qu'une limite? Un nombre* »

La notion de limite (on pourrait ajouter de borne supérieure) est au coeur de l'analyse mathématique réelle ou complexe.

Que peut-on faire avec les limites? En particulier quelles sont les propriétés algébriques du passage à la limite (passage à la limite d'une combinaison linéaire, par exemple)?

De cette réponse découlera beaucoup de propriétés d'analyse.

### ? Problème 91 - Qu'est-ce qu'une fonction continue?

Le théorème des valeurs intermédiaires dont on parle au problème précédent, s'appuie sur l'hypothèse essentielle de continuité.

Mais qu'est-ce qu'une fonction continue? Si l'on visualise bien la réponse : une fonction que l'on trace « sans lever le crayon », cette réponse ne semble pas passer les canons des définitions mathématiques en MPSI. On aimerait également une réponse que ne soit pas vraiment associé à une représentation graphique.

Comment formaliser la définition de la continuité d'une fonction?

### ? Problème 92 - Fonction nulle part continue.

| Existe-t-il des fonctions définies en tout point, mais continue nulle part?

### ? Problème 93 - Image d'un intervalle par une fonction continue?

| Soit  $I$  un intervalle de  $\mathbb{R}$  et  $f$  continue sur  $I$ .

Que peut-on dire de  $f(I)$ ? En particulier, est-il borné?

Si  $f(I)$  est bornée, alors  $\sup(f(I))$  existe. A-t-on nécessairement :  $\exists x_0 \in I$  tel que  $f(x_0) = \sup f(I)$ ?

| Faut-il ajouter des conditions nécessaires, suffisantes supplémentaires?

### ? Problème 94 - Continuité prolongée

| Qu'est-ce que la continuité pour des fonctions de  $\mathbb{R}$  dans  $\mathbb{C}$ ?

## 2. Limites (de fonctions)

Par la suite  $I$  est toujours un intervalle.

### 2.1. Définitions

#### Limite



**Définition - Limite**

Soient  $f$  une fonction définie sur  $I \subset \mathbb{R}$ , à valeurs dans  $\mathbb{R}$   
 et  $a$  un élément d'accumulation ou adhérent de  $I$ .  
 On dit que  $f$  tend vers  $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$  quand  $x$  tend vers  $a$  si :

$$\forall W \in \mathcal{V}_\ell, \exists V \in \mathcal{V}_a \mid f(I \cap V) \subset W$$

ou de manière équivalente :

$$\forall W \in \mathcal{V}_\ell, f^{-1}(W) := \{f \in W\} \in \mathcal{V}_a$$

On note  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} \ell$ .

L'avantage : on a créé une définition unifiée. Elle est même unique pour le cas de  $f : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R} \dots$

Mais on peut aussi la décomposer en 9 parties.

**Remarque - Rappel sur les images réciproques**

On note en réalité  $f^{-1}(W)$  l'ensemble  $\{x \in I \mid f(x) \in W\}$ .

On peut aussi trouver la notation vue pour les variables aléatoires :  $[f \in W]$  ou  $[f = a] = \{x \in I \mid f(x) = a\} = f^{-1}(\{a\})$ .

On a alors presque trivialement :  $f(f^{-1}(B)) = f(\{f \in B\}) \subset B$  et  $B \subset [f \in f(B)] = f^{-1}(f(B))$ .

**Analyse - Pourquoi ces deux définitions sont équivalentes?**

Rappelons :  $f^{-1}(W) = [f \in W] = \{x \in I \mid f(x) \in W\}$ .

On a les équivalences (cas  $a \in \mathbb{R}$ ) :

$$\begin{aligned} f^{-1}(W) \in \mathcal{V}_a &\iff \exists \epsilon > 0 \mid ]a - \epsilon, a + \epsilon[ \subset f^{-1}(W) \\ &\iff \exists \epsilon > 0 \mid \{f \mid |a - \epsilon, a + \epsilon| \cap I\} \subset W \end{aligned}$$

De même pour les cas  $a = +\infty$  et  $a = -\infty \dots$

**Exemple -  $x \mapsto x \ln x$** 

On étudie la limite en 0.

Quelques informations :  $f : \mathbb{R}_+^* \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto x \ln x$  est décroissante sur  $]0, \frac{1}{e}]$  puis croissante sur  $[\frac{1}{e}, +\infty[$ .

On donne aussi  $\ln 10 \approx 2,30$ .

Soit  $W$  un voisinage de 0, on peut imaginer que  $W$  contient  $[-10^{-k}, 10^{-k}]$ .

On note  $f(10^{-m}) = -m \ln 10 \times 10^{-m} \approx -2,3m10^{-m}$ .

Donc  $f(10^{-(k+\log_{10}(3k))}) = -2,3(k+\log_{10}(3k)) \frac{10^{-k}}{3k} = -\frac{2,3}{3}(1 + \frac{1}{k} \log_{10}(k))10^{-k} \in W$ .

Et par décroissance de  $f$  :  $f(\mathbb{R}_+^* \cap [10^{-(k+\log_{10}(3k))}, 10^{-(k+\log_{10}(3k))}]) \subset ]0, 10^{-k}] \subset W$ .

Donc pour tout voisinage  $W$  de 0, il existe un voisinage  $V$  de 0 tel que  $f(\mathbb{R}_+^* \cap V) \subset W$ .

$f$  tend vers 0 lorsque  $x$  tend vers 0.

**Attention - L'importance de l'intervalle de définition**

Notons que  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto \begin{cases} 1 & \text{si } x > 0 \\ 0 & \text{si } x \leq 0 \end{cases}$  n'est pas continue en 0.

En revanche,  $f_1 : \mathbb{R}_- \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto 0$  est continue en 0. Puisqu'ici, par définition de  $I$ , la limite de  $f$  en 0, impose de regarder  $x \rightarrow 0^-$ .

Ainsi si une fonction  $f$  n'est pas définie sur un intervalle (mais une réunion, par exemple), il faudrait préciser la continuité selon quel intervalle. On pourrait écrire ici que  $f$  est continue en 0, selon (l'intervalle)  $\mathbb{R}_-$ .

**Attention à l'ordre des quantificateurs****Remarque - Ordre et quantificateurs**

On souligne l'ordre des objets et les quantificateurs associés :

1.  $\forall$  associé au voisinage image

**Pour aller plus loin - Point d'adhérent ou d'accumulation**

Un point isolé, donc adhérent, ne serait pas un bon candidat pour regarder la limite (on aurait  $f^{-1}(W) = \{a\} \notin \mathcal{V}_a$ ).

Mais comme ici, on se situe dans un intervalle, il n'y a pas de point isolé et on ne peut pas différencier les points adhérents de points d'accumulation.

2.  $\exists$  associé au voisinage des antécédents (et qui dépend donc du voisinage image fixé en 1.).

**Remarque - Selon la nature de  $a$  et de  $\ell$**

Cette définition recouvre en fait plusieurs définitions suivant que  $a$  ou  $\ell$  sont réels ou infinis.

•  $a \in \mathbb{R}, \ell \in \mathbb{R} : f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} \ell$  si

$$\forall \varepsilon > 0, \exists \eta > 0, \forall x \in I, |x - a| \leq \eta \Rightarrow |f(x) - \ell| \leq \varepsilon$$

•  $a \in \mathbb{R}, \ell = +\infty : f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} +\infty$  si

$$\forall A > 0, \exists \eta > 0, \forall x \in I, |x - a| \leq \eta \Rightarrow f(x) \geq A$$

•  $a \in \mathbb{R}, \ell = -\infty : f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} -\infty$  si

$$\forall A < 0, \exists \eta > 0, \forall x \in I, |x - a| \leq \eta \Rightarrow f(x) \leq A$$

•  $a = +\infty, \ell \in \mathbb{R} : f(x) \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} \ell$  si

$$\forall \varepsilon > 0, \exists B > 0, \forall x \in I, x \geq B \Rightarrow |f(x) - \ell| \leq \varepsilon$$

•  $a = +\infty, \ell = +\infty : f(x) \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} +\infty$  si

$$\forall A > 0, \exists B > 0, \forall x \in I, x \geq B \Rightarrow f(x) \geq A$$

•  $a = +\infty, \ell = -\infty : f(x) \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} -\infty$  si

$$\forall A < 0, \exists B > 0, \forall x \in I, x \geq B \Rightarrow f(x) \leq A$$

On peut le résumer en un tableau (à compléter)

|                                                                                        | $\ell = -\infty$<br>$\forall A < 0 \dots f(x) < A$ | $\ell \in \mathbb{R}$<br>$\forall \varepsilon > 0 \dots  f(x) - \ell  < \varepsilon$ | $\ell = +\infty$<br>$\forall A > 0 \dots f(x) > A$ |
|----------------------------------------------------------------------------------------|----------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------|----------------------------------------------------|
| $a = -\infty$<br>$\dots \exists B < 0 \text{ tq } x < B \Rightarrow \dots$             |                                                    |                                                                                      |                                                    |
| $a = -\infty$<br>$\dots \exists \eta > 0 \text{ tq }  x - a  < \eta \Rightarrow \dots$ |                                                    |                                                                                      |                                                    |
| $a = +\infty$<br>$\dots \exists B > 0 \text{ tq } x > B \Rightarrow \dots$             |                                                    |                                                                                      |                                                    |

**Remarque - Inégalités larges ou strictes**

Selon une remarque précédente, les inégalités larges dans les définitions peuvent être remplacées par des inégalités strictes et les voisinages fermés par des voisinages ouverts.

**Exemple - Cas simples**

1. Soit  $\lambda \neq 0$ . Considérons  $f : x \mapsto \lambda x$ , définie sur  $\mathbb{R}$  et  $a \in \overline{\mathbb{R}}$ .

• Si  $a \in \mathbb{R}$ , pour tout  $\varepsilon > 0$ , il existe  $\eta = \frac{\varepsilon}{|\lambda|}$  tel que :  $x \in ]a - \eta, a + \eta[ \Rightarrow |\lambda x - \lambda a| \leq |\lambda||\eta| = \varepsilon$ , donc  $f(x) \in ]\lambda a - \varepsilon, \lambda a + \varepsilon[$ .

Ainsi  $f$  admet une limite en  $a$  qui vaut  $\lambda a$ . • Si  $a = +\infty$ , et  $\lambda < 0$ , alors pour tout  $A > 0$ , il existe  $B = \frac{A}{\lambda} < 0$  tel que  $\forall x \leq B, f(x) = \lambda x \geq A$  ( $\lambda < 0$ ).

Ainsi  $f$  admet une limite en  $+\infty$  qui vaut  $-\infty$  (...). 2. Soit  $h : x \mapsto \frac{1}{x}$  et  $a \in \overline{\mathbb{R}}$ .

• Si  $a \in \mathbb{R}_+^* = ]-\infty, 0[$ . Considérons  $\eta_1 = \frac{-a}{2} > 0$ . On a  $a + \eta_1 = a - \frac{a}{2} = \frac{a}{2}$  et  $a - \eta_1 = \frac{3a}{2}$ .

On a donc  $[a - \eta_1, a + \eta_1] = [\frac{3a}{2}, \frac{a}{2}] \subset \mathbb{R}_+^*$ .

Puis, pour tout  $x \in [a - \eta_1, a + \eta_1], x < 0$  et  $\frac{|a|}{2} \leq |x| \leq \frac{3|a|}{2}$ .

Soit  $\varepsilon > 0$  et  $\eta = \frac{|a|^2}{2}\varepsilon$ , alors si  $x \in [a - \eta_1, a + \eta_1] \cap [a - \eta, a + \eta]$ ,

$$\left| h(x) - \frac{1}{a} \right| = \frac{|a - x|}{|a||x|} \leq \frac{2\eta}{|a|^2} \leq \varepsilon. \text{ Donc } h(x) \rightarrow \frac{1}{a}, \text{ lorsque } x \rightarrow a (< 0).$$

• De même (par impartié) si  $a \in \mathbb{R}_+^*$ .

• Si  $a = +\infty$ . Pour tout  $\varepsilon > 0$ , il existe  $X = \frac{1}{\varepsilon} > 0$  et si  $x \geq X$ , alors  $0 \leq h(x) \leq \varepsilon$ . Donc  $h(x) \rightarrow 0$ , lorsque  $x \rightarrow +\infty$ .

**Unicité**

La seconde partie de la définition est plus efficace, mais elle cache le rôle joué par l'ensemble  $I$  de définition de  $f$ . Pour la démonstration du théorème qui suit, on exploitera plutôt la première définition.

**Théorème - Unicité**

Si  $f$  admet une limite en  $a \in \overline{\mathbb{R}}$ , celle-ci est unique.

Lorsque  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} \ell$  ( $(a, \ell) \in \overline{\mathbb{R}}^2$ ), cette proposition permet donc de parler de « la » limite de  $f$  en  $a$  et de noter  $\ell = \lim_{x \rightarrow a} f(x)$ .

Cette limite peut être à valeurs dans  $\overline{\mathbb{R}}$ .

**Démonstration**

Soit  $\ell_1$  et  $\ell_2$  deux limites de  $f$  en  $a$ .

Si  $\ell_1 \neq \ell_2$ , alors il existe  $W_1 \in \mathcal{V}_{\ell_1}$  et  $W_2 \in \mathcal{V}_{\ell_2}$  tels que  $W_1 \cap W_2 = \emptyset$ .

(Sinon, tout voisinage de  $\ell_1$  est un voisinage de  $\ell_2$  et donc  $\ell_1 = \ell_2$  - c'est la séparabilité de  $\mathbb{R}$ ).

Par définition de la limite :

Il existe alors  $V_1$  et  $V_2$  voisinages de  $a$  telles que  $f(I \cap V_1) \subset W_1$  et  $f(I \cap V_2) \subset W_2$ .

Puis,  $V = V_1 \cap V_2$  est un voisinage de  $a$  (non vide) et  $f(I \cap V) \subset f(I \cap V_1) \subset W_1$  et  $f(I \cap V) \subset f(I \cap V_2) \subset W_2$ .

Donc  $f(I \cap V) \subset W_1 \cap W_2 = \emptyset$  ce qui est impossible car  $I \cap V \neq \emptyset$  (sinon  $a$  non adhérent à  $I$ ).

(On a  $x \in I \cap V$  et donc  $f(x) \in f(I \cap V)$ )  $\square$

**Proposition - Limite finie donc bornée**

Toute fonction admettant une limite finie en  $a \in \overline{\mathbb{R}}$  est bornée sur un voisinage de  $a$ .

**Démonstration**

Soit  $\ell = \lim_a(f)$ . Il existe  $V$  voisinage de  $a$  tel que  $f(I \cap V) \subset ]\ell - 1, \ell + 1[$ .

Donc sur un voisinage de  $a$ ,  $f$  est bornée.

$\square$

**Limite à droite, limite à gauche****Définition - Limite à gauche, à droite**

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ .

- On suppose que  $a \in \mathbb{R}$  n'est pas la borne inférieure de  $I$ . On dit que  $f$  admet  $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$  pour limite à gauche si la fonction  $f|_{I \cap ]-\infty, a[}$  admet  $\ell$  pour limite en  $a$ , c'est-à-dire :

$$(\text{cas } \ell = -\infty) : \forall A < 0, \exists \eta > 0 \mid \forall x \in I, a - \eta \leq x < a \Rightarrow f(x) < A$$

$$(\text{cas } \ell \in \mathbb{R}) : \forall \epsilon > 0, \exists \eta > 0 \mid \forall x \in I, a - \eta \leq x < a \Rightarrow |f(x) - \ell| \leq \epsilon.$$

$$(\text{cas } \ell = +\infty) : \forall A > 0, \exists \eta > 0 \mid \forall x \in I, a - \eta \leq x < a \Rightarrow f(x) > A$$

$$\text{On note } f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a, x < a} \ell \text{ ou } f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a^-} \ell.$$

- On suppose que  $a \in \mathbb{R}$  n'est pas la borne supérieure de  $I$ . On dit que  $f$  admet  $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$  pour limite à droite si la fonction  $f|_{I \cap ]a, +\infty[}$  admet  $\ell$  pour limite en  $a$ , c'est-à-dire

$$(\text{cas } \ell = -\infty) : \forall A < 0, \exists \eta > 0 \mid \forall x \in I, a \leq x < a + \eta \Rightarrow f(x) < A$$

$$(\text{cas } \ell \in \mathbb{R}) : \forall \epsilon > 0, \exists \eta > 0 \mid \forall x \in I, a < x \leq a + \eta \Rightarrow |f(x) - \ell| \leq \epsilon$$

$$(\text{cas } \ell = +\infty) : \forall A > 0, \exists \eta > 0 \mid \forall x \in I, a \leq x < a + \eta \Rightarrow f(x) > A$$

$$\text{On note } f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a, x > a} \ell \text{ ou } f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a^+} \ell.$$

**Proposition - Limite et limite à gauche et droite**

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  et  $a \in I$ .

Si  $a$  n'est pas une extrémité de  $I$ ,  $f$  admet  $\ell$  pour limite en  $a$  si et seulement si  $f$  admet  $\ell$  pour limite à gauche et à droite en  $a$  et si  $f(a) = \ell$ .

Si  $a$  est une extrémité de  $I$ , on a le même résultat en supprimant *limite à gauche* si  $a$  est l'extrémité gauche ou *limite à droite* si  $a$  est l'extrémité droite.

**Caractérisation à l'aide de suites****Théorème - Caractérisation séquentielle**

Soit  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$  et  $a \in \overline{I}$  un point ou une extrémité de  $I$ . Soit  $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$ .

On a  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \ell$  si et seulement si pour toute suite réelle  $(u_n)$  de points de  $I$  ayant pour limite  $a$ , la suite  $(f(u_n))$  a pour limite  $\ell$ .

**Remarque - Convergence de suites et voisinage**

On a  $(u_n)$  converge vers  $\ell$

ssi  $\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n > N, |u_n - \ell| < \epsilon$ .

ssi  $\forall W \in \mathcal{V}_\ell$ , il existe  $V \in \mathcal{V}_{+\infty}$  tel que  $\forall n \in \mathbb{N} \cap V, u_n \in W$ .

**Démonstration**

Supposons que  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \ell$ .

Soit  $(u_n)$  suite qui tend vers  $a$ .

Soit  $\epsilon > 0$  et  $W = ]\ell - \epsilon, \ell + \epsilon[$  un voisinage de  $\ell$ .

Il existe  $V$  voisinage de  $a$  tel que  $f(I \cap V) \subset W$ .

Or  $(u_n)$  tend vers  $a$ . Donc il existe  $N \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N, u_n \in V$ .

Alors  $f(u_n) \in W$  et donc  $|f(u_n) - \ell| < \epsilon$ . Par conséquent  $f(u_n) \rightarrow \ell$ .

Pour la réciproque, nous allons faire un raisonnement par contraposée.

Supposons que  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) \neq \ell$ .

$\exists \epsilon > 0, \forall \eta > 0, \exists x \in I$  tel que  $|x - a| < \eta$  et  $|f(x) - \ell| > \epsilon$ .

On va alors créer une suite  $(u_n)$  qui converge vers  $a$  et  $(f(u_n))$  ne converge pas vers  $\ell$ .

On a donc (avec  $\eta = \frac{1}{n}$ ), l'existence de  $x_n$  tel que  $|x_n - a| < \frac{1}{n}$  et  $|f(x_n) - \ell| > \epsilon$ .

Alors, pour cette suite  $(x_n)$ , on a par domination :  $(x_n) \rightarrow a$  mais aussi  $(f(x_n))$  ne converge pas vers  $\ell$ .  $\square$

**Exercice**

Prouver que la fonction définie sur  $]0, +\infty[$  par  $x \mapsto \sin \frac{1}{x}$  n'a pas de limite en 0.

De même on prouverait que les fonctions  $\sin$  ou  $\cos$  n'ont pas de limite en  $+\infty$ .

**Correction**

Les suites  $u_n = \frac{1}{n\pi}$  et  $v_n = \frac{1}{n\pi + \frac{\pi}{2}}$  convergent vers 0.

Et  $\sin(u_n) = \sin(n\pi) = 0$  et  $\sin(v_n) = \sin(n\pi + \frac{\pi}{2}) = 1$ .

Par contraposée de la caractérisation séquentielle :  $x \mapsto \sin \frac{1}{x}$  ne peut avoir de limite en 0.

**2.2. Ordre et limites****Théorème - Passage à la limite dans les inégalités**

Soient  $f, g$  deux fonctions définies sur  $I$  intervalle de  $\mathbb{R}$  et  $a \in \overline{I}$ .

On suppose que sur un voisinage  $V$  de  $a$  on a  $f(x) \leq g(x)$  et que  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \ell$ ,  $\lim_{x \rightarrow a} g(x) = \ell'$ . Alors  $\ell \leq \ell'$ .

**Démonstration**

Soit  $\epsilon > 0$ .  $[\ell - \epsilon, \ell + \epsilon] \in \mathcal{V}_\ell$  et  $[\ell' - \epsilon, \ell' + \epsilon] \in \mathcal{V}_{\ell'}$ . Il existe  $V_1, V_2$  voisinage de  $a$  tel que  $f(V_1 \cap I) \subset [\ell - \epsilon, \ell + \epsilon]$  et  $g(V_2 \cap I) \subset [\ell' - \epsilon, \ell' + \epsilon]$ .

Notons  $V = V_1 \cap V_2 \cap I$ , c'est un voisinage de  $a$ , non vide.

Soit  $x \in V$ , alors  $f(x) \in [\ell - \epsilon, \ell + \epsilon]$  et  $g(x) \in [\ell' - \epsilon, \ell' + \epsilon]$ .

Donc  $\ell - \epsilon \leq f(x) \leq g(x) \leq \ell' + \epsilon$ .

On a donc pour tout  $\epsilon > 0$ ,  $\ell - \epsilon \leq \ell' + \epsilon$ , soit  $\ell - \ell' \leq 2\epsilon$ .

Nécessairement :  $\ell - \ell' \leq \inf(\mathbb{R}_+^*) = 0$  et donc  $\ell \leq \ell'$ .  $\square$

**Exercice**

Refaire la démonstration en exploitant le théorème sur les suites.

**Correction**

On applique le théorème sur les suites.

Soit  $(u_n)$  convergeant vers  $a$ , alors  $f(u_n)$  converge vers  $\ell$  et  $g(u_n)$  converge vers  $\ell'$ .

Et il existe  $N > 0$  tel que  $\forall n > N, (u_n) \in V$ .

Donc pour tout  $n > N$ ,  $f(u_n) \leq g(u_n)$  et en passant à la limite :  $\ell \leq \ell'$ .

**Théorème - Théorème de limite par encadrement, dit « des gendarmes »**

Soient  $f, g, h$  trois fonctions définies sur un voisinage  $V$  de  $a \in \bar{I}$  et  $\ell \in \mathbb{R}$ .

On suppose que  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \lim_{x \rightarrow a} h(x) = \ell$  et que  $\forall x \in V, f(x) \leq g(x) \leq h(x)$ .

Alors la fonction  $g$  admet une limite en  $a$  et  $\lim_{x \rightarrow a} g(x) = \ell$ .

**Démonstration**

On pourrait exploiter le même théorèmes sur les suites.

Soit  $W$  un voisinage de  $\ell$ .

Donc il existe  $\epsilon > 0, ]\ell - \epsilon, \ell + \epsilon[ \subset W$ .

Il existe  $V_1$  et  $V_2$ , voisinages de  $a$  tel que  $f(I \cap V_1) \in W$  et  $h(I \cap V_2) \in W$ .

Pour tout  $x \in U = V \cap V_1 \cap V_2$ , voisinage de  $a$ ,

$\ell - \epsilon \leq f(x) \leq g(x) \leq h(x) \leq \ell + \epsilon$ , ainsi  $g(x) \in W$ .

Donc pour tout  $W \in \mathcal{V}_\ell$ , il existe  $U \in \mathcal{V}_a$  tel que  $g(I \cap U) \subset W$ .  $\square$

On a un résultat analogue au théorème précédent pour les limites infinies.

**Théorème - Divergence vers  $+\infty$  par minoration (resp.  $-\infty$  par majoration)**

Soient  $f$  et  $g$  deux fonctions définie sur un voisinage  $V$  de  $a \in \bar{I}$  telles que  $\forall x \in V, f(x) \leq g(x)$ . Alors

$$f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} +\infty \implies g(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} +\infty$$

$$g(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} -\infty \implies f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} -\infty$$

**Démonstration**

C'est pratiquement la même démonstration.

Soit  $W$  un voisinage de  $+\infty$ .

Donc il existe  $A > 0, ]A, +\infty[ \subset W$ .

Il existe  $V_1$ , voisinage de  $a$  tel que  $f(I \cap V_1) \in W$ .

Pour tout  $x \in U = V \cap V_1$ , voisinage de  $a$ ,

$A \leq f(x) \leq g(x)$ , ainsi  $g(x) \in W$ .

Donc pour tout  $W \in \mathcal{V}_{+\infty}$ , il existe  $U \in \mathcal{V}_a$  tel que  $g(I \cap U) \subset W$ . (...)  $\square$

**2.3. Opérations sur les limites****Théorème - Composition des limites**

Soient  $I$  et  $J$  deux intervalles de  $\mathbb{R}$ ,  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$ ,  $g \in \mathcal{F}(J, \mathbb{R})$ ,  $f(I) \subset J$ .

Soit  $a \in \bar{I}$  (élément ou extrémité de  $I$ ). On suppose que  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} b$  et que

$g(y) \xrightarrow{y \rightarrow b} \ell$ . Alors

$$g \circ f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} \ell.$$

**Démonstration**

Soit  $W$  un voisinage de  $\ell$ .

Il existe  $V$  voisinage de  $b$  tel que  $g(I \cap V) \subset W$ .

Il existe  $U$  voisinage de  $a$  tel que  $f(I \cap U) \subset V$ .

Donc  $(g \circ f)(I \cap U) \subset W$  (on notera que  $f(I) \subset J$ ).  $\square$

On voit ici l'idée principale de la définition des limites de fonctions : penser en application réciproque (de l'arrivée vers le départ)

**Lemme -**

Si  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$  et  $g$  bornée, au voisinage de  $a \in \bar{I}$ ,  
alors  $(f \times g)(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$

**Démonstration**

Soit  $V$  un voisinage de 0. Il existe  $\epsilon > 0$  tel que  $] -\epsilon, \epsilon[ \subset V$ .

$g$  est bornée au voisinage de  $a$ . Il existe  $M > 0$  et  $W \in \mathcal{V}_a$  tel que  $|g(W)| \leq M$ .

$f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$ . Donc il existe  $W' \in \mathcal{V}_a$  tel que  $|f(W')| \subset ] -\frac{\epsilon}{M}, \frac{\epsilon}{M}[$ .

Alors  $|f \times g|(W \cap W') \subset ] -\epsilon, \epsilon[ \subset V$ .  $\square$

Rappelons que nous avons vu que  $f_\lambda : x \mapsto \lambda x$  (pour  $\lambda \neq 0$ ) admet une limite en tout  $a$  égale à  $\lambda a$ .

Et de même  $h : x \mapsto \frac{1}{x}$  admet une limite en tout  $a \in \mathbb{R}^*$  égale à  $\frac{1}{a}$ , une limite nulle en  $+\infty$  et en  $-\infty$ .

**Théorème - Opération sur les limites**

On suppose que  $f$  et  $g$  ont des limites respectives  $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$  et  $\ell' \in \overline{\mathbb{R}}$  en  $a \in \bar{I}$ .

Alors :

- $|f|$  a une limite en  $a$  qui est  $|\ell|$ ;
- lorsque  $\lambda \ell$  n'est pas une forme indéterminée,  $\lambda f$  a une limite qui est  $\lambda \ell$ ;
- lorsque  $\ell + \ell'$  n'est pas une forme indéterminée,  $f + g$  a une limite qui est  $\ell + \ell'$ ;
- lorsque  $\ell \ell'$  n'est pas une forme indéterminée,  $fg$  a une limite qui est  $\ell \ell'$ ;
- si  $\ell' \neq 0$ , il existe un voisinage de  $a$  sur lequel  $g$  ne s'annule pas et la restriction de  $\frac{1}{g}$  à ce voisinage a une limite en  $a$  qui est  $\frac{1}{\ell'}$ .

**Démonstration**

Un à un

- Si  $\ell > 0$ , cela est immédiat. Supposons  $\ell < 0$ , donc  $|\ell| = -\ell$ .

Soit  $W$  un voisinage de  $|\ell| = -\ell$  (supposons le fini),

alors  $-W = \{-x, x \in W\}$  est un voisinage de  $\ell$

En effet, il existe  $\alpha > 0$  tel que  $] -\ell - \alpha, -\ell + \alpha[ \subset W$  et donc  $]\ell - \alpha, \ell + \alpha[ \subset -W$ .

Par ailleurs, il existe  $V$ , voisinage de  $a$  tel que  $f(V \cap I) \subset -W$ , puis  $|f(V \cap I)| \subset -f(V \cap I) \subset W$ .

- Soit  $\lambda \in \mathbb{R}$ .

Soit  $W$  un voisinage de  $\lambda \ell$  (supposons  $\lambda \neq 0$ , sinon,  $\lambda f = 0$ ),

alors  $\overline{W} = \{\frac{1}{\lambda}x, x \in W\}$  est un voisinage de  $\ell$

En effet, il existe  $\alpha > 0$  tel que  $] -\lambda \ell - \lambda \alpha, -\lambda \ell + \lambda \alpha[ \subset W$  et donc  $]\ell - \alpha, \ell + \alpha[ \subset \overline{W}$ .

Par ailleurs, il existe  $V$ , voisinage de  $a$  tel que  $f(V \cap I) \subset \overline{W}$ , puis  $\lambda f(V \cap I) \subset W$ .

- Soit  $W$  un voisinage de  $\ell + \ell'$ .

Il existe  $\alpha > 0$  tel que  $]\ell + \ell' - \alpha, \ell + \ell' + \alpha[ \subset W$ .

Notons  $W_1 = ]\ell - \frac{\alpha}{2}, \ell + \frac{\alpha}{2}[$ , voisinage de  $\ell$  et  $W_2 = ]\ell' - \frac{\alpha}{2}, \ell' + \frac{\alpha}{2}[$  (voisinage de  $\ell'$ ,

on a  $\{y_1 + y_2 \mid y_1 \in W_1, y_2 \in W_2\} \subset W$ .

il existe  $V$  (quitte à prendre une intersection) voisinage de  $a$  tel que  $f(I \cap V) \subset W_1$  et  $f(I \cap V) \subset W_2$ .

Donc  $(f_1 + f_2)(I \cap V) \subset \{y_1 + y_2 \mid y_1 \in W_1, y_2 \in W_2\} \subset W$

- Si  $\ell \ell' \in \mathbb{R}$ .

$$[fg - \ell \ell'](x) = [(f - \ell)g + \ell(g - \ell')](x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$$

par produit de limite nulle et d'une fonction bornée.

Ainsi  $f(x)g(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} \ell \ell'$ .

Si  $\ell = +\infty$  et  $\ell' < 0$ .

Soit  $A \in \mathbb{R}_-$

$\exists W_1 \in \mathcal{V}_a$  tel que  $g(W_1) < \frac{\ell}{2} < 0$ .

$\exists W_2 \in \mathcal{V}_a$  tel que  $f(W_2) > \frac{2A}{\ell} > 0$ .

Donc  $(fg)(W_1 \cap W_2) < \frac{2A}{\ell} \times \frac{\ell}{2} = A$ .

Ainsi  $f(x)g(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} -\infty = \ell \ell'$ .

—  $\frac{1}{g} - \frac{1}{\ell'} = \frac{\ell' - g}{\ell' g} \rightarrow 0$  : produit d'une limite nulle et d'une fonction bornée (car  $\ell' g$  tend vers  $\ell'^2$ ).

□

### Exercice

Montrer que si  $g \rightarrow 0$ , alors  $|\frac{1}{g}| \rightarrow +\infty$ .

Si on maîtrise le signe de  $\frac{1}{g}$  (constant au voisinage de  $a$ ), on peut trouver  $\lim \frac{1}{g}$ .

### Correction

Soit  $A > 0$ . Alors,  $]-\frac{1}{A}, \frac{1}{A}[$  est un voisinage de 0.

Donc il existe  $V$ , voisinage de  $a$  tel que  $\forall x \in V$ ,  $g(x) \in ]-\frac{1}{A}, \frac{1}{A}[$ , donc  $|g(x)| \in [0, \frac{1}{A}]$  et donc

$|\frac{1}{g(x)}| \geq A$ .

## 2.4. Cas des fonctions monotones

Dans le cas des fonctions monotones, on obtient un résultat sur l'existence des limites similaires à celui obtenu pour les suites monotones.

### Théorème - Théorème de la limite monotone

Soient  $(a, b) \in \overline{\mathbb{R}}^2$  et  $f : ]a, b[ \rightarrow \mathbb{R}$  une fonction monotone.

- si  $f$  est croissante majorée, alors  $f$  admet une limite finie en  $b$  égale à  $\sup\{f(x), x \in ]a, b[ \}$  ;
- si  $f$  est croissante non majorée, alors  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow b} +\infty$  ;
- si  $f$  est croissante minorée, alors  $f$  admet une limite finie en  $a$  égale à  $\inf\{f(x), x \in ]a, b[ \}$  ;
- si  $f$  est croissante non minorée, alors  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} -\infty$  ;
- de même :
- si  $f$  est décroissante minorée, alors  $f$  admet une limite finie en  $b$  égale à  $\inf\{f(x), x \in ]a, b[ \}$  ;
- si  $f$  est décroissante non minorée, alors  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow b} -\infty$  ;
- si  $f$  est décroissante majorée, alors  $f$  admet une limite finie en  $a$  égale à  $\sup\{f(x), x \in ]a, b[ \}$  ;
- si  $f$  est décroissante non majorée, alors  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} +\infty$ .

### Démonstration

Comme pour les suites, l'ensemble  $\{f(x), x \in ]a, b[ \}$  est majoré dans  $\mathbb{R}$ .

Il admet une borne supérieure  $B = \sup\{f(x), x \in ]a, b[ \}$ .

Et donc  $\forall \epsilon > 0$ , il existe  $x_0 \in ]a, b[$  tel que  $B - \epsilon < f(x_0)$ .

Et par croissance de  $f$ ,  $\forall x \in ]x_0, b[$ ,  $B - \epsilon < f(x_0) \leq f(x)$ .

Donc  $f(x) \in ]B - \epsilon, B[$ .

Ainsi pour tout voisinage  $W$  de  $B$ , il existe un voisinage  $V$  de  $b$  tel que  $f(V \cap I) \subset W$ .

Si  $f$  est croissante non majorée :

$\forall A > 0$ , il existe  $x_0$  tel que  $f(x_0) > A$  et par croissance :  $\forall x > x_0$ ,  $f(x) > A$ .

Ainsi pour tout voisinage  $W$  de  $+\infty$ , il existe un voisinage  $V$  de  $b$  tel que  $f(V \cap I) \subset W$ .

(...) □

**Théorème - Limite monotone en tous points**

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  monotone. Alors  $f$  admet des limites finies à droite et à gauche en tout point de  $I$  qui n'est pas une extrémité de  $I$ . Si  $f$  est croissante on a

$$\lim_{x \rightarrow a^-} f(x) \leq f(a) \leq \lim_{x \rightarrow a^+} f(x).$$

**Démonstration**

Si  $f$  est monotone sur  $I$ . Soit  $x_0 \in I$ , qui n'est pas une extrémité. Alors  $f|_{[\frac{a+x_0}{2}, \frac{x_0+b}{2}]}$  est bornée (fermée).

$$\forall x \in [\frac{a+x_0}{2}, \frac{x_0+b}{2}], f(\frac{a+x_0}{2}) \leq f(x) \leq f(\frac{x_0+b}{2}).$$

On applique ensuite le théorème précédent. On a une limite à gauche et à droite (comme resp. en  $b$  et  $a$  du théorème de la limite monotone)

En ce qui concerne les inégalités, on applique le théorème « Passage à la limite dans les inégalités ».

En effet, pour  $x < a$ ,  $f(x) < g(x) = f(a)$ . (où  $g$  est ainsi définie)...  $\square$

**Exercice**

Soit  $f : ]0, +\infty[ \rightarrow \mathbb{R}$  croissante. On suppose de plus que  $x \mapsto \frac{f(x)}{x}$  est décroissante sur  $]0, +\infty[$ .

Montrer que  $f$  admet une limite en tout point.

**Correction**

$f$  admet une limite à droite et à gauche en tout point  $a$  de  $\mathbb{R}_+^*$ , avec  $\lim_{x \rightarrow a^-} f(x) \leq f(a) \leq \lim_{x \rightarrow a^+} f(x)$ .

Par ailleurs,  $x \mapsto \frac{f(x)}{x}$  est décroissante.

Si  $x < a$ ,  $\frac{f(x)}{x} \geq \frac{f(a)}{a}$ , donc  $f(x) \geq \frac{x}{a} f(a)$  ( $x > 0$ ).

En passant à la limite pour  $x \rightarrow a^-$  :  $\lim_{x \rightarrow a^-} f(x) \geq 1 f(a)$ .

Et de même  $\lim_{x \rightarrow a^+} f(x) \leq 1 f(a)$ .

On a donc l'égalité :  $\lim_{x \rightarrow a^-} f(x) = f(a) = \lim_{x \rightarrow a^+} f(x)$  et  $f$  admet une limite en  $a$ .

Ceci est vrai pour tout  $a \in \mathbb{R}_+^*$ .

**2.5. Continuité en un point****Continuité (en un point)****Définition - Continuité en un point  $x_0$** 

Soit  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$ .

Soit  $x_0 \in I$ . On dit que  $f$  est continue en  $x_0$  si  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow x_0} f(x_0)$  ce qui peut aussi s'écrire :

$$\forall \varepsilon > 0, \exists \delta > 0 \mid \forall x \in I, |x - x_0| \leq \delta \Rightarrow |f(x) - f(x_0)| \leq \varepsilon$$

**Remarque - Lien avec les limites**

D'après ce que l'on a vu précédemment,  $f$  est continue en  $x_0 \in I$  si et seulement si elle admet une limite finie en  $x_0$  (égale à  $f(x_0)$ ).

**Remarque - Continuité à gauche, à droite**

On peut également définir la continuité à gauche, ou à droite en  $x_0$ .

**Discontinuité(s)****Définition - Discontinuité de deux types**

On dit qu'une fonction  $f$  définie sur l'intervalle  $I$  possède en un point  $a \in \overset{\circ}{I}$  une discontinuité de première espèce ou une discontinuité simple si  $f$  est discontinue en ce point mais que  $\lim_{a^+} f$  et  $\lim_{a^-} f$  existent.

Tous les autres points de discontinuité sont dits de seconde espèce.



Exercice

Donner un exemple de chacune de ces deux discontinuités.

Correction

Pour le premier cas, la fonction d'Heaviside :  $f = [x \geq 0]$ .

Pour le second cas :  $f : x \mapsto \sin \frac{1}{x}$  si  $x \neq 0$  et  $f(0) = 0$ .

Caractérisation séquentielle (=à l'aide de suite) de la continuité**Proposition - Caractérisation séquentielle de la continuité**

Soit  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$  et  $x_0 \in I$ . Alors  $f$  est continue en  $x_0$  si et seulement si pour toute suite réelle  $(u_n)$  de points de  $I$  convergeant vers  $x_0$ , la suite  $(f(u_n))$  converge vers  $f(x_0)$ .

**Démonstration**

On applique tout simplement le théorème de caractérisation séquentielle des limites  $\square$

**Corollaire - Limite de suite**  $u_{n+1} = f(u_n)$ 

Soit  $f$  une fonction continue et  $(u_n)$  une suite définie par  $u_0$  et  $\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = f(u_n)$ .

Si  $(u_n)$  converge alors sa limite  $\ell$  vérifie  $f(\ell) = \ell$ .

**Démonstration**

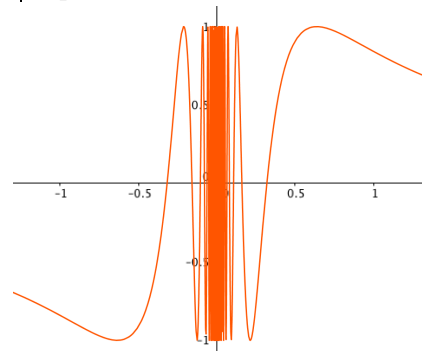
Si  $(u_n)$  converge vers  $\ell$  et  $f$  continue, donc en  $\ell$  en particulier, alors  $f(u_n)$  converge vers  $f(\ell)$ .

Or  $f(u_n) = u_{n+1}$ , donc elle converge aussi vers  $\ell$  (suite extraite convergente).

Enfin, par unicité des limites,  $\ell$  vérifie  $\ell = f(\ell)$ .  $\square$

**✂ Savoir faire - Démontrer la non-continuité d'une fonction en exploitant les suites**

Le théorème précédent fournit un moyen de prouver qu'une fonction n'a pas de limite en  $a$ .

**\*Représentation - Fonction sans limite**

La fonction  $x \mapsto \sin \frac{1}{x}$  n'admet pas de limite en 0.

Sauriez-vous le prouver?

### 3. Fonction continue sur un ensemble (intervalle, segment...)

#### 3.1. Fonctions continues sur $I$

Continuité sur un intervalle

La définition suivante donne la continuité sur un intervalle. On voit comment la notion de jauge (re)fait son entrée. Elle permet une sorte d'intervention des quantificateurs :  $\forall x_0 \exists \eta$  :

**Définition - Continuité sur un intervalle**

Soit  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$ .

On dit que  $f$  est continue sur  $I$  si elle est continue en tout point de  $I$

$$\forall x_0 \in I, \forall \epsilon > 0, \exists \delta > 0 \mid \forall x \in I, |x - x_0| \leq \delta \Rightarrow |f(x) - f(x_0)| \leq \epsilon$$

ou de manière équivalente

$$\forall \epsilon > 0 \exists \delta_\epsilon : I \rightarrow \mathbb{R}_+^* \text{ jauge } \mid \forall x_0, x \in I, |x - x_0| \leq \delta_\epsilon(x_0) \Rightarrow |f(x) - f(x_0)| \leq \epsilon$$

On note  $C(I)$  ou  $\mathcal{C}^0(I)$  l'ensemble des fonctions continues sur  $I$ . ( $C(I, \mathbb{R})$  ou  $\mathcal{C}^0(I, \mathbb{R})$  s'il y a un risque de confusion sur l'ensemble d'arrivée).

### ⚠ Attention - Fonctions usuelles, continues?

La plupart des fonctions usuelles sont continues sur leur ensemble de définition, mais il existe des fonctions qui ne sont pas continues partout, par exemple la fonction partie entière ou la fonction indicatrice de  $\{0\}$ . Il existe même des fonctions nulle part continues, comme le montre l'exercice suivant

#### Exercice

Montrer que la fonction indicatrice de  $\mathbb{Q}$ ,  $1_{\mathbb{Q}}$ , n'est continue en aucun point de  $\mathbb{R}$ .

#### Correction

Soit  $x \in \mathbb{R}$ .

On sait que  $\mathbb{Q}$  et  $\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$  sont denses dans  $\mathbb{R}$ .

Donc il existe  $(u_n)$ , suite de rationnels et  $(v_n)$  suite d'irrationnels tel que  $\lim(u_n) = x = \lim(v_n)$ .

Et pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $1_{\mathbb{Q}}(u_n) = 1$  alors que  $1_{\mathbb{Q}}(v_n) = 0$ .

Donc  $1_{\mathbb{Q}}$  n'admet pas de limite en  $x$ . Ceci est vrai pour tout  $x$ .

Donc  $1_{\mathbb{Q}}$  n'est continue en aucun point.

Une application : résoudre des équations fonctionnelles

#### Exercice

On veut déterminer les fonctions  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  continues vérifiant

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, f(x+y) = f(x) + f(y).$$

1. Déterminer  $f(0)$ . Montrer que  $f$  est impaire.
2. Déterminer la restriction de  $f$  à  $\mathbb{N}$ , à  $\mathbb{Z}$ , puis à  $\mathbb{Q}$ .
3. Déterminer finalement  $f$ .

#### Correction

1.  $f(0+0) = f(0) = f(0) + f(0) = 2f(0)$ , donc  $(2-1)f(0) = 0$ , donc  $f(0) = 0$ .  
Soit  $x \in \mathbb{R}$ ,  $f(0) = 0 = f(x) + f(-x)$ , donc  $f(-x) = -f(x)$ .  
Ainsi  $f$  est impaire.
2.  $f(2) = f(1) + f(1) = 2f(1)$ .  
Par récurrence,  $f(n) = nf(1)$ , pour tout  $n \in \mathbb{N}$ .  
Puis  $f(-n) = -f(n) = -nf(1)$ , par imparité, donc  $f(m) = mf(1)$ , pour tout  $m \in \mathbb{Z}$ .  
Toujours par récurrence,  $mf(1) = f(m) = f(n \frac{m}{n}) = nf(\frac{m}{n})$ .  
Donc pour tout  $r \in \mathbb{Q}$ ,  $f(r) = rf(1)$ .  
On a intérêt pour la récurrence de montrer que  $f(na) = nf(a)$ , pour tout  $a \in \mathbb{R}$ .
3. Par continuité, pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $f(x) = xf(1)$  (avec une suite  $(r_n) \in \mathbb{Q}^{\mathbb{N}}$  qui converge vers  $x$ ).

### Opérations sur les fonctions et continuité

#### Proposition - Opération de continuité

Si  $f$  et  $g$  sont deux fonctions de  $I$  dans  $\mathbb{R}$ , continues en  $x_0 \in I$ , alors  $|f|$ ,  $f+g$ ,  $fg$  sont continues en  $x_0$ , ainsi que  $\frac{1}{g}$  et  $\frac{f}{g}$  si  $g(x_0) \neq 0$ .  
On a le même résultat concernant la continuité sur un intervalle  $I$ .

#### Démonstration

Pour démontrer ce résultat on applique directement le théorème d'opération sur les limites  $\square$

#### Exercice

Soit  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  et  $x_0 \in \mathbb{R}$ . On définit les fonctions  $f^+$  et  $f^-$  par  $f^+(x) = \max(f(x), 0)$  et  $f^-(x) = \max(-f(x), 0)$ . Montrer que si  $f$  est continue en  $x_0$ , alors  $f^+$  et  $f^-$  sont continues en  $x_0$ .

#### Correction

Comme  $f$  est continue en  $x_0$ , il en est de même de  $|f|$ .

Puis  $f^+ = \frac{1}{2}(f + |f|)$  et  $f^- = \frac{1}{2}(|f| - f)$ , donc par addition  $f^+$  et  $f^-$  sont continues en  $x_0$ .

On remarque que la réciproque est vraie : si  $f^+$  et  $f^-$  sont continues en  $x_0$ , alors  $f = f^+ - f^-$  l'est également.

**Proposition - Continuité d'une composée**

Soient  $I$  et  $J$  deux intervalles de  $\mathbb{R}$ ,  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$ ,  $g \in \mathcal{F}(J, \mathbb{R})$ ,  $f(I) \subset J$ . Soit  $x_0 \in I$ . Si  $f$  est continue en  $x_0$  et  $g$  continue en  $f(x_0)$ , alors  $g \circ f$  est continue en  $x_0$ .

On a le même résultat concernant la continuité sur  $J$  de  $g$ , sur  $I$  de  $f$  et donc également de  $g \circ f$ .

**Démonstration**

On applique le théorème de composition des limites  $\square$

**3.2. Prolongement par continuité****Savoir faire - Définir  $f$  (continue) de  $X$  à  $\overline{X}$** 

Si  $f$  est définie sur un ensemble  $X$ , la continuité de  $f$  peut permettre d'étendre  $f$  sur  $\overline{X}$ .

**Définition - Prolongement par continuité**

Soit  $I$  un intervalle.

- Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $x_0$  une extrémité réelle de  $I$ ,  $x_0 \notin I$ .

Si  $f$  admet une limite réelle  $\ell$  en  $x_0$ , alors la fonction  $\tilde{f}$  définie sur  $I \cup \{x_0\}$  par

$$\begin{cases} \tilde{f}(x) = f(x) & \text{si } x \neq x_0; \\ \tilde{f}(x_0) = \ell \end{cases}$$

prolonge  $f$  à  $I \cup \{x_0\}$  et est continue en  $x_0$ .

- Si  $x_0 \in I$ , si  $f$  définie sur  $I \setminus \{x_0\}$  admet des limites réelles à droite et à gauche en  $x_0$  et si ces limites sont égales ( $\ell$ ) alors la fonction  $\tilde{f}$  définie sur  $I$  par

$$\begin{cases} \tilde{f}(x) = f(x) & \text{si } x \neq x_0; \\ \tilde{f}(x_0) = \ell \end{cases}$$

prolonge  $f$  à  $I$  et est continue en  $x_0$ .

Dans les deux cas  $\tilde{f}$  s'appelle le prolongement par continuité de  $f$  en  $x_0$ .

**Exemple -  $x \mapsto \frac{\sin x}{x}$** 

La fonction définie sur  $\mathbb{R}^*$  par  $x \mapsto \frac{\sin x}{x}$  est prolongeable par continuité à  $\mathbb{R}$ .

**Remarque - Sur le vocabulaire**

Si  $f$  n'est pas définie en  $x_0$ , il y a une infinité de façon de définir un prolongement de  $f$  à  $I \cup \{x_0\}$ , mais il y a au plus un prolongement qui soit continu, c'est le prolongement par continuité.

**Exercice**

Montrer que la fonction  $x \mapsto x \left\lfloor \frac{1}{x} \right\rfloor$  est prolongeable par continuité en 0.

**Correction**

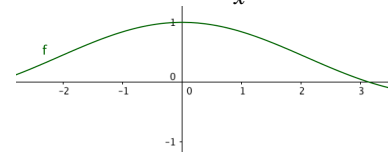
$\frac{1}{n} \left\lfloor \frac{1}{\frac{1}{n}} \right\rfloor = 1$ . Si une limite existe, elle ne peut être qu'égale à 1.

Soit  $x \neq 0$ , on suppose que  $n = \left\lfloor \frac{1}{x} \right\rfloor$ , on a donc

$$n \leq \frac{1}{x} < n+1 \Rightarrow \begin{cases} xn \leq 1 < xn+x & \text{si } x > 0 \\ xn \geq 1 > xn+x & \text{si } x < 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 1-x < xn \leq 1 & \text{si } x > 0 \\ 1 \leq xn < 1-x & \text{si } x < 0 \end{cases}$$

En faisant tendre  $x$  vers 0, par encadrement :  $xn = x \left\lfloor \frac{1}{x} \right\rfloor \rightarrow 1$ .

La fonction est donc prolongeable par continuité en 0 et a pour limite 1.

**Représentation -  $\frac{\sin x}{x}$** 

 **Savoir faire - Démontrer la continuité de  $f$  sur  $I$  ou prolonger la continuité de  $f$  sur  $I$**

Dans les deux cas, la méthode est la même :

1. On s'assure, par les théorèmes généraux, que  $f$  est continue sur  $I$  sauf en un point  $x_0$  particulier.
2. Puis on regarde la limite de  $f$  en  $x_0$ .
  - Si  $x_0 \in \mathcal{D}_f$ , alors  $f(x_0)$  existe. Il s'agit de démontrer la continuité de  $f$  en  $x_0$ .
  - Si  $x_0 \notin \mathcal{D}_f$ , alors  $f(x_0)$  n'existe pas (ou pas encore).  
Il s'agit de voir si on peut ajouter un point  $x_0$  dans l'ensemble de définition de  $f$ . De manière à ce que  $f$  reste continue.  
On dit que l'on fait un prolongement par continuité de  $f$ .

### 3.3. Théorème des valeurs intermédiaires

C'est un théorème de surjectivité. L'hypothèse est simple : la continuité de  $f$ .

**Théorème - Théorème des valeurs intermédiaires**

Soit  $I$  un intervalle de  $\mathbb{R}$  et  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  continue.

Soient  $a$  et  $b$  deux réels,  $(a, b) \in I^2$  et  $a < b$ . On suppose que  $f(a) \times f(b) \leq 0$ . Alors il existe  $c \in [a, b]$  tel que  $f(c) = 0$ .



**Pour aller plus loin - Exercices**

Autre démonstration possible pour l'élève motivé :  
démontrer le TVI avec l'axiome de la borne supérieure.

La démonstration a été vu au chapitre précédent avec le processus de dichotomie. A savoir (re)faire.

**Corollaire - TVI entre  $f(a)$  et  $f(b)$**

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur  $I$ . Soient  $a$  et  $b$  deux réels,  $(a, b) \in I^2$  et  $a < b$ . Alors pour toute valeur  $d$  comprise entre  $f(a)$  et  $f(b)$  il existe  $t \in [a, b]$  tel que  $f(t) = d$ .

**Démonstration**

Soit  $d \in (f(a), f(b))$ .

On considère  $g : x \mapsto f(x) - d$ .

On a  $g(a) \times g(b) = (f(a) - d)(f(b) - d) < 0$ . Donc il existe  $t \in [a, b]$  tel que  $g(t) = 0$ .

Cela donne  $f(t) = g(t) + d = d$   $\square$

**Corollaire - Image d'un intervalle par une fonction continue**

Soit  $I$  un intervalle et  $f$  une fonction continue sur  $I$ . Alors  $f(I)$  est un intervalle de  $\mathbb{R}$ .

Mieux : si  $I$  est un connexe de  $\mathbb{R}$ , alors  $f(I)$  est également connexe.

**Démonstration**

Soient  $y_1, y_2 \in f(I)$ .

Alors il existe  $x_1$  et  $x_2 \in I$  tels que  $y_1 = f(x_1)$  et  $y_2 = f(x_2)$ .

Soit  $y \in [y_1, y_2]$ , d'après le corollaire précédent, il existe  $t \in [x_1, x_2]$  tel que  $f(t) = y$ .

Donc  $t \in I$  et  $y \in f(I)$  ainsi  $f(I)$  est bien un intervalle.  $\square$

Exercice

Montrer que toute fonction polynomiale de degré impair s'annule au moins une fois sur  $\mathbb{R}$ .

Correction

Soit  $ax^n$  le terme dominant du polynôme, on a  $\lim_{+\infty} p = \text{signe}(a)\infty$  et  $\lim_{-\infty} p = -\text{signe}(a)\infty$ .

On applique le TVI à  $p$  continue, et il existe  $t \in \mathbb{R}$  tel que  $p(t) = 0$ .

On verra une autre démonstration très différente dans le chapitre sur les polynômes

### Exercice

Soit  $f : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$  continue. Montrer que  $f$  admet un point fixe.

### Correction

Soit  $\varphi : x \mapsto f(x) - x$ .

Alors  $\varphi(0) = f(0) \geq 0$  et  $\varphi(1) = f(1) - 1 \leq 0$ .

Donc il existe  $t \in [0, 1]$  tel que  $\varphi(t) = 0$  i.e.  $f(t) = t$

### Exercice

Supposons que  $f$  continue et ne s'annule pas. Donc pour tout  $t \in [a, b]$ ,  $f(t) \neq 0$ .

Soit  $\delta : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}_+^*$ ,  $t \mapsto \alpha(t) > 0$ , tel que  $f([t - \alpha(t), t + \alpha(t)]) \subset [f(t) - \epsilon, f(t) + \epsilon]$  avec

$$\epsilon = \left| \frac{f(t)}{2} \right|.$$

En appliquant le lemme de Cousin, montrer que  $f$  est de signe constant. Conclure.

### Correction

Pour tout  $t$ , que  $f(t)$  soit positif ou négatif :  $0 \notin [f(t) - \epsilon, f(t) + \epsilon]$ , donc  $0 \notin f([t - \alpha(t), t + \alpha(t)])$ .

Soit  $([x_{i-1}, x_i], t_i)_{i \in \mathbb{N}_n}$ , une subdivision  $\delta$ -fine de  $[a, b]$ .

Alors pour tout  $i \in \mathbb{N}_n$ ,  $f(x_{i-1})$  et  $f(x_i)$  sont du signe de  $f(t_i)$ . Nécessairement, tous les  $f(t_i)$  sont de même signe.

En fait, on a mieux :  $f([x_{i-1}, x_i])$  est non nul, (strictement) du signe de  $f(t_i)$ . Donc  $f$  ne s'annule jamais.

On a démontré, avec le lemme de Cousin, le théorème des valeurs intermédiaires.

## 3.4. Cas de l'image d'un segment par $f$ continue

### Théorème - Théorème de Weierstrass

Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur le segment  $[a, b]$ . Alors  $f$  est bornée et atteint ses bornes :

$$\exists (x_1, x_2) \in [a, b]^2 \mid f(x_1) = \inf_{x \in [a, b]} f(x) \text{ et } f(x_2) = \sup_{x \in [a, b]} f(x).$$

$f(x_1)$  s'appelle l'infimum de  $f$  et  $f(x_2)$  le supremum de  $f$ .

### Remarque - Mieux

Si  $f$  est continue. Si  $K$  est un compact de  $\mathbb{R}$ , alors  $f(K)$  est également compact.

### Heuristique - Deux résultats!

Il y a en fait deux parties dans ce théorème :

—  $f([a, b])$  est borné. C'est l'existence de  $\sup_{x \in [a, b]} f(x)$ .

— Cette borne supérieure est atteinte :  $\exists x_0 \in [a, b]$  tel que  $f(x_0) = \sup_{x \in [a, b]} f(x)$

La démonstration se fera également en deux temps (avec le principe de dichotomie).

On notera que pour cette démonstration, on exploite de deux façons distinctes ce principe : une fois par l'absurde (méthode ascendante et globale), une fois pour exhiber un nombre en particulier (méthode descendante et locale).

### Démonstration

1. On considère la fonction d'intervalle  $G$  définie par :

pour tout  $\alpha < \beta \in [a, b]$ ,  $G(\alpha, \beta) = 0$  si  $f([\alpha, \beta])$  est majorée et  $G(\alpha, \beta) = 1$  sinon.

$G$  est sous-additive :

$$G(\alpha, \beta) + G(\beta, \gamma) = 0 \Rightarrow f([\alpha, \beta]) \text{ et } f([\beta, \gamma]) \text{ sont majorées}$$

$$\Rightarrow f([\alpha, \gamma]) \text{ est majorée par } \max(\sup_{\alpha} f, \sup_{\beta} f, \sup_{\gamma} f) \Rightarrow G(\alpha, \gamma) = 0$$

Si  $G([a, b]) = 1$ , alors il existe  $(a_n), (b_n)$  adjacentes telles que pour tout entier  $n$ ,  $G(a_n, b_n) = 1$ .

On note  $\ell = \lim(a_n) (= \lim(b_n))$ .  $f$  est continue en  $\ell$

$$\exists \eta > 0 \mid |x - \ell| < \eta \Rightarrow |f(x) - f(\ell)| \leq 1 \Rightarrow f(x) \leq f(\ell) + 1$$

Par ailleurs, comme  $\ell = \lim(a_n) (= \lim(b_n))$ , il existe  $N$  tel que  $|a_N - \ell| \leq \eta$  et  $|b_N - \ell| \leq \eta$ .

et donc pour tout  $x \in [a_N, b_N]$ ,  $|x - \ell| < \eta$  et donc  $f([a_N, b_N])$  est majorée par  $f(\ell) + 1$ .

Donc  $G(a_N, b_N) = 0$ . On a une contradiction. Donc  $G(a, b) = 0$  :  $f([a, b])$  est majorée.

2. On note  $M = \sup f([a, b])$ . On note  $H(\alpha, \beta) = 1$  ssi  $\sup f([\alpha, \beta]) = M$  et  $H(\alpha, \beta) = 0$  sinon.

$H$  est sous-additive :  $\sup f([\alpha, \gamma]) = \max(\sup f([\alpha, \beta]), \sup f([\beta, \gamma]))$ .

Puis, nécessairement  $H(a, b) = 1$ , donc il existe  $(a_n)$  et  $(b_n)$  adjacentes telles que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$H(a_n, b_n) = 1.$$

Notons  $\ell = \lim(a_n) (= \lim(b_n))$ .

Pour tout entier  $n$ ,  $\sup f([a_n, b_n]) = M$ , donc il existe  $c_n \in [a_n, b_n]$  tel que  $M - \frac{1}{n} < f(c_n) \leq M$ .

Comme  $a_n \leq c_n \leq b_n$ , alors  $(c_n) \rightarrow \ell$  donc par continuité de  $f$  en  $\ell$  :  $f(c_n) \rightarrow f(\ell)$

puis par encadrement  $f(c_n) \rightarrow M$ .

Par unicité de la limite :  $M = f(\ell)$ .  $\square$

### Exercice

Démontrer le théorème de Weierstrass à l'aide du théorème de Bolzano-Weierstrass.

- Supposons que  $f$  n'est pas bornée sur  $[a, b]$ .  
Montrer qu'il existe  $(x_n) \in [a, b]^{\mathbb{N}}$  tel que  $f(x_n) \rightarrow +\infty$ .  
En déduire une contradiction avec le théorème de Bolzano-Weierstrass.
- On considère alors  $M = \sup f$ . Montrer qu'il existe  $(y_n) \in [a, b]^{\mathbb{N}}$  tel que  $f(y_n) \rightarrow M$ .  
Conclure avec le théorème de Bolzano-Weierstrass.

### Correction

- Si  $f$  n'est pas bornée, alors pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\exists x_n \in [a, b]$  tel que  $f(x_n) \geq n$ .  
Ainsi  $f(x_n) \rightarrow +\infty$  et on peut extraire de  $(x_n)$  une suite convergente (BW) vers  $\ell = \lim x_{\varphi(n)}$ .  
Par continuité :  $f(x_{\varphi(n)}) \rightarrow f(\ell) < +\infty$ . C'est impossible.  
Donc  $f$  est bien bornée
- On considère alors  $M = \sup f$ .  
Donc  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $\exists y_n \in [a, b]$  tel que  $f(y_n) \leq M < f(y_n) + \frac{1}{n}$ .  
Donc il existe  $(y_n) \in [a, b]^{\mathbb{N}}$  tel que  $f(y_n) \rightarrow M$ .  
Et on peut extraire de  $(y_n)$  une suite convergente (BW) vers  $\ell' = \lim y_{\psi(n)} \in [a, b]$ .  
Par continuité :  $f(y_{\psi(n)}) \rightarrow f(\ell') = M$ , par unicité de la limite.

### Exercice

Démontrer le théorème de Weierstrass à l'aide du lemme de Cousin.

*L'existence d'un maximum est facile dans le cas d'un ensemble fini. En prenant un jauge puis une subdivision pointée bien choisies, on peut réduire à la recherche d'un maximum pour un nombre fini de points*

### Correction

On applique un raisonnement par l'absurde.

Supposons que  $f$  n'admette pas de maximum sur  $[a, b]$ .

Soit  $t \in [a, b]$ , comme  $f(t)$  n'est pas un maximum, il existe  $y_t \in [a, b]$  tel que  $f(y_t) > f(t)$ .

Soit  $\varepsilon_t = \frac{f(y_t) - f(t)}{2} > 0$ ,  $\exists \eta_t > 0$  tq  $\forall u \in [t - \eta_t, t + \eta_t]$ ,  $|f(u) - f(t)| < \varepsilon_t$ , donc  $f(u) < \frac{f(y_t) + f(t)}{2} < f(y_t)$ .

On définit alors  $\delta(t) = \eta_t$ .

Soit  $([x_{i-1}, x_i], t_i)$  une subdivision  $\delta$ -fine.

$$\forall i \in \mathbb{N}_n \quad \exists y_i \text{ tel que } \forall u \in [x_{i-1}, x_i] \subset [t_i - \delta(t_i), t_i + \delta(t_i)] = [t_i - \eta_{t_i}, t_i + \eta_{t_i}], f(u) < f(y_i)$$

Soit  $k \in \mathbb{N}_n$  tel que  $y_k = \max(y_i)$ . Puis il existe  $j$  tel que  $y_k \in [x_{j-1}, x_j]$ .

On a alors  $f(y_k) < f(y_j) \leq f(y_k)$ , donc  $f(y_k) < f(y_k)$ . Impossible.

### Histoire - Karl Weierstrass



Karl Weierstrass est né le 31 octobre 1815 à Ostfilden (Westphalie), et est mort le 19 février 1897 à Berlin. C'était un mathématicien allemand, souvent qualifié de « père de l'analyse moderne ». Il a été lauréat de la médaille Copley en 1895.

### Théorème - Image d'un segment par une fonction continue

Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur le segment  $[a, b]$ . Alors  $f([a, b])$  (image directe du segment) est un segment de  $\mathbb{R}$ .

### Démonstration

C'est un corollaire du théorème précédent.  $\square$

### Exercice

Montrer qu'une fonction périodique, continue sur  $\mathbb{R}$ , est bornée et atteint ses bornes.

### Correction

Soit  $f$  périodique de période  $T$ .

Donc  $f(\mathbb{R}) = f([0, T])$ . On applique ensuite le théorème à  $f$  sur le segment borné  $[0, T]$

**Savoir faire - Montrer l'existence d'un point  $x$  tel que ...**

Plusieurs possibilités :

- Théorème des valeurs intermédiaires ( $\varphi$  continue sur  $]a, b[$ ) :  
Pour tout  $y \in ]\varphi(a), \varphi(b)[$  (ou  $]\varphi(b), \varphi(a)[$ ),  $\exists c \in ]a, b[$  tel que  $y = \varphi(c)$ .
- Théorème de Weierstrass ( $\varphi$  continue sur  $[a, b]$ ) :  
 $\exists c \in [a, b]$  tel que  $\varphi(a) = \sup_{[a, b]} \varphi$
- Principe de dichotomie.  
 $\exists ([a_n, b_n])_n$  suite de segments emboîtés de limite  $\ell$  telle que...
- Principe de convergence monotone ( $(a_n)$  monotone et bornée).  
 $\exists \ell = \lim(a_n)$ .
- Théorème de Bolzano-Weierstrass ( $(a_n)$  suite bornée).  
 $\exists c$ , limite d'une sous-suite de  $(a_n)$  telle que...
- Théorème de Cauchy ( $(a_n)$  suite de Cauchy).  
 $\exists c$ , limite de  $(a_n)$  telle que...
- Une autre possibilité au chapitre suivant avec le théorème de Rolle (ou E.A.F.) - ( $\varphi$  dérivable sur  $]a, b[$ ) :  
 $\exists c \in ]a, b[$  tel que  $\varphi'(c) = \frac{\varphi(b) - \varphi(a)}{b - a}$

Si cela n'est pas naturel, la difficulté consiste à trouver la bonne fonction  $\varphi$ . En particulier, si on cherche un point fixe d'une fonction  $f$ , on prend  $\varphi : x \mapsto f(x) - x$ ...

**Exercice**Soit  $f$  continue sur  $[a, b]$  et  $\alpha \in \mathbb{R}$  tel que pour tout  $x \in [a, b]$ ,  $f(x) < \alpha$ .Montrer qu'il existe  $\epsilon > 0$  tel que  $\forall x \in [a, b]$ ,  $f(x) \leq \alpha - \epsilon$ .**Correction**D'après le théorème de Weierstrass, il existe  $c \in [a, b]$  tel que  $\forall x \in [a, b]$ ,  $f(x) \leq f(c)$ .Or  $f(c) < \alpha$ . Notons  $\epsilon = \alpha - f(c) > 0$ , cela répond à la question posée.**Exercice**Soit  $f : [a, b] \rightarrow [a, b]$ , continue tel que pour tout  $x \neq y \in [a, b]$ ,  $|f(y) - f(x)| < |y - x|$ .

1. Montrer que  $f$  admet un unique point fixe, noté  $x_0$ .
2. On considère la suite  $(u_n)$  définie par récurrence par  $u_0 \in [a, b]$  et  $u_{n+1} = f(u_n)$ .  
Montrer que  $(u_n) \rightarrow x_0$ .

**Correction**On considère  $\varphi : x \mapsto |f(x) - x|$ , continue sur  $[a, b]$  (soustraction de fonctions continues).

1. Démontrons d'abord l'unicité (plus simple). Si  $x_1$  et  $x_2$  sont des points fixes de  $f$  :  
 $|f(x_1) - f(x_2)| = |x_1 - x_2| < |x_1 - x_2|$ , par hypothèse, sauf si  $x_1 = x_2$ .  
Donc nécessairement  $x_1 = x_2$ , et le point fixe de  $f$  est au plus unique.  
 $[a, b]$  est un segment, donc  $\varphi$  (continue) admet un minimum sur  $[a, b]$  en  $x_0$  :

$$\forall x \in [a, b], \quad \varphi(x_0) \leq \varphi(x)$$

Or  $\varphi(x_0) = |f(x_0) - x_0|$ . Considérons  $x = f(x_0)$ , on a donc

$$\varphi(x) = |f(x) - x| = |f(x) - f(x_0)| < |x - x_0| = |f(x_0) - x_0| = \varphi(x_0)$$

On a une contradiction, si  $x = f(x_0) \neq x_0$ . Donc nécessairement  $x_0 = f(x_0)$ .

2. Posons pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $v_n = |u_n - x_0|$ . Fixons  $n \in \mathbb{N}$ .

$$v_{n+1} = |f(u_n) - f(x_0)| < |u_n - x_0| = v_n$$

Donc la suite  $(v_n)$  est décroissante, minorée par 0 donc convergente. On note  $\ell = \lim(v_n)$ .Par ailleurs,  $(u_n)$  est bornée (dans  $[a, b]$ ), et donc admet une sous-suite convergente  $(u_{\psi(n)}) \rightarrow m$ .

$$v_{\psi(n)} = |u_{\psi(n)} - x_0| \rightarrow |m - x_0| \quad v_{\psi(n)} \rightarrow \ell$$

Par unicité de la limite :  $|m - x_0| = \ell$ .Si  $m \neq x_0$  :  $|f(m) - f(x_0)| = |f(m) - x_0| < |m - x_0| = \ell$ .Mais aussi, par continuité de  $f$  :

$$|f(m) - x_0| = |f(\lim(u_{\psi(n)})) - x_0| = |\lim f(u_{\psi(n)}) - x_0| = \lim |u_{\psi(n)+1} - x_0| = \lim v_{\psi(n)+1} = \ell$$

On a donc  $\ell < \ell$ . Impossible. Donc  $m = x_0$ ,  $\ell = 0$  et  $(u_n) \rightarrow x_0$

### 3.5. Théorème de la bijection (bis)

C'est un théorème d'injectivité. L'hypothèse est simple, en plus de la continuité : la stricte monotonie de  $f$ .

#### Théorème - Injectivité et monotonie stricte

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur  $I$ . Alors  $f$  est injective si et seulement si elle est strictement monotone.

#### Démonstration

Si  $f$  est strictement monotone, alors pour  $x_1 \neq x_2$ , on a  $f(x_1) \neq f(x_2)$ .

(par exemple :  $f$  décroissante,  $x_1 < x_2$  alors  $f(x_1) > f(x_2)$ ...)

Donc  $f$  est injective.

Réciproquement, si  $f$  n'est pas strictement monotone.

Il existe  $x_1 < x_2 < x_3$  tel que  $f(x_1) \leq f(x_2)$  et  $f(x_3) \leq f(x_2)$  (ou bien :  $f(x_1) \geq f(x_2)$  et  $f(x_3) \geq f(x_2)$ ).

On applique le TVI entre  $x_1$  et  $x_2$  puis entre  $x_2$  et  $x_3$  :

$$\exists y_1 \in ]x_1, x_2[, y_2 \in ]x_2, x_3[ \mid f(y_1) = f(y_2) \in ]\max(f(x_1), f(x_3)), f(x_2)[$$

$$(\exists y_1 \in ]x_1, x_2[, y_2 \in ]x_2, x_3[ \mid f(y_1) = f(y_2) \in ]f(x_2), \min(f(x_1), f(x_3))])$$

et donc  $f$  n'est pas injective.

□

#### Théorème - Théorème de la bijection

Soit  $f$  une fonction définie sur  $I$ , continue, strictement monotone sur  $I$  (intervalle de  $\mathbb{R}$ ), alors  $f$  est bijective de  $I$  sur l'intervalle  $J = f(I)$ .

Sa bijection réciproque  $f^{-1}$  est continue sur  $J$ , de même sens de variations que  $f$ .

#### Démonstration

• D'après le théorème des valeurs intermédiaires, on sait que  $J = f(I)$  est un intervalle.  $f$  étant strictement monotone, elle est injective.  $f$  réalise donc une bijection de  $I$  sur  $J$ . On note  $f^{-1}$  sa bijection réciproque.

• On vérifie que  $f^{-1}$  est strictement monotone de même sens de variations que  $f$  :

Pour  $(y_1, y_2) \in J^2$ , on a

$$x_1 = f^{-1}(y_1) \Leftrightarrow f(x_1) = y_1 \text{ avec } x_1 \in I$$

$$x_2 = f^{-1}(y_2) \Leftrightarrow f(x_2) = y_2 \text{ avec } x_2 \in I$$

Si  $f$  est strictement croissante, on a

$$y_1 < y_2 \Leftrightarrow f(x_1) < f(x_2) \Leftrightarrow x_1 < x_2 \Leftrightarrow f^{-1}(y_1) < f^{-1}(y_2).$$

On obtient le résultat de la même manière pour  $f$  strictement décroissante.

• Montrons maintenant que  $f^{-1}$  est continue.

Soit  $y_0 \in J$ ,  $y_0 \neq \inf J$ , et supposons  $f^{-1}$  strictement croissante.

Soit  $x_0 = f^{-1}(y_0)$  et  $\epsilon > 0$  suffisamment petit pour que  $[x_0 - \epsilon, x_0 + \epsilon] \subset I$

(possible car  $x_0$  ne peut être une borne de  $I$ ).

Pour  $y \in J$  on a

$$|f^{-1}(y) - f^{-1}(y_0)| \leq \epsilon \Leftrightarrow x_0 - \epsilon \leq f^{-1}(y) \leq x_0 + \epsilon \Leftrightarrow f(x_0 - \epsilon) \leq y \leq f(x_0 + \epsilon).$$

Comme  $f$  est strictement croissante, on a  $f(x_0 - \epsilon) < y_0 < f(x_0 + \epsilon)$

et on peut trouver  $\eta$  tel que  $[y_0 - \eta, y_0 + \eta] \subset [f(x_0 - \epsilon), f(x_0 + \epsilon)]$ .

On a alors

$$\forall y \in J, |y - y_0| \leq \eta \Rightarrow |f^{-1}(y) - f^{-1}(y_0)| \leq \epsilon$$

et donc  $f^{-1}$  est continue en  $y_0$ . □



#### Remarque - Un théorème supplémentaire?

Le dernier point de la démonstration montre que :

si  $f$  est monotone sur  $I$  et  $f(I)$  est un intervalle, alors  $f$  est nécessairement continue

### 3.6. Continuité uniforme



**Définition - Fonction uniformément continue**

Soit  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$ . On dit que  $f$  est uniformément continue sur  $I$  si

$$\forall \epsilon > 0, \exists \eta > 0 \mid \forall (x, y) \in I^2, |x - y| \leq \eta \Rightarrow |f(x) - f(y)| \leq \epsilon.$$

**⚠ Attention - Différence entre continuité et uniforme continuité**

La différence avec la définition de la continuité en  $x$  est que le réel  $\eta$  est le même pour tout  $x \in I$ .

A comparer :

$$\forall \epsilon > 0, \exists \eta > 0 \mid \forall (x, y) \in I^2, |x - y| \leq \eta \Rightarrow |f(x) - f(y)| \leq \epsilon.$$

$$\forall \epsilon > 0, \forall x \in I \exists \eta > 0 \mid \forall y \in I, |x - y| \leq \eta \Rightarrow |f(x) - f(y)| \leq \epsilon.$$

**⚠ Attention - Ordre des quantificateurs**

Insistons un peu... L'ordre des quantificateurs est important :

- $\exists \dots \forall \dots \neq \forall \dots \exists \dots$  (l'exercice qui suit donne un contre-exemple)
- En revanche :  $\exists \dots_1 \exists \dots_2 = \exists \dots_2 \exists \dots_1$  et  $\forall \dots_1 \forall \dots_2 = \forall \dots_2 \forall \dots_1$

**Proposition - Implication**

Une fonction uniformément continue sur  $I$  est continue sur  $I$ .

**Démonstration**

Soit  $f$  uniformément continue. Donc

$$\forall \epsilon > 0, \exists \eta > 0 \mid \forall (x, y) \in I^2, |x - y| \leq \eta \Rightarrow |f(x) - f(y)| \leq \epsilon.$$

On considère alors  $x \in I$ , donc

$$\forall \epsilon > 0, \exists \eta > 0 \mid \forall y \in I, |x - y| \leq \eta \Rightarrow |f(x) - f(y)| \leq \epsilon.$$

Et  $f$  est ainsi continue en  $x$ .  $\square$

Il existe une réciproque, dans le cadre des fonctions définie sur un segment. C'est le théorème de Heine :

**Théorème - Théorème de Heine**

Une fonction continue sur un segment de  $\mathbb{R}$  est uniformément continue sur ce segment.

**Remarque - Démonstration**

Pour faire cette démonstration, nous allons exploiter le lemme de Cousin.

Il s'agit en fait de rendre  $\eta$  constant minimal (mais non nul). Ce serait simple si  $\inf \eta > 0$ .

Mais en fait, bien que  $\forall x \in I, \eta(x) > 0$ , on n'a pas assurément  $\inf \eta > 0$ .

Nous faisons la démonstration avec le lemme de Cousin, car il se joue ici la même manipulation que pour manipuler l'intégrale de Kurzweil-Henstock (que nous verrons - définie avec un jauge variable) est plus subtile que l'intégrale de Riemann (vue ailleurs - définie avec un jauge constante, grâce au théorème de Heine).

**Remarque - Faire un schéma de la démonstration!**

Pour les démonstrations topologiques, il faut faire des dessins!

**Démonstration**

Notons  $[a, b]$  ce segment de  $\mathbb{R}$ . Soit  $f$  continue sur  $[a, b]$ .

Soit  $\epsilon > 0$ .

Alors pour tout  $t \in [a, b]$ . Comme  $f$  est continue en  $t$ ,

$$\exists \delta(t) > 0 \text{ tel que } \forall x \in [a, b], |x - t| < \delta(t) \Rightarrow |f(x) - f(t)| < \frac{\epsilon}{2}$$

si  $x, y \in [t - \delta(t), t + \delta(t)]$ ,  $|f(x) - f(y)| = |f(x) - f(t) + f(t) - f(y)| \leq |f(x) - f(t)| + |f(y) - f(t)| \leq \epsilon$ .

Notons  $\delta : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}_+^*$ ,  $t \mapsto \delta(t)$ .  $\delta$  est une jauge (c'est la jauge de continuité).

**Pour aller plus loin - Propriété de compacité**

Dans la démonstration, on peut voir le passage de l'étude sur un ensemble infini (même pas dénombrable de points) -  $\forall x, y$ , à l'étude pour un nombre fini de points -  $t_k$ .

C'est vraiment la propriété de compacité

**Pour aller plus loin - inf d'une réunion**

On a exploité ici :  $\inf_{x \in A \cup B} f(x) = \min(\inf_{x \in A} f(x), \inf_{x \in B} f(x))$ .

Considérons alors une subdivision  $\delta$ -fine de  $[a, b]$  que l'on peut noter  $\mathcal{P} = \{I_k, t_k, k \in \llbracket 1, n \rrbracket\}$ .

Rappelons que cela signifie que  $I_k \subset [t_k - \frac{\delta(t_k)}{2}, t_k + \frac{\delta(t_k)}{2}]$ .

Considérons alors  $\eta = \min(\delta(t_1), \delta(t_2), \dots, \delta(t_n))$ .

Soient  $x, y \in [a, b]$ , donc il existe  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$  tels que  $x \in I_k$ .

Si de plus  $|x - y| \leq \frac{\eta}{4}$ , alors  $x$  et  $y \in [t_k - \delta(t_k), t_k + \delta(t_k)]$ .

En effet, c'est vrai pour  $x$  par définition de  $k$

et  $|y - t_k| \leq |y - x| + |x - t_k| \leq \frac{\eta}{4} + \frac{\delta(t_k)}{2} \leq \frac{3}{4}\delta(t_k)$ .

On a vu plus haut que cela implique  $|x - y| \leq \epsilon$ .

Par conséquent,  $f$  est uniformément continue sur  $[a, b]$ .  $\square$



### Remarque - Commentaires sur la démonstration

En fait on peut dire les choses autrement :

—  $f$  est continue sur  $I$ , si

$$\forall \epsilon > 0, \exists \delta : I \rightarrow \mathbb{R}_+^* \text{ (jauge) telle que } \forall x \in I, |y - x| \leq \delta(t) \implies |f(y) - f(x)| \leq \epsilon$$

—  $f$  est uniformément continue sur  $I$ , si

$$\forall \epsilon > 0, \exists \delta > 0 \text{ (jauge } \mathbf{CONSTANTE}) \text{ telle que } \forall x \in I, |y - x| \leq \delta \implies |f(y) - f(x)| \leq \epsilon$$

On comprend ainsi bien l'emploi du mot uniforme dans uniforme continuité.

On comprend également bien pourquoi l'uniforme continuité implique la continuité sur  $I$  (l'hypothèse est plus restrictive).

Enfin, la démonstration indique que si  $[a, b]$  est un compact (segment de  $\mathbb{R}$  - fermé et borné), alors il est possible de le considérer avec une propriété de finitude. On peut alors prendre  $\delta = \min \delta(t_k)$ , ce qui permet de passer de la continuité à la continuité uniforme.

### Exercice

Soit  $f$  continue sur  $[a, b]$  et  $\epsilon > 0$ .

On note pour tout  $\alpha < \beta \in [a, b]$ ,

$$G(\alpha, \beta) = 0 \text{ si } \exists \delta > 0 \mid \forall x, y \in [\alpha, \beta], |x - y| \leq \delta \implies |f(x) - f(y)| \leq \epsilon$$

et  $G(\alpha, \beta) = 1$ , sinon.

1. Montrer que  $G$  est sous-additive (on pourra utiliser la continuité en  $\beta$ )
2. Montrer que si  $G(a, b) = 1$ , on a une contradiction.
3. En déduire que  $f$  est uniformément continue sur  $[a, b]$

### Correction

1. Soient  $\alpha, \beta, \gamma \in [a, b]$  et supposons que  $G(\alpha, \beta) = 0$  et  $G(\beta, \gamma) = 0$ .

Alors il existe  $\delta_1 > 0$  tel que  $\forall x, y \in [\alpha, \beta], |x - y| \leq \delta_1 \implies |f(x) - f(y)| \leq \epsilon$ .

Alors il existe  $\delta_2 > 0$  tel que  $\forall x, y \in [\beta, \gamma], |x - y| \leq \delta_2 \implies |f(x) - f(y)| \leq \epsilon$ .

Puis par continuité en  $\beta$  :  $\exists \delta_3 > 0$  tel que  $\forall x \in [a, b], |x - \beta| \leq \delta_3 \implies |f(x) - f(\beta)| \leq \frac{\epsilon}{2}$ .

Soient  $\delta = \min(\delta_1, \delta_2, \delta_3)$ . Soient  $x, y \in [\alpha, \gamma]$  tels que  $|x - y| \leq \delta$ .

— Ou bien,  $x, y \in [\alpha, \beta]$ , donc  $|x - y| \leq \delta \leq \delta_1 \implies |f(x) - f(y)| \leq \epsilon$ .

— Ou bien,  $x, y \in [\beta, \gamma]$ , donc  $|x - y| \leq \delta \leq \delta_2 \implies |f(x) - f(y)| \leq \epsilon$ .

— Ou bien,  $x \in [\alpha, \beta]$  et  $y \in [\beta, \gamma]$  (SPDG),

on a alors  $x < \beta < y$ , et donc  $|x - \beta| \leq |x - y| \leq \delta \leq \delta_3 \implies |f(x) - f(\beta)| \leq \frac{\epsilon}{2}$ .

on a alors  $x < \beta < y$ , et donc  $|y - \beta| \leq |x - y| \leq \delta \leq \delta_3 \implies |f(y) - f(\beta)| \leq \frac{\epsilon}{2}$ .

Ainsi  $|f(x) - f(y)| \leq |f(x) - f(\beta)| + |f(\beta) - f(y)| \leq \epsilon$ , par inégalité triangulaire.

Donc  $G(\alpha, \gamma) = 0$ .

Ainsi  $G$  est sous-additive.

2. On suppose que  $G(a, b) = 1$ . Donc d'après le principe de dichotomie, il existe  $(a_n), (b_n)$  adjacentes de limite  $\ell$  telles que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $G(a_n, b_n) = 1$ .

Or  $f$  est continue en  $\ell$ . Donc il existe  $\delta > 0$  tel que  $\forall x \in [a, b], |x - \ell| \leq \delta \implies |f(x) - f(\ell)| \leq \frac{\epsilon}{2}$ .

On a alors pour tout  $x, y \in [\ell - \delta, \ell + \delta]$ ,  $|f(x) - f(y)| \leq |f(x) - f(\ell)| + |f(\ell) - f(y)| \leq \epsilon$  (Inégalité triangulaire).

Puis, il existe  $n \in \mathbb{N}$ , tel que  $\ell - \delta < a_n < \ell < b_n < \ell + \delta$  et donc  $\forall x, y \in [a_n, b_n]$ ,  $|f(x) - f(y)| \leq \epsilon$ .

Donc  $G(a_n, b_n) = 0$ . Contradiction.

Ainsi  $G(a, b) = 0$ .

3. D'après la question précédente, pour tout  $\epsilon > 0$ ,  $\exists \delta > 0 \mid \forall x, y \in [a, b], |x - y| \leq \delta \implies |f(x) - f(y)| \leq \epsilon$ .

Donc  $f$  est uniformément continue sur  $[a, b]$ .

**Exercice**

Il s'agit de démontrer le théorème de Heine avec le théorème de Bolzano-Weierstrass.

On considère  $f$  continue sur  $[a, b]$  et par l'absurde, on suppose que  $f$  n'est pas uniformément continue.

1. Formaliser cette dernière hypothèse. On considérera un tel  $\epsilon$ .
2. Montrer qu'il existe deux suites  $(x_n)$  et  $(y_n)$  de  $[a, b]$  telles que  $(x_n - y_n) \rightarrow 0$  mais pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $|f(x_n) - f(y_n)| > \epsilon$
3. Aboutir à une contradiction en exploitant le théorème de Bolzano-Weierstrass

**Correction**

1.  $\exists \epsilon > 0, \forall \eta > 0, \exists x, y \in [a, b]$  tel que  $|x - y| \leq \eta$  et  $|f(x) - f(y)| > \epsilon$ .  
On considérera un tel  $\epsilon$ .
2. On considère alors  $\eta = \frac{1}{n}$ ,  $\exists x_n, y_n \in [a, b]$  tel que  $|x_n - y_n| \leq \frac{1}{n}$  et  $|f(x_n) - f(y_n)| > \epsilon$  Dans ce cas :  $(x_n - y_n) \rightarrow 0$  et pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $|f(x_n) - f(y_n)| > \epsilon$
3.  $(x_n)$  est bornée, il existe  $\varphi$  tel que  $(x_{\varphi(n)})$  converge vers  $x \in [a, b]$ .  
Puis  $y_{\varphi(n)} = [y_{\varphi(n)} - x_{\varphi(n)}] + x_{\varphi(n)} \rightarrow x$ , par addition.  
Puis par continuité de  $f$  sur  $[a, b]$ , donc en  $x$  :  $|f(x_{\varphi(n)}) - f(y_{\varphi(n)})| \rightarrow |f(x) - f(x)| = 0$ .  
Impossible.

**Exercice**

1. Montrer que si  $f$  est lipschitzienne sur  $I$  alors  $f$  est uniformément continue sur  $I$ .  
Montrer que sinus est lipschitzienne sur  $\mathbb{R}$  (donc uniformément continue sur  $\mathbb{R}$ ).
2. Montrer que  $x \mapsto \sqrt{x}$  est uniformément continue sur  $[0, +\infty[$  mais n'est pas lipschitzienne sur  $[0, +\infty[$ .
3. Montrer que  $x \mapsto x^2$  n'est pas uniformément continue sur  $[0, +\infty[$ .

 **Pour aller plus loin - Fonction lipschitzienne**

On dit que  $f$  est lipschitzienne sur  $I$  si :  
il existe  $k \in \mathbb{R}^+$  tel que

$$\forall x, y \in I, |f(x) - f(y)| \leq k|x - y|$$

**Correction**

1. Il suffit de prendre  $\eta = \frac{\epsilon}{k}$ .  
D'après l'inégalité des accroissements finis, comme  $|\sin'(u)| \leq 1$ ,  $|\sin x - \sin y| \leq |x - y|$
2. Soit  $\epsilon > 0$ .  
Notons  $\eta = \epsilon^2$ . Supposons que  $|x - y| \leq \eta$ .  
On a, pour  $x > y$  :  $\sqrt{x} - \sqrt{y} \leq \sqrt{x - y} \leq \epsilon$ ,  
en effet cela est équivalent à  $\sqrt{x} \leq \sqrt{x - y} + \sqrt{y} \Leftrightarrow 0 \leq 2\sqrt{y(x - y)}$ .  
Toujours avec l'inégalité des accroissements finis : comme la dérivée de  $x \mapsto \sqrt{x}$  est  $x \mapsto \frac{1}{2\sqrt{x}}$  qui tend vers l'infini en  $0^+$ , on doit pouvoir montrer que  $\sqrt{\cdot}$  n'est pas lipschitzienne.  
En effet, supposons qu'elle le soit avec un rapport  $k$  :  $\forall x, y \in [0, +\infty[, |\sqrt{x} - \sqrt{y}| \leq k|x - y|$ .  
En prenant  $y = 0$ , on aurait  $\frac{\sqrt{x}}{x}$  qui serait borné, ce qui est faux.
3.  $y_n = n$  et  $x_n = n + \frac{1}{n}$ .  
Alors  $|x_n - y_n| \leq \frac{1}{n}$  et  $|f(x_n) - f(y_n)| = 2 + \frac{1}{n^2}$ .  
On a donc  $|x_n - y_n| \rightarrow 0$  et  $|f(x_n) - f(y_n)| > 2$ . Ceci serait impossible si  $f$  était uniformément continue.

**4. Généralisation aux fonctions à valeurs dans  $\mathbb{C}$** 

Soit  $X$  une partie de  $\mathbb{R}$ .

**4.1. Opérations classiques sur  $\mathcal{F}(X, \mathbb{C})$** **Définition - Transformations classiques**

A partir de  $f \in \mathcal{F}(X, \mathbb{C})$ , on définit les applications suivantes à valeurs dans  $\mathbb{R}$  :

- $|f|$  (module de  $f$ ) :  $\forall x \in X, |f|(x) = |f(x)|$
- $\operatorname{Re} f$  (partie réelle de  $f$ ) :  $\forall x \in X, (\operatorname{Re} f)(x) = \operatorname{Re}(f(x))$
- $\operatorname{Im} f$  (partie imaginaire de  $f$ ) :  $\forall x \in X, (\operatorname{Im} f)(x) = \operatorname{Im}(f(x))$

On définit également  $\bar{f}$ , fonction conjuguée de  $f$ , à valeurs dans  $\mathbb{C}$ , par

$$\forall x \in X, \overline{f(x)} = \overline{f(x)}$$

## 4.2. Fonctions bornées

### Définition - Fonctions à valeurs complexes bornées

On dit que  $f \in \mathcal{F}(X, \mathbb{C})$  est bornée si la fonction  $|f| \in \mathcal{F}(X, \mathbb{R})$  est majorée, c'est-à-dire si

$$\exists M \in \mathbb{R}, \forall x \in X, |f(x)| \leq M.$$

### ⚠ Attention - Majoration dans $\mathbb{C}$

⚡ Dire qu'une fonction à valeurs dans  $\mathbb{C}$  est majorée, ou minorée, n'a pas de sens.

### Proposition - Stabilité pour fonctions bornées

$f \in \mathcal{F}(X, \mathbb{C})$  est bornée si et seulement si  $\operatorname{Re} f$  et  $\operatorname{Im} f$  ( $\in \mathcal{F}(X, \mathbb{R})$ ) sont bornées.

Toute combinaison linéaire et tout produit de deux fonctions bornées sont des fonctions bornées.

### Démonstration

On a pour tout  $z \in \mathbb{C}$ ,  $|\operatorname{Re}(z)| \leq |z|$ ,  $|\operatorname{Im}(z)| \leq |z|$ .

Donc si  $f$  est bornée, il en est de même de  $\operatorname{Re} f$  et  $\operatorname{Im} f$ .

On a également pour tout  $z \in \mathbb{C}$ ,  $|z| \leq |\operatorname{Re}(z)| + |\operatorname{Im}(z)| \leq |z|$ .

Donc réciproquement, si  $\operatorname{Re} f$  et  $\operatorname{Im} f$  sont bornées, il en est de même de  $|f|$ .

Concernant les combinaisons linéaires, notons que

$$|\lambda f + \mu g| \leq |\lambda| |f| + |\mu| |g|$$

Et pour le produit :  $|fg| = |f| \times |g| \square$

## 4.3. Limites

### Définition - Limite de fonction complexe

On dit que la fonction  $f$  à valeurs dans  $\mathbb{C}$  admet le complexe  $\ell$  pour limite en  $a \in \mathbb{R}$  (ou que  $f(x)$  tend vers  $\ell$  quand  $x$  tend vers  $a$ ) si la fonction à valeurs réelles  $|f - \ell|$  tend vers 0 en  $a$ .

### ⚠ Attention - Pas de limite infinie pour des fonctions à valeurs complexes

⚡ On ne définit pas de limite infinie pour une fonction à valeurs complexes...

### Proposition - Critère de convergence

Soit  $f$  une fonction à valeurs complexes,  $\ell \in \mathbb{C}$  et  $a \in \overline{\mathbb{R}}$ .

Alors  $f$  admet  $\ell$  pour limite en  $a$  si et seulement si les fonctions  $\operatorname{Re} f$  et  $\operatorname{Im} f$  admettent respectivement  $\operatorname{Re} \ell$  et  $\operatorname{Im} \ell$  pour limite en  $a$ .

On en déduit que si  $f$  admet une limite en  $a$ , celle-ci est unique.

### Démonstration

On utilise, comme pour les suites, dans un sens les inégalités  $|(\operatorname{Re} f)(x) - \operatorname{Re} \ell| \leq |f(x) - \ell|$  et  $|(\operatorname{Im} f)(x) - \operatorname{Im} \ell| \leq |f(x) - \ell|$ , dans l'autre sens  $|f(x) - \ell|^2 = |(\operatorname{Re} f)(x) - \operatorname{Re} \ell|^2 + |(\operatorname{Im} f)(x) - \operatorname{Im} \ell|^2$ . L'unicité provient de l'unicité pour les fonctions  $\operatorname{Re} f$  et  $\operatorname{Im} f$  (ou d'une démonstration directe copiée sur celle dans  $\mathbb{R}$ ).  $\square$

**Proposition - Limite donc bornée**

Si  $f$  admet une limite en  $a \in \overline{\mathbb{R}}$ , alors  $f$  est bornée au voisinage de  $a$ .

**Démonstration**

La même proposition appliquée aux fonctions à valeurs dans  $\mathbb{R}$ ,  $\operatorname{Re} f$  et  $\operatorname{Im} f$ , ou une démonstration directe copiée sur celle dans  $\mathbb{R}$ .  $\square$

**4.4. Opérations sur les limites****Proposition - Bilan**

Soient  $f, g \in \mathcal{F}(X, \mathbb{C})$ ,  $(\ell, m) \in \mathbb{C}^2$ ,  $(\lambda, \mu) \in \mathbb{C}^2$ .

On suppose que  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \ell$  et  $\lim_{x \rightarrow a} g(x) = m$ . Alors

$$\begin{aligned}\lim_{x \rightarrow a} |f|(x) &= |\ell| \\ \lim_{x \rightarrow a} \overline{f}(x) &= \overline{\ell} \\ \lim_{x \rightarrow a} (\lambda f + \mu g)(x) &= \lambda \ell + \mu m \\ \lim_{x \rightarrow a} \frac{f}{g}(x) &= \frac{\ell}{m} \text{ pour } m \neq 0\end{aligned}$$

Soit  $f \in \mathcal{F}(X, \mathbb{C})$ ,  $a \in \overline{\mathbb{R}}$ , telle que  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \ell \in \mathbb{C}$ ;

soit  $(u_n)$  une suite de  $X$  telle que  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = a$ .

Alors  $\lim_{n \rightarrow +\infty} f(u_n) = \ell$ .

Soient  $f \in \mathcal{F}(X, \mathbb{C})$ ,  $a \in \overline{\mathbb{R}}$ ,  $\phi \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$  telle que  $\phi(I) \subset X$ ,  $t_0 \in \overline{\mathbb{R}}$ .

Si  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \ell \in \mathbb{C}$  et  $\lim_{t \rightarrow t_0} \phi(t) = a$  alors  $\lim_{t \rightarrow t_0} (f \circ \phi)(t) = \ell$ .

**Démonstration**

A partir des parties réelles et imaginaires, ou en généralisant les démonstrations sur  $\mathbb{R}$  à  $\mathbb{C}$ .  $\square$

**4.5. Continuité**

$I$  désigne un intervalle de  $\mathbb{R}$  non réduit à un point.

**Définition - Continuité d'une fonction à valeurs complexes**

Soit  $f$  définie sur  $I$  et  $a \in I$ ,  $f$  admet une limite en  $a$  équivaut à dire que  $\operatorname{Re} f$  et  $\operatorname{Im} f$  admettent des limites réelles en  $a$ , c'est-à-dire qu'elles sont continues en  $a$ .

Si c'est le cas on dit que  $f$  est continue en  $a$ .

$f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{C})$  est continue sur  $I$  si elle est continue en tout point de  $I$ .

Cela équivaut à dire que  $\operatorname{Re} f, \operatorname{Im} f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$  sont continues sur  $I$ .

On note  $\mathcal{C}(I, \mathbb{C})$  ou  $\mathcal{C}^0(I, \mathbb{C})$  l'ensemble des fonctions continues de  $I$  dans  $\mathbb{C}$ .

**Proposition - Stabilité par continuité**

Si  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{C})$  est continue sur  $I$  alors  $\overline{f} \in \mathcal{F}(I, \mathbb{C})$  et  $|f| \in \mathcal{F}(I, \mathbb{R})$  sont continues sur  $I$ .

Soient  $f, g \in \mathcal{C}(I, \mathbb{C})$ ,  $(\lambda, \mu) \in$

$\mathbb{C}^2$ . Alors :

$\lambda f + \mu g \in \mathcal{C}(I, \mathbb{C})$  ( $\mathcal{C}(I, \mathbb{C})$  est un s.e.v. de  $\mathcal{F}(I, \mathbb{C})$ ).

Si  $g$  ne s'annule pas,  $\frac{f}{g} \in \mathcal{C}(I, \mathbb{C})$ .

Si  $\phi \in \mathcal{C}(J, \mathbb{R})$  avec  $\phi(J) \subset I$  alors  $f \circ \phi \in \mathcal{C}(J, \mathbb{C})$ .

Exercice

Les propriétés suivantes restent-elles vraies en passant de  $\mathbb{R}$  à  $\mathbb{C}$

- 1. Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{C}$  continue sur  $[a, b]$ . Alors  $f$  est bornée sur  $[a, b]$  et il existe  $x_0 \in [a, b]$  tel que  $|f(x_0)| = \sup_{[a,b]} |f(x)|$ .
- 2. Le théorème des valeurs intermédiaires (image continue d'un segment).

Correction

- 1. **VRAI** : c'est le résultat correspondant appliqué à la fonction à valeurs réelles  $|f|$ .
- 2. **FAUX** : théorème des valeurs intermédiaires, image continue d'un segment. ces théorèmes n'ont pas de sens puisque les images par  $f$  ne sont pas dans  $\mathbb{R}$ , et même si  $f(a)f(b)$  est un réel négatif,  $f$  ne s'annule pas forcément.  
**Contre-exemple** :  $f$  définie sur  $[0, 2\pi]$  par  $f(t) = e^{it}$ . On a  $f(0)f(\pi) = -1$  mais  $f$  ne s'annule jamais.

5. Bilan

Synthèse

- ↪ La continuité est d'abord une notion locale, qui se généralise à un intervalle.
- ↪ La continuité/limite est une notion subtile qui mérite qu'on y passe un temps conséquent. Pour n'en perdre pas trop, il faut parfois plonger dans l'abstraction.
- ↪ L'un des plus importants résultats de topologie réelle est le TVI : il n'y a pas de trou dans  $\mathbb{R}$  et toute transformation qui conserve une partie sans trou (ou intervalle) de  $\mathbb{R}$  doit être continue. L'enjeu est donc la continuité! Il faut pour cela définir la notion de limite de fonction, en un point, puis sur un intervalle.
- ↪ Nous terminons par l'étude des fonctions à valeurs dans  $\mathbb{C}$ .

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Démontrer la non-continuité d'une fonction en exploitant les suites
- Savoir-faire - Démontrer la continuité de  $f$  sur  $I$  ou prolonger  $f$  par continuité.
- Savoir-faire - Définir  $f$  (continue) de  $X$  à  $\overline{X}$
- Savoir-faire - Démontrer la continuité de  $f$  sur  $I$  ou prolonger la continuité de  $f$  sur  $I$
- Savoir-faire - Montrer l'existence d'un point tel que...

Notations

| Notations                    | Définitions                                                                                            | Propriétés | Re |
|------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------|----|
| $\mathcal{C}(I, \mathbb{R})$ | (resp. Ensemble des fonctions continues de l'intervalle $I$ sur $\mathbb{R}$ (resp. sur $\mathbb{C}$ ) |            |    |
| $\mathcal{C}(I, \mathbb{C})$ |                                                                                                        |            |    |

Retour sur les problèmes

- 87. C'est une des clés de l'analyse. Et pour avoir accès à la limite, en règle générale, on encadre...
- 88. Rappelons la définition du cours : une fonction est continue sur  $I$ , si elle continue en tout point de  $I$ . Et une fonction est continue en un point  $x$  de  $I$ , si *simplement* elle admet une limite en  $x$ .
- 89. Oui, on a vu par exemple l'indicatrice de  $\mathbb{Q}$ .

- 
90. Si  $I$  est un intervalle,  $f(I)$  est un intervalle. Mais il peut être ouvert et donc on n'a pas nécessairement  $x_0$  tel que  $f(x_0) = \sup I f$ . Par exemple avec  $f : x \mapsto x$  et  $I = [0, 1[$ . Pour tout  $x \in I$ ,  $f(x) < 1 = \sup_I f$ . Si l'intervalle est fermé, les choses sont différentes (cf. théorème de Weierstrass).
91. Voir dernier chapitre du cours. Pour la continuité des fonctions de  $\mathbb{C}$  dans  $\mathbb{C}$ , cela est a priori plus compliqué car il n'y a pas de relation d'ordre dans  $\mathbb{C}$ ...





# Chapitre 21

## Dérivation (approfondissements)

### Résumé -

Au début d'année, nous avons déjà rencontré des fonctions dérivables. « A l'époque », notre motivation était surtout de mettre au point quelques bons réflexes d'ordre calculatoires. Dans ce chapitre, il s'agit plutôt de démontrer les résultats exploités précédemment...

La construction est comparable à celle du chapitre précédent (et exactement opposée à la démarche d'usage de la dérivée) :

- la dérivation est une notion locale (dérivable en un point).
- elle est étendue ensuite sur un intervalle
- enfin elle est généralisée : à des dérivations d'ordre supérieure et à des fonctions à valeurs complexes

Dans ce chapitre, nous découvrons deux résultats importants : le théorème de Rolle (qui donne l'existence -non constructive- d'un point à la qualité particulière) et l'inégalité des accroissements finis (qui montre que la connaissance d'une majoration de la dérivée donne une connaissance sur une majoration de la fonction d'origine). Quelques vidéos :

- Lê Nguyễn Hoang - Le théorème de Rolle - <https://www.youtube.com/watch?v=ahX2fiXUNs0>
- Irem Paris7 - Les pratiques enseignantes concernant la dérivée - <https://video.irem.univ-paris-diderot.fr/videos/watch/048ae57b-99d0-46e2-8b0b-27b1625c1d1f>

### Sommaire

|                                                               |     |
|---------------------------------------------------------------|-----|
| 1. Problèmes . . . . .                                        | 422 |
| 2. Dérivée . . . . .                                          | 422 |
| 2.1. Définitions . . . . .                                    | 422 |
| 2.2. Règles de calcul . . . . .                               | 424 |
| 2.3. Fonctions de classe $\mathcal{C}^k$ . . . . .            | 426 |
| 3. Etude globale des fonctions dérivables . . . . .           | 429 |
| 3.1. Théorème de Rolle . . . . .                              | 429 |
| 3.2. Egalité des accroissements finis . . . . .               | 432 |
| 3.3. Inégalité des accroissements finis . . . . .             | 433 |
| 3.4. Prolongement dérivable ou limite de la dérivée . . . . . | 434 |
| 3.5. Prolongement de la règle de l'Hospital . . . . .         | 437 |
| 4. Généralisation aux fonctions à valeurs complexes . . . . . | 438 |
| 4.1. Définitions . . . . .                                    | 438 |
| 4.2. Opérations . . . . .                                     | 439 |
| 5. Bilan . . . . .                                            | 440 |

$I$  désigne un intervalle de  $\mathbb{R}$ .

## 1. Problèmes

### ? Problème 95 - Fonction continue nulle part dérivable.

Donner une fonction continue non dérivable en un point.

Donner une fonction continue non dérivable en une infinité de points.

Donner une fonction continue, nulle part dérivable.

### ? Problème 96 - Dérivation d'ordre $n$ ...

... d'une somme de fonctions : que vaut  $(f+g)^{(n)}$  ? Et  $(f_1+f_2+\dots+f_k)^{(n)}$  ?

... d'un produit de fonctions : que vaut  $(f \times g)^{(n)}$  ? Et  $(f_1 \times f_2 \times \dots \times f_k)^{(n)}$  ?

... d'une composition de fonctions : que vaut  $(f \circ g)^{(n)}$  ? Et  $(f_1 \circ f_2 \circ \dots \circ f_k)^{(n)}$  ?

#### Pour aller plus loin - Notation Weierstrass

On a vu aussi :  $f$  dérivable en  $a$  ssi il existe  $A \in \mathbb{R}$  tel que  $f(x) = f(a) + (x-a)(A + \epsilon(x))$  avec  $\epsilon(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$

$\epsilon$  est définie ensuite comme  $x \mapsto \frac{f(x) - f(a)}{x - a} - A$ ...

### ? Problème 97 - Dérivation en un point

La dérivée en  $x_0$  existe, signifie que  $\frac{f(x_0+h)-f(x_0)}{h}$  admet une limite pour  $h \rightarrow 0$ .

Existe-t-il un rapport entre  $f$  est dérivable en  $x_0$  et  $f'$  admet une limite en  $x_0$  ? Et si oui, quelle est la nature de ce lien (condition nécessaire ? suffisante ? les deux ?)

### ? Problème 98 - Théorème de la mouche

Supposons que nous sachions qu'une mouche se trouve dans une pièce (même petite), est-il possible d'obtenir une connaissance (même partielle) de sa vitesse ?

Supposons que nous sachions que nous connaissions même approximativement la vitesse d'une mouche, est-il possible d'obtenir une connaissance (même partielle) de sa position ?

### ? Problème 99 - Fonctions complexes

Que se passe-t-il si  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$ , à valeurs complexes. Comment les inégalités vues en cours (accroissements finis...) peuvent se transmettre alors que  $\mathbb{C}$  n'est pas naturellement ordonné ?

Autre question pour  $f : z \in \mathbb{C} \mapsto \mathbb{C}$ , que peut signifier  $f$  est dérivable ?

## 2. Dérivée

### 2.1. Définitions

Avec une notion de limite plus claire, on peut reprendre :

**Définition - Fonction dérivable en un point**

Soient  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  et  $a \in I$ .

- On dit que  $f$  est dérivable en  $a$  si l'application (taux d'accroissement de  $f$  en  $a$ )

$$\tau_a f : \begin{array}{ccc} I \setminus \{a\} & \rightarrow & \mathbb{R} \\ x & \mapsto & \frac{f(x) - f(a)}{x - a} \end{array}$$

admet une limite finie en  $a$ .

Dans ce cas, cette limite est appelée nombre dérivé de  $f$  en  $a$  et est notée  $f'(a)$  (ou  $Df(a)$ , ou  $\frac{df}{dx}(a)$ ) :

$$f'(a) = \lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x) - f(a)}{x - a} = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(a+h) - f(a)}{h}.$$

- Si  $\tau_a f$  admet une limite finie à droite en  $a$  ( $a$  n'étant pas l'extrémité droite de  $I$ ), on dit que  $f$  est dérivable à droite en  $a$  :

$$f'_d(a) = \lim_{x \rightarrow a, x > a} \frac{f(x) - f(a)}{x - a} = \lim_{x \rightarrow a+} \frac{f(x) - f(a)}{x - a}$$

- Si  $\tau_a f$  admet une limite finie à gauche en  $a$  ( $a$  n'étant pas l'extrémité gauche de  $I$ ), on dit que  $f$  est dérivable à gauche en  $a$  :

$$f'_g(a) = \lim_{x \rightarrow a, x < a} \frac{f(x) - f(a)}{x - a} = \lim_{x \rightarrow a-} \frac{f(x) - f(a)}{x - a}$$

De la définition, on peut affirmer :

**Proposition - Dérivée à gauche et à droite**

Si  $a$  n'est pas une extrémité de  $I$ ,  $f$  est dérivable en  $a$  si et seulement si elle est dérivable à gauche et à droite en  $a$  et si  $f'_g(a) = f'_d(a)$ .

On a la définition équivalente, démontrée au chapitre 5.

**Proposition - Définition de Weierstrass**

On rappelle que  $f$  est dérivable en  $a$ , si et seulement si

Il existe  $A \in \mathbb{R}$ ,  $\varepsilon : I \rightarrow \mathbb{R}$ , continue et nul en  $a$ , tels que  $f(x) = f(a) + (x - a)[A + \varepsilon(x)]$ .

Dans ce cas  $f'(a) = A$ .

**Pour aller plus loin - Fonctions lipschitzienne, hôlderienne**

Il existe des définitions adaptées pour des fonctions continues, mais non dérivables.

Par exemple les fonctions lipschitziennes vérifient :

$$\exists k \in \mathbb{R}_+ \mid \forall x, y \in I \mid f(x) - f(y) \leq k|x - y|$$

D'une certaine façon, cela consiste à écrire que la fonction  $\tau_a$  est bornée (mais sans nécessairement admettre une limite).

Pour les fonctions hôlderiennes, il y a un coefficient supplémentaire :

$$\exists k \in \mathbb{R}_+, \exists a > 0 \mid \forall x, y \in I \mid f(x) - f(y) \leq k|x - y|^a$$

**Définition - Fonction dérivable**

$f : I \rightarrow \mathbb{R}$  est dite dérivable sur  $I$  si elle est dérivable en tout point de  $I$ .



**Exemple** -  $x \mapsto |x|$

L'application  $x \mapsto |x|$  est dérivable sur  $\mathbb{R}_+^*$ , sur  $\mathbb{R}_-^*$ .

Elle est dérivable à droite et à gauche en 0.

Qu'en pensez-vous, peut-on dire que  $x \mapsto |x|$  est dérivable sur  $\mathbb{R}_+$  ?

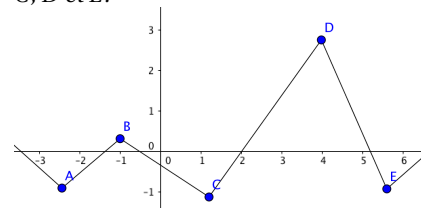
**Théorème - Dérivabilité  $\Rightarrow$  continuité**

Si  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  est dérivable (resp. dérivable à droite, resp. dérivable à gauche) en  $a \in I$ , alors  $f$  est continue (resp. continue à droite, resp. continue à gauche) en  $a$ .

**\*Représentation - Fonction non dérivable**

Pour être dérivable une fonction doit être « lisse ». Un skieur aux skis infiniment fins doit pouvoir skier sans à coup.

La courbe suivante n'est pas dérivable en A, B, C, D et E.



**Démonstration**

Si  $f$  est dérivable en  $a$ , alors cela signifie que  $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x) - f(a)}{x - a}$  existe.  
 Or le dénominateur tend vers 0, donc le numérateur aussi nécessairement.  
 Ainsi  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = f(a)$ . Et donc  $f$  est continue en  $a$ .  $\square$

**Remarque - Réciproque fausse**

La réciproque est fausse.

On peut le voir sur un graphe. On peut aussi le comprendre avec la fonction valeur absolue en 0.

**Remarque - Approximation affine de  $f$  en  $a$** 

Pour une fonction  $f$  dérivable en  $a$ ,  $f(x) = f(a) + f'(a)(x - a) + o(x - a)$  s'appelle le développement limité à l'ordre 1 de  $f$  en  $a$ , il donne, localement, une approximation affine de  $f$ .

Nous verrons une définition de ce  $o$  par la suite du cours.

**2.2. Règles de calcul**

On démontre des résultats énoncés au chapitre 5.

**Proposition - Dérivation d'un produit**

Soient  $f$  et  $g$  deux fonctions dérivables en  $a$ ,  $\lambda$  et  $\mu$  deux réels. Alors  $\lambda f + \mu g$  et  $fg$  sont dérivables en  $a$  et

$$(\lambda f + \mu g)'(a) = \lambda f'(a) + \mu g'(a),$$

$$(fg)'(a) = f'(a)g(a) + f(a)g'(a)$$

Notons que les démonstrations découlent des propriétés de stabilité de limite de fonctions...

**Démonstration**

Avec les notations Weierstrass :

$$\begin{aligned} \lambda f(x) + \mu g(x) &= \lambda[f(a) + (x - a)(f'(a) + \epsilon_1(x))] + \mu[g(a) + (x - a)(g'(a) + \epsilon_2(x))] \\ &= \lambda f(a) + \mu g(a) + (x - a)[\lambda f'(a) + \mu g'(a) + \underbrace{\lambda \epsilon_1(x) + \mu \epsilon_2(x)}_{\epsilon_3(x)}] \end{aligned}$$

avec  $\epsilon_3(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$ , par addition de limite.

$$\begin{aligned} f(x) \times g(x) &= [f(a) + (x - a)(f'(a) + \epsilon_1(x))] \times [g(a) + (x - a)(g'(a) + \epsilon_2(x))] \\ &= f(a) \times g(a) + (x - a)[f'(a)g(a) + f(a)g'(a) + \underbrace{(x - a)(g'(a)\epsilon_1(x) + f'(a)\epsilon_2(x))}_{\epsilon_4(x)}] \end{aligned}$$

avec  $\epsilon_4(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$ , par produit de limite.

$\square$

**Théorème - Dérivation de composition de fonctions**

Soient  $J$  un intervalle de  $\mathbb{R}$ ,  $\phi : I \rightarrow \mathbb{R}$  telle que  $\phi(I) \subset J$ ,  $f : J \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $a \in I$ .

Si  $\phi$  est dérivable en  $a$  et  $f$  dérivable en  $\phi(a)$  alors  $f \circ \phi$  est dérivable en  $a$  et

$$(f \circ \phi)'(a) = \phi'(a) f'(\phi(a)).$$

Si  $\phi$  est dérivable sur  $I$ ,  $f$  dérivable sur  $J$ , alors  $f \circ \phi$  est dérivable sur  $I$  et  $(f \circ \phi)' = \phi' \times f' \circ \phi$ .

**Démonstration**

Il suffit de regarder en un point.

On note  $A = \phi(a)$  et  $X = \phi(a) + (x - a)(\phi'(a) + \epsilon_1(x))$

$$\begin{aligned} f \circ \phi(x) &= f(\phi(x)) = f[\phi(a) + (x - a)(\phi'(a) + \epsilon_1(x))] = f(X) \\ &= f(A) + (X - A)(f'(A) + \epsilon_3(X)) \\ &= f(\phi(a)) + (x - a)(\phi'(a) + \epsilon_1(x))(f'(A) + \epsilon_3(X)) \\ &= f(\phi(a)) + (x - a)[f'(\phi(a)) \times \phi'(a) + \underbrace{\epsilon_1(x)f'(A) + \epsilon_1(x)\epsilon_3(X)}_{\epsilon_2(x)}] \end{aligned}$$

avec  $\epsilon_2(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$  par produit et addition.  $\square$

**Théorème - Dérivée de l'inverse d'une fonction**

Soient  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $a \in I$  tel que  $f(a) \neq 0$  et  $f$  dérivable en  $a$ . Alors il existe un intervalle  $J$  de  $\mathbb{R}$ , voisinage de  $a$  dans  $I$ , tel que  $f$  ne s'annule pas sur  $J$  et  $\frac{1}{f}$  (qui est donc définie sur  $J$ ) est dérivable en  $a$ ,

$$\left(\frac{1}{f}\right)'(a) = -\frac{f'(a)}{f(a)^2}$$

**Démonstration**

Pour tout  $x \in J$  et  $x \neq a$  :

$$\frac{\frac{1}{f(x)} - \frac{1}{f(a)}}{x - a} = \frac{1}{f(x)f(a)} \frac{f(a) - f(x)}{x - a} \xrightarrow{x \rightarrow a} \frac{-1}{f^2(a)} f'(a)$$

□

**Exercice**

Nous souhaitons faire la démonstration à la Weierstrass

1. Ecrire le développement de  $\frac{1}{f(x)}$  en exploitant la dérivée de  $f$  en  $a$
2. Montrer que si  $\varphi(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$ , alors il existe  $\psi$  telle que  $\psi(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$  et  $\frac{1}{1+(x-a)(A+\varphi(x))} = 1 - (x-a)(A+\psi(x))$ .
3. En factorisant (nécessairement) par  $\frac{1}{f(a)}$ , montrer que  $f$  est dérivable en  $a$  et retrouver la valeur de  $f'(a)$

**Correction**

1.

$$\frac{1}{f(x)} = \frac{1}{f(a) + (x-a)(f'(a) + \epsilon(x))}$$

$$2. \quad 1 - (x-a)A - \frac{1}{1+(x-a)(A+\varphi(x))} = (x-a) \underbrace{\frac{-A(A+\varphi(x))}{1+(x-a)(A+\varphi(x))}}_{=\psi(x)} (x-a) \text{ avec } \psi(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0.$$

Alors, par construction :  $\frac{1}{1+(x-a)(A+\varphi(x))} = 1 - (x-a)(A+\psi(x))$

3.

$$\begin{aligned} \frac{1}{f(x)} &= \frac{1}{f(a)} \times \frac{1}{1+(x-a)\left(\frac{f'(a)}{f(a)} + \epsilon_2(x)\right)} \\ &= \frac{1}{f(a)} \times \left(1 - (x-a)\left(\frac{f'(a)}{f(a)} + \epsilon_3(x)\right)\right) = \frac{1}{f(a)} + (x-a) \left(\frac{-f'(a)}{(f(a))^2} + \epsilon_3(x)\right) \end{aligned}$$

Donc  $\frac{1}{f}$  est dérivable en  $a$  et  $\left(\frac{1}{f}\right)'(a) = \frac{-f'(a)}{f^2(a)}$

**Théorème - Dérivation de la fonction réciproque en un point**

Soient  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  continue, strictement monotone sur  $I$ , dérivable en  $a \in I$ .

On sait que  $f$  réalise une bijection de  $I$  sur  $f(I)$ .

Alors  $f^{-1}$  est dérivable en  $f(a)$  si et seulement si  $f'(a) \neq 0$  et

$$(f^{-1})'(f(a)) = \frac{1}{f'(a)}.$$

**Corollaire - Fonction réciproque**

Soit  $f$  dérivable, strictement monotone sur  $I$  telle que  $f'$  ne s'annule pas sur  $I$ . Alors  $f^{-1}$  est dérivable sur  $J = f(I)$  et  $(f^{-1})' = \frac{1}{f' \circ f^{-1}}$ .

**Démonstration**

Pour  $y$  proche de  $f(a)$  (on note  $x = f^{-1}(y)$ , et  $a = f^{-1}(f(a))$  donc  $A = f(a)$ ) :

$$\frac{f^{-1}(y) - f^{-1}(f(a))}{y - f(a)} = \frac{x - a}{f(x) - f(a)}$$

Par composition des limites :

$$\lim_{y \rightarrow f(a)} \frac{f^{-1}(y) - f^{-1}(f(a))}{y - f(a)} = \lim_{x \rightarrow a} \frac{x - a}{f(x) - f(a)} = \frac{1}{f'(a)}$$

Donc

$$\lim_{y \rightarrow A} \frac{f^{-1}(y) - f^{-1}(A)}{y - A} = \frac{1}{f'(f^{-1}(A))}$$

□

**2.3. Fonctions de classe  $\mathcal{C}^k$** **Définition - Dérivées successives en un point**

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ . On définit par récurrence

- $f^{(0)} = f$
- pour  $n \geq 1$ , on dit que  $f$  est  $n$  fois dérivable en  $a \in I$  s'il existe  $V \in \mathcal{V}_a$  tel que  $f|_{V \cap I}$  est  $n-1$  fois dérivable et tel que  $f_{V \cap I}^{(n-1)}$  soit dérivable en  $a$ .

On pose alors  $\left(f^{(n-1)}\right)'(a) = f^{(n)}(a)$ .

On note aussi  $f^{(n)}(a) = D^n f(a) = \frac{d^n f}{dx^n}(a)$ .

**⚠ Attention - Voisinage de  $a$** 

Notons que pour définir  $f'(a)$ , on a besoin d'un voisinage (à minima épontée) de  $a$  pour  $f$ .

De même pour définir  $f^{(n)}(a)$ , il faut un voisinage de  $a$  pour  $f^{(n-1)}$  donc  $f$  dérivable  $n-1$  fois sur plus qu'au seul point  $a$ .

On ne définit donc pas la  $n$ -dérivabilité en un point, mais bien sur un voisinage (à minima épontée).

**Définition - Dérivées successives d'une fonction**

On dit que  $f$  est  $n$  fois dérivable sur  $I$  si  $f$  est  $n$  fois dérivable en tout point de  $I$ .

L'application

$$\begin{cases} I \rightarrow \mathbb{R} \\ x \mapsto f^{(n)}(x) \end{cases}$$

est alors appelée dérivée  $n$ -ième de  $f$  et notée  $f^{(n)}$  ou  $D^n f$ .

**Exercice**

Déterminer, pour  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\sin^{(n)}$ .

**Correction**

$$\text{Par récurrence : } f^{(n)} = \begin{cases} (-1)^k \sin & \text{si } n = 2k \\ (-1)^k \cos & \text{si } n = 2k + 1 \end{cases} = \sin\left(x + \frac{\pi}{2}n\right)$$

**Proposition - Cas d'une combinaison linéaire**

Soient  $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$ . Soient  $f, g : I \rightarrow \mathbb{R}$  deux fonctions  $n$  fois dérivables en  $a \in I$ , alors  $\lambda f + \mu g$  est  $n$  fois dérivable en  $a$  et on a la formule :

$$(\lambda f + \mu g)^{(n)}(a) = \lambda f^{(n)}(a) + \mu g^{(n)}(a)$$

**Démonstration**

Démontrons le résultat par récurrence.

Posons, pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ ,  $\mathcal{P}_n$  : « Si  $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$  et  $f, g : I \rightarrow \mathbb{R}$  deux fonctions  $n$  fois dérivables en  $a \in I$ , alors  $\lambda f + \mu g$  est  $n$  fois dérivable en  $a$  et on a les formules  $(\lambda f + \mu g)^{(n)}(a) = \lambda f^{(n)}(a) + \mu g^{(n)}(a)$  et pour  $k \leq n$ , au voisinage de  $a$  :  $(\lambda f + \mu g)^{(k)} = \lambda f^{(k)} + \mu g^{(k)}$  ».

Le résultat est vraie pour  $n = 1$ . Supposons qu'il soit vrai pour  $n \in \mathbb{N}^*$ .

On considère donc  $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$ . Soient  $f, g : I \rightarrow \mathbb{R}$  deux fonctions  $n + 1$  fois dérivables en  $a \in I$ . Il existe  $V_1, V_2 \in \mathcal{V}_a$  tels que  $f|_{V_1 \cap I}$  et  $g|_{V_2 \cap I}$  soient  $n + 1$  dérivables en  $a$ . On note  $V = V_1 \cap V_2$ , c'est un voisinage de  $a$ .  $\lambda f + \mu g$  est  $n$  fois dérivable sur  $V$  et sur  $V$  :  $(\lambda f + \mu g)^{(n)} = \lambda f^{(n)} + \mu g^{(n)}$ .

Cette dernière fonction est dérivable en  $a$  (combinaison linéaire) et  $(\lambda f + \mu g)^{(n+1)}(a) = \lambda f^{(n+1)}(a) + \mu g^{(n+1)}(a)$ .

□

**Théorème - Théorème de Leibniz**

Soient  $f, g : I \rightarrow \mathbb{R}$  deux fonctions  $n$  fois dérivables en  $a \in I$ , alors  $fg$  est  $n$  fois dérivable en  $a$  et on a la formule :

$$(fg)^{(n)}(a) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)}(a) g^{(n-k)}(a).$$

**Exercice**

Soit  $h : x \mapsto (x^2 + x + 1) \sin 2x$ . Calculer  $h^{(n)}$  pour  $n \in \mathbb{N}$ .

**Correction**

On exploite le théorème de Leibniz.

$$h^{(2h)}(x) = (-1)^h \left( (x^2 + x + 1) 2^{2h} \sin(2x) - 2^h h(2x + 1) (-1)^{h-1} \cos(2x) - h(2h - 1) 2^{h-1} \sin(2x) \right)$$

$$h^{(2h+1)}(x) = (-1)^h \left( (x^2 + x + 1) 2^{2h+1} \cos(2x) + 2^h (2h + 1)(2x + 1) \sin(2x) - h(2h + 1) 2^{h-1} \cos(2x) \right)$$

**Démonstration**

On peut le faire par récurrence par exemple.

On note  $\mathcal{P}_n$  : « si  $f, g : I \rightarrow \mathbb{R}$  deux fonctions  $n$  fois dérivables en  $a \in I$ , alors  $f \times g$  est  $n$  fois

dérivable en  $a$  et :  $(fg)^{(n)}(a) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)}(a) g^{(n-k)}(a)$  ».

— Pour  $n = 0$ , c'est assuré :  $f^{(0)} = f$ ,  $g^{(0)} = 0$ ,  $(f \times g)^{(0)} = fg$  et  $\binom{0}{0} = 1$ .

— Soit  $n \in \mathbb{N}$ . Supposons que  $\mathcal{P}_n$  est vraie.

Soient  $f, g : I \rightarrow \mathbb{R}$  deux fonctions  $n + 1$  fois dérivables en  $a \in I$ .

Donc il existe  $J_1$  et  $J_2$  voisinages de  $a$  tel que  $f$  et  $g$  soient  $n$  fois dérivables sur  $J_1$  et  $J_2$  respectivement. Puis on considère  $J = J_1 \cap J_2$ .

Puis  $f \times g$  est dérivable sur  $J$  et  $(fg)' = f'g + fg'$ .

Par hypothèse,  $f'$  est  $n$  fois dérivable en  $a$ , et  $g$  également.

Donc d'après  $\mathcal{P}_n$ ,  $f'g$  également.

De même,  $f$  est  $n$  fois dérivable en  $a$ , et  $g'$  également.

Donc d'après  $\mathcal{P}_n$ ,  $fg'$  également.

Puis par addition,  $(fg)'$  est  $n$  fois dérivable en  $a$ .

Ainsi  $fg$  est  $n + 1$  fois dérivable en  $a$ .

Il reste à calculer la dérivée  $n + 1$  en  $a$ . D'après  $\mathcal{P}_n$  :

$$\begin{aligned} (fg)^{(n+1)}(a) &= ((fg)')^{(n)}(a) = (f'g + fg')^{(n)}(a) \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (f')^{(k)}(a) g^{(n-k)}(a) + \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)}(a) (g')^{(n-k)}(a) \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k+1)}(a) g^{(n-k)}(a) + \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)}(a) g^{(n-k+1)}(a) \\ &= \binom{n}{n} f^{(n+1)}(a) g^{(0)}(a) + \sum_{h=1}^n \binom{n}{h-1} f^{(h)}(a) g^{(n-h+1)}(a) \\ &\quad + \sum_{h=1}^n \binom{n}{k} f^{(h)}(a) g^{(n-h+1)}(a) + \binom{n}{0} f^{(0)}(a) g^{(n+1)}(a) \\ &= \binom{n+1}{n+1} f^{(n+1)}(a) g^{(0)}(a) + \sum_{h=1}^n \left( \binom{n}{h-1} + \binom{n}{h} \right) f^{(h)}(a) g^{(n-h+1)}(a) + \binom{n+1}{0} f^{(0)}(a) g^{(n+1)}(a) \\ &= \binom{n+1}{n+1} f^{(n+1)}(a) g^{(0)}(a) + \sum_{h=1}^n \binom{n+1}{h} f^{(h)}(a) g^{(n-h+1)}(a) + \binom{n+1}{0} f^{(0)}(a) g^{(n+1)}(a) \\ &= \sum_{h=0}^{n+1} \binom{n+1}{h} f^{(h)}(a) g^{(n-h+1)}(a) \end{aligned}$$

Ainsi  $\mathcal{P}_{n+1}$  est vérifiée.

La récurrence est donc bien établie. □

**Pour aller plus loin - Leibniz vs Newton**

Pourquoi cette formule est-elle si proche de la formule du binôme de Newton ?

Et quelles sont néanmoins les différences ?

**Corollaire - Composition  $n$  fois dérivable**

Soient  $\phi : I \rightarrow \mathbb{R}, f : J \rightarrow \mathbb{R}$  telles que  $\phi(I) \subset J, a \in I, n \in \mathbb{N}^*$ .  
Si  $\phi$  est  $n$  fois dérivable en  $a$  et  $f$  est  $n$  fois dérivable en  $\phi(a)$ ,  
alors  $f \circ \phi$  est  $n$  fois dérivable en  $a$ .

**Pour aller plus loin - La difficulté**

La vraie difficulté qu'il faudra affronter, plus ou moins frontalement, lors de la démonstration. Quelle est l'expression de la dérivée  $n$ -ième d'une composition? Et d'une fonction réciproque?

**Corollaire - Inverse  $n$  fois dérivable**

Soient  $f : I \rightarrow \mathbb{R}, a \in I$  tels que  $f(a) \neq 0$  et  $f$ ,  $n$  fois dérivable en  $a$  ( $n \geq 1$ ).  
Alors  $\frac{1}{f}$  (définie sur un voisinage de  $a$  sur lequel  $f$  ne s'annule pas) est  $n$  fois dérivable en  $a$ .

Pourquoi est-ce bien des corollaires?

**Démonstration**

On raisonne par récurrence sur  $n \in \mathbb{N}$ , avec

$\mathcal{P}_n$  : «  $\forall \phi : I \rightarrow \mathbb{R}, f : J \rightarrow \mathbb{R}$  telles que  $\phi(I) \subset J, a \in I$  et  $\phi$   $n$  fois dérivable en  $a, f$   $n$  fois dérivable en  $\phi(a)$ ,  
 $f \circ \phi$  est  $n$  fois dérivable en  $a$  »

- Pour  $n = 0$ , le résultat est sans intérêt pour ce chapitre (continuité par composition)
- Pour  $n = 1$ , on a déjà montré le résultat.
- Supposons que le résultat soit vraie pour  $n \in \mathbb{N}$ . Soient  $\phi$  est  $n + 1$  fois dérivable en  $a$  et  $f$  est  $n + 1$  fois dérivable en  $\phi(a)$ ,  
 $f \circ \phi$  est dérivable au voisinage  $V_a$  de  $a$  et pour tout  $x \in V_a, (f \circ \phi)'(x) = \phi'(x) \times f'(\phi(x))$ .  
Donc si  $\phi$  est  $n + 1$  fois dérivable en  $a$  et  $f$  est  $n + 1$  fois dérivable en  $\phi(a)$ ,  
alors  $\phi'$  est  $n$  fois dérivable en  $a$  et  $f'$  est  $n$  fois dérivable en  $\phi(a)$ .

On applique la proposition de récurrence à  $\phi'$  et  $f'$ .

Donc d'après la formule de Leibniz,  $(f \circ \phi)' = \phi' \times f' \circ \phi$  est  $n$  fois dérivable en  $a$ .

Ainsi  $f \circ \phi$  est  $n + 1$  fois dérivable en  $a$ . Et  $\mathcal{P}_{n+1}$  est vraie.

□

**Démonstration**

On note  $H : x \mapsto \frac{1}{x}$ .

Par récurrence, on montre facilement que :

$$\forall k \in \mathbb{N} \text{ } H \text{ est dérivable } k \text{ fois en tout } x \in \mathbb{R}^* \text{ et } H^{(k)} : x \mapsto \frac{(-1)^k k!}{x^{k+1}}$$

(à faire, en exercice).

Puis par composition,  $H \circ f$  est dérivable en tout  $a \in \{x \in \mathbb{R} \mid f(x) \neq 0\}$  Par récurrence sur  $n$  pour une fonction  $f$   $n$  fois dérivable en  $a$  :

- vrai pour  $n = 1$
- supposé vrai pour un certain  $n \geq 1$   
au rang  $n + 1$  : on sait que  $\left(\frac{1}{f}\right)' = \frac{-f'}{f^2}$  avec  $f$   $n + 1$  fois dérivable en  $a$ .  
 $-f'$  est donc  $n$  fois dérivable en  $a$ ,  
 $\frac{1}{f^2}$  est  $n$  fois dérivable en  $a$  (en appliquant l'hypothèse de récurrence à la fonction  $f^2$  qui est  $n + 1$  fois, donc  $n$  fois, dérivable en  $a$ )  
donc d'après Leibniz  $\left(\frac{1}{f}\right)' = \frac{-f'}{f^2}$  est  $n$  fois dérivable en  $a$  i.e.  $\frac{1}{f}$  est  $n + 1$  fois dérivable en  $a$ .

□

**Proposition - Réciproque  $n$  fois dérivable**

Soit  $f$  continue, strictement monotone sur  $I$ . Soit  $n \geq 1$ . Si  $f$  est  $n$  fois dérivable sur  $I$  et si  $f'$  ne s'annule pas, alors  $f^{-1}$  est  $n$  fois dérivable sur  $f(I)$ .

**Démonstration**

On a déjà vu que  $f^{-1}$  est une fois dérivable et que  $(f^{-1})' = \frac{1}{f'(f^{-1})}$ .

Alors comme  $f'$  est dérivable  $n - 1$ , et que  $x \mapsto f'(f^{-1}(x))$  ne s'annule pas sur  $I$ ,

alors  $\frac{1}{f'} \circ f^{-1}$  est dérivable  $n - 1$  fois. □



**Remarque - La force du théorème!**

Insistons. Sur la question de l'ensemble de définition/dérivation, il suffit de connaître l'ensemble de définition de  $f$ , il se « propage » aux dérivées successives.

**Définition - Fonctions de classe  $\mathcal{C}^n$** 

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ . On dit que  $f$  est de classe  $\mathcal{C}^n$  (ou que  $f$  est  $n$  fois continûment dérivable) si

- (i)  $f$  est  $n$  fois dérivable sur  $I$
- (ii)  $f^{(n)}$  est continue sur  $I$ .

On dit que  $f$  est de classe  $\mathcal{C}^\infty$  si elle est de classe  $\mathcal{C}^n$  pour tout  $n$ . On note  $\mathcal{C}^n(I, \mathbb{R})$  (resp.  $\mathcal{C}^\infty(I, \mathbb{R})$ ) l'ensemble des applications de classe  $\mathcal{C}^n$  (resp.  $\mathcal{C}^\infty$ ) de  $I$  dans  $\mathbb{R}$ .

**Remarque - Inclusion d'ensembles**

- Si  $f$  est  $n$  fois dérivable sur  $I$  alors  $f$  est de classe  $\mathcal{C}^{n-1}$ .
- On a  $\mathcal{C}^0(I) \supset \mathcal{C}^1(I) \supset \mathcal{C}^2(I) \supset \dots \supset \mathcal{C}^{n-1}(I) \supset \mathcal{C}^n(I) \supset \dots \supset \mathcal{C}^\infty(I)$

Donc  $\bigcap_{i=h}^k \mathcal{C}^i(I) = \mathcal{C}^k(I)$  et  $\bigcup_{i=h}^k \mathcal{C}^i(I) = \mathcal{C}^h(I)$ .

D'après les résultats vus pour la dérivabilité en un point  $a$ , en prenant tout  $a$  de  $I$  :

**Proposition - Opérations sur les fonctions de classe  $\mathcal{C}^n$** 

Combinaison linéaire, produit, inverse, composée de fonctions de classe  $\mathcal{C}^n$ , fonction réciproque de  $f$  de classe  $\mathcal{C}^n$  telle que  $f'$  ne s'annule pas sont de classe  $\mathcal{C}^n$ .

Nous avons précisé cela lors du chapitre 5 :

**Proposition - Fonctions usuelles**

Les fonctions polynomiales, les fonctions  $\exp, \ln, \cos, \sin, \tan, \arctan, \operatorname{sh}, \operatorname{ch}$  sont  $\mathcal{C}^\infty$  sur leurs ensembles de définition.

Les fonctions  $x \mapsto x^\alpha$ ,  $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{N}$  sont  $\mathcal{C}^\infty$  sur  $]0, +\infty[$ .

Les fonctions  $\arcsin, \arccos$  sont  $\mathcal{C}^\infty$  sur  $] -1, 1[$ .

**Exercice**

Montrer que les solutions sur  $\mathbb{R}$  de l'équation différentielle  $(1 + \sin^2 x)y'' + y' + e^{-5x}y = \operatorname{ch} x$  sont des fonctions de classe  $\mathcal{C}^\infty$  sur  $\mathbb{R}$ .

**Correction**

D'abord notons que l'équation peut se mettre sous forme normalisée sur  $\mathbb{R}$  car  $1 + \sin^2 x \geq 1 > 0$ .

On considère  $f$  une solution de  $E$ .

On montre par récurrence (sur  $k \in \mathbb{N}$ ,  $k \geq 2$ ) que  $f$  est de classe  $\mathcal{C}^k$ .

- $f$  est de classe  $\mathcal{C}^1$ .
  - $f$  est de classe  $\mathcal{C}^2$ .
  - si  $f$  est de classe  $\mathcal{C}^n$  et  $\mathcal{C}^{n+1}$ .
- Donc  $f$  et  $f'$  sont de classe  $\mathcal{C}^n$ .

$$\text{Ainsi pour tout } x \in \mathbb{R}, f''(x) = \frac{\operatorname{ch} x - f'(x) - e^{-5x}f(x)}{1 + \sin^2 x}.$$

Et donc  $f''$  est de classe  $\mathcal{C}^n$ , donc  $f$  de classe  $\mathcal{C}^{n+2}$   
 $f$  est de classe  $\mathcal{C}^n$  pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , donc de classe  $\mathcal{C}^\infty$ .

**3. Etude globale des fonctions dérivables****3.1. Théorème de Rolle**

**Proposition - Annulation de la dérivée**

Soient  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  où  $I$  est un intervalle de  $\mathbb{R}$ , et  $c \in I$ ,  $c$  n'étant pas une extrémité de  $I$ .

On suppose que  $f$  est dérivable en  $c$  et admet un maximum local en  $c$ .

Alors  $f'(c) = 0$ . On appelle un tel point, un point critique

**Remarque - Généralisation et vocabulaire**

On observe qu'on a le même résultat pour un minimum local.

**Attention - Il s'agit d'une condition nécessaire, mais pas suffisante**

$f'(c) = 0$  n'est pas une condition suffisante.

Le contre-exemple classique suivant le montre :  $I = \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto x^3$  en 0.

**Attention - La condition d'intérieur**

La proposition est fausse pour  $c$  en une extrémité de  $I$ . Le contre-exemple classique suivant le montre :  $x \mapsto x + 1$  sur  $[-1, 1]$

**Démonstration**

On a donc pour tout  $x < c$ ,  $f(x) \leq f(c)$ , donc  $\frac{f(x) - f(c)}{x - c} \geq 0$ .

et pour tout  $x > c$ ,  $f(x) \leq f(c)$ , donc  $\frac{f(x) - f(c)}{x - c} \leq 0$ .

Or  $f'(c)$  existe donc  $\lim_{x \rightarrow c^-} \frac{f(x) - f(c)}{x - c} = \lim_{x \rightarrow c^+} \frac{f(x) - f(c)}{x - c}$ .

Or la première limite est positive, la seconde négative. Par unicité : elles sont nulles et  $f'(c) = 0$ .

□

**Histoire - Michel Rolle**

Michel Rolle (1652-1719) est un mathématicien français à l'origine de la notation  $\sqrt[n]{x}$

**Théorème - Théorème de Rolle**

Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur  $[a, b]$ , dérivable sur  $]a, b[$ . On suppose que  $f(a) = f(b)$ .

Alors il existe  $c \in ]a, b[$  tel que  $f'(c) = 0$  (point critique).

On va exploiter le théorème de Weierstrass, mais on ne peut pas le faire au bord. Il faut donc commencer par sortir du bord.

**Démonstration**

Ou bien  $f$  est constante, auquel cas pour tout  $c \in ]a, b[$ ,  $f'(c) = 0$ .

Ou bien  $f$  n'est pas constante, il existe donc  $d \in ]a, b[$  tel que  $f(d) \neq f(a)$ .

Si  $f(d) > f(a)$ .

La fonction  $f$  est continue sur  $[a, b]$ ,

d'après le théorème de Weierstrass elle admet un maximum.

Celui-ci est plus grand que  $f(d)$ , donc il ne peut être atteint aux extrémités de  $[a, b]$ .

Il existe donc  $c = \max f$ , avec  $c \neq a, b$ . D'après la proposition précédente :  $f'(c) = 0$ .

Si  $f(d) < f(a)$ .

La fonction  $f$  est continue sur  $[a, b]$ ,

d'après le théorème de Weierstrass elle admet un minimum.

Celui-ci est plus petit que  $f(d)$ , donc il ne peut être atteint aux extrémités de  $[a, b]$ .

Il existe donc  $c = \min f$ , avec  $c \neq a, b$ . D'après la proposition précédente :  $f'(c) = 0$ .

□

La même démonstration s'adapte tout à fait, au cas où  $b = \infty$ , mais dans ce cas, il faut prendre un  $B$  tel que  $\forall x > B$ ,  $|f(x) - f(a)| < |f(d) - f(a)|$  :

**Proposition - Généralisation du théorème de Rolle**

Soit  $f : [a, +\infty[ \rightarrow \mathbb{R}$ , continue sur  $[a, +\infty[$ , dérivable sur  $]a, +\infty[$  telle que  $f(a) = \lim_{x \rightarrow +\infty} f(x)$ .

Alors il existe  $c \in ]a, +\infty[$  tel que  $f'(c) = 0$ .

**Exercice**

Faire la démonstration

**Correction**Ou bien  $f$  est constante, auquel cas pour tout  $c \in ]a, +\infty[$ ,  $f'(c) = 0$ .Ou bien  $f$  n'est pas constante, il existe donc  $d \in ]a, b[$  tel que  $f(d) \neq f(a)$ .Si  $f(d) > f(a)$ .Comme  $\lim_{x \rightarrow +\infty} f = f(a)$ , il existe  $D$  tel que  $\forall x \in [D, +\infty[$ ,  $|f(x) - f(a)| < \varepsilon := \frac{f(d) - f(a)}{2}$ .La fonction  $f$  est continue sur  $[a, D]$ ,

d'après le théorème de Weierstrass elle admet un maximum.

Celui-ci est plus grand que  $f(d)$ , donc il ne peut être atteint aux extrémités en  $a$  ou  $D$ .Il existe donc  $c = \max f$ , avec  $c \neq a, D$ . D'après la proposition précédente :  $f'(c) = 0$ .Si  $f(d) < f(a)$ .Comme  $\lim_{x \rightarrow +\infty} f = f(a)$ , il existe  $D$  tel que  $\forall x \in [D, +\infty[$ ,  $|f(x) - f(a)| < \varepsilon := \frac{f(a) - f(d)}{2}$ .La fonction  $f$  est continue sur  $[a, D]$ ,

d'après le théorème de Weierstrass elle admet un minimum.

Celui-ci est plus petit que  $f(d)$ , donc il ne peut être atteint aux extrémités en  $a$  ou  $D$ .Il existe donc  $c = \min f$ , avec  $c \neq a, b$ . D'après la proposition précédente :  $f'(c) = 0$ .**Savoir faire - Les racines imbriquées**

Bien souvent on applique le théorème de Rolle avec  $f$  continue sur  $[a, b]$ , dérivable sur  $]a, b[$ ,  $f(a) = f(b) = 0$ , on obtient alors la version suivante :

Entre deux zéros de  $f$  il y a un zéro de  $f'$ .

**Exercice**

Montrer la formule de Taylor-Lagrange :

Si  $f \in \mathcal{C}^n([a, b])$  et  $n+1$  fois dérivable, il existe  $c \in ]a, b[$  telle que

$$f(b) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(a)}{k!} (b-a)^k + \frac{f^{(n+1)}(c)}{(n+1)!} (b-a)^{n+1}$$

**Correction**On considère  $\varphi : t \mapsto f(b) - \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(t)}{k!} (b-t)^k - \frac{M}{(n+1)!} (b-t)^{n+1}$  de tel sorte que  $\varphi(a) = 0$ .Cela est possible, il suffit de prendre  $M = \frac{(n+1)!}{(b-a)^{n+1}} \left( f(b) - \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(a)}{k!} (b-a)^k \right)$ .Notons que l'on a également  $\varphi(b) = 0$ , on applique le théorème de Rolle :

$$\exists c \in ]a, b[ \text{ tel que } \varphi'(c) = 0$$

Or

$$\varphi'(t) = -f'(t) - \sum_{k=1}^n \left( \frac{f^{(k+1)}(t)}{k!} (b-t)^k - \frac{f^{(k)}(t)}{(k-1)!} (b-t)^{k-1} \right) + \frac{M}{n!} (b-t)^n$$

Il apparaît un télescopage :

$$\varphi'(t) = \frac{1}{n!} (M - f^{(n+1)}(t)) (b-t)^n$$

On a donc  $f^{(n+1)}(c) = M$ . La formule de Taylor-Lagrange est montréeOn prend  $x = b$ , il existe  $c \in [a, x]$  (le résultat reste vrai si  $a > b$ ) tel que  $M = f^{(n+1)}(c)$  Avec

$$\varepsilon : x \mapsto \frac{f^{(n+1)}(c)}{n+1} (x-a)$$

**Savoir faire - Quelle fonction  $\varphi$  choisir pour bien appliquer le théorème de Rolle ?**

De manière générale, on prend  $\varphi = f - P$ , où  $P$  est un polynôme bien choisi.

Mais il y a deux types de questions :

- Ou bien le point  $c$  à trouver est associé à une série de dérivées de  $f$ , en un même point.

C'est le cas ici pour la formule de Taylor :  $f^{(k)}(a)$ .

On considère alors  $P = \sum_{k=0}^d \frac{f^{(k)}(t)}{k!} (t-a)^k$  ( $\alpha$  bien choisi).

(C'est la base polynomiale de l'interpolation de Taylor, en fonction des dérivées). Au besoin on ajoute une constante multiplicative

**Pour aller plus loin - Formules de Taylor**

Les formules de Taylor (sous toutes leurs formes) seront essentielles pour déterminer les développements limités des fonctions usuelles, lors du prochain chapitre... et en cours de physique

- pour amorcer le théorème de Rolle (deux racines).
- Ou bien le point  $c$  à trouver est associé à une série de valeurs de  $f$ , en des points distincts :  $x_1, \dots, x_n$ .

On considère alors  $P = \sum_{k=0}^d f(x_k) \prod_{i \neq k} \frac{t - x_i}{x_k - x_i}$ .

(C'est la base polynomiale de l'interpolation de Lagrange)  
On annule et on dérive. On peut avoir à appliquer plusieurs fois le théorème de Rolle.

3.2. Egalité des accroissements finis

Enoncé

**Théorème - Théorème (ou formule, ou égalité) des accroissements finis (A.F.)**  
Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur  $[a, b]$ , dérivable sur  $]a, b[$ . Alors il existe  $c \in ]a, b[$  tel que

$$f(b) - f(a) = (b - a)f'(c).$$

Il s'agit du cas  $n = 0$  pour la formule de Taylor-Lagrange vue plus haut.

**Remarque - Graphiquement**  
Il existe au moins un point de la courbe  $\mathcal{C}_f$  d'abscisse dans  $]a, b[$  en lequel la tangente à la courbe est parallèle à la droite  $(AB)$  où  $A(a, f(a))$  et  $B(b, f(b))$ .

**Démonstration**  
Considérons  $\varphi : t \mapsto (b - a)f(t) - (f(b) - f(a))t$ .  
Alors  $\varphi(a) = (b - a)f(a) - (f(b) - f(a))a = bf(a) - af(b)$  et  $\varphi(b) = (b - a)f(b) - (f(b) - f(a))b = bf(a) - af(b) = \varphi(a)$ .  
Puis  $\varphi$  est dérivable (addition de fonction dérivable). On peut lui appliquer le théorème de Rolle. Ainsi, il existe  $c$  tel que  $0 = \varphi'(c) = (b - a)f'(c) - (f(b) - f(a))$ .  $\square$

Application aux variations d'une fonction

**Théorème - CNS de Variations de  $f$**   
 $I$  désigne un intervalle. Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur  $I$ , dérivable sur  $\overset{\circ}{I}$  ( $I$  privé de ses éventuelles bornes). Alors

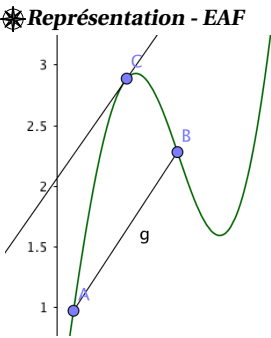
- $f$  est constante sur  $I$  si et seulement si  $\forall x \in \overset{\circ}{I}, f'(x) = 0$ ,
- $f$  est croissante sur  $I$  si et seulement si  $\forall x \in \overset{\circ}{I}, f'(x) \geq 0$ ,
- $f$  est décroissante sur  $I$  si et seulement si  $\forall x \in \overset{\circ}{I}, f'(x) \leq 0$ .

**Démonstration**  
Supposons que  $f$  est croissante sur  $I$ , alors pour tout  $x \in \overset{\circ}{I}$ , il existe  $\epsilon > 0$  tel que  $[x - \epsilon, x + \epsilon] \subset I$ .  
et  $\forall y \in [x - \epsilon, x + \epsilon], f(y) \leq f(x)$  ssi  $y \leq x$ .  
Donc  $f'(x) = \lim_{y \rightarrow x} \frac{f(y) - f(x)}{y - x} \geq 0$  (elle existe bien par hypothèse).  
Supposons que  $\forall x \in \overset{\circ}{I}, f'(x) \geq 0$ .  
Soit  $a \leq b \in I$ . D'après l' EAF, il existe  $c$  tel que  $f(b) - f(a) = f'(c)(b - a)$ .  
Or  $f'(c) \geq 0$  et  $b - a \geq 0$ , donc  $f(b) - f(a) \geq 0$ .  
Par conséquent  $f$  est croissante sur  $I$ .  
Raisonnement comparable pour  $f$  est décroissante sur  $I$  si et seulement si  $\forall x \in \overset{\circ}{I}, f'(x) \leq 0$ .  
Enfin, on a

$$f \text{ constante} \Leftrightarrow f \text{ croissante et décroissante} \Leftrightarrow \forall x \in \overset{\circ}{I}, f'(x) \geq 0 \text{ et } f'(x) \leq 0 \Leftrightarrow f'(x) = 0$$

$\square$

Dans le cas de la seconde implication, avec que des inégalités strictes :



**Pour aller plus loin - Condition encore plus large de stricte monotonie**  
Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur  $I$ , dérivable sur  $\overset{\circ}{I}$ .  
Si  $f'$  est de signe constant et ne s'annule qu'en des points isolés, alors  $f$  est strictement monotone sur  $I$ .  
Avec la définition :  
Un point d'annulation  $x_0$  de  $f'$  est dit isolé s'il existe un intervalle de la forme  $]x_0 - \epsilon, x_0 + \epsilon[$ , avec  $\epsilon > 0$ , ne contenant aucun autre point d'annulation de  $f'$  que  $x_0$ .

**Proposition - Stricte monotonie (C.S)**

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur  $I$ , dérivable sur  $\overset{\circ}{I}$ , alors

$$\forall x \in \overset{\circ}{I}, f'(x) > 0 \Rightarrow f \text{ est strictement croissante sur } I.$$

**⚠ Attention - La réciproque est fautive**

⚡  $f : x \mapsto x^3$  est strictement croissante sur  $] -1, 1[$ .

⚡ Et pourtant  $f'(0) = 0$ , avec  $0 \in ] -1, 1[$

**Exercice**

En appliquant le théorème énoncé dans la marge, montrer que si  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  est continue sur  $I$ , dérivable sur  $\overset{\circ}{I}$  et si  $f'$  est de signe constant et ne s'annule qu'en un nombre fini de points, alors  $f$  est strictement monotone sur  $I$ .

**Correction**

Si  $f$  s'annule en un nombre fini  $n$  de points, on peut noter ces points  $(x_i)_{i \in \mathbb{N}_n}$  avec  $x_i < x_{i+1}$ .

Alors pour tout  $i \in \mathbb{N}_n$ , avec  $\varepsilon_i = \frac{1}{2} \min(x_{i+1} - x_i, x_i - x_{i-1})$ , on a  $]x_i - \varepsilon, x_i + \varepsilon[$  qui ne contient aucun autre point d'annulation que  $x_i$ .

**3.3. Inégalité des accroissements finis****Théorème - Inégalités des accroissements finis**

Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ , continue sur  $[a, b]$ , dérivable sur  $]a, b[$ .

Si  $\forall x \in ]a, b[, m \leq f'(x) \leq M$  alors

$$m(b-a) \leq f(b) - f(a) \leq M(b-a).$$

Il en découle le corollaire suivant ainsi que la définition des fonctions lipschitziennes :

**Corollaire -  $f$  bornée et fonction lipschitzienne**

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  dérivable sur l'intervalle  $I$ . S'il existe  $K \geq 0$  tel que  $\forall x \in I, |f'(x)| \leq K$  alors  $f$  est  **$K$ -lipschitzienne sur  $I$**  c'est-à-dire que

$$\forall (x_1, x_2) \in I^2, |f(x_2) - f(x_1)| \leq K|x_2 - x_1|.$$

**Remarque - Réciproque du corollaire**

Réciproquement, si  $f$  est dérivable sur  $I$  et  $K$ -lipschitzienne sur  $I$ , alors nécessairement  $|f'| \leq K$ .

**🔧 Savoir faire - Contrôler  $f'$  pour contrôler  $f$** 

Si l'on cherche à maîtriser  $f$ , alors il suffit de maîtriser  $f'$  et d'intégrer la relation.

Le contrôle réciproque ne marche pas (ce n'est pas parce qu'on connaît  $f$  qu'on connaît  $f'$ ).

On a déjà vu ce résultat dans le cours sur les primitives et dans le cours sur les équations différentielles

**Exercice**

Démontrer l'affirmation faite dans cette remarque

**Correction**

Soit  $x \in I$ . Alors  $\forall t \in I, t \neq x, \left| \frac{f(x) - f(t)}{x - t} \right| \leq K$  car  $f$  est  $K$ -lipschitzienne. Comme  $f$  est supposée dérivable sur  $I$ , on peut passer à la limite quand  $t \rightarrow x$  et on trouve  $|f'(x)| \leq K$ .

**✳ Représentation - Interprétation graphique**

Si  $I$  est un intervalle tel que  $\forall x \in I, m \leq f'(x) \leq M$  et  $a \in I$ , alors la courbe représentative de  $f$  se trouve entre les droites d'équations  $y = f(a) + m(x - a)$  et  $y = f(a) + M(x - a)$ .

**Démonstration**

La démonstration de l'IAF découle directement de l'égalité des accroissements finis.

Il existe  $c \in ]a, b[$  tel que  $f'(c)(b-a) = f(b) - f(a)$ .

Or  $m \leq f'(c) \leq M \dots \square$

**Remarque - Interprétation autoroutière**

Une voiture qui roule sur autoroute entre 100 et 130 km/h (conducteur non débutant!), parcourt en une demi-heure une distance comprise entre 50 et 65 km, en une heure une distance comprise entre 100 et 130 km...au delà de deux heures, elle s'arrête (prévention routière!)

**Exercice**

Une fonction à dérivée bornée est uniformément continue

**Correction**

On applique l'IAF. Et on a même mieux :  $f$  est  $K$ -lipschitzienne donc uniformément continue.

**Savoir faire - Application à l'étude des suites  $u_{n+1} = f(u_n)$** 

Cette méthode s'applique à toute suite  $(u_n)$  définie par  $u_0 \in I$ ,  $u_{n+1} = f(u_n)$  telle que

- $I$  est un intervalle fermé stable par  $f$
- $f$  est dérivable et il existe  $k \in ]0, 1[$  tel que  $\forall x \in I, |f'(x)| \leq k$
- il existe  $\ell \in I$  tel que  $f(\ell) = \ell$

Dans ce cas, pour tout  $n > 0$ ,

$$|u_n - \ell| \leq k|u_{n-1} - \ell| \leq k^n|u_0 - \ell|$$

(par récurrence géométrique). Et donc, par le théorème d'encadrement :  
 $(u_n) \rightarrow \ell$

**Exercice**

On considère la suite définie par  $u_0 \geq 0$  et  $\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = \sqrt{2+u_n}$ . Donner une majoration de  $|u_{n+1} - 2|$  en fonction de  $|u_n - 2|$  puis une majoration de  $|u_n - 2|$  en fonction de  $|u_0 - 2|$  et  $n$ . En déduire que  $(u_n)$  est convergente.

**Correction**

Ici on note  $f : x \mapsto \sqrt{2+x}$ , on a donc pour tout  $n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = f(u_n)$

On remarque que si  $\ell$  est point fixe de  $f$ , alors  $\ell = \sqrt{2+\ell}$ , donc  $\ell^2 = 2 + \ell$ , ie  $\ell = 2$  ou  $\ell = -1$ .

C'est pourquoi on étudie  $u_{n+1} - 2$  :

$$|u_{n+1} - 2| = |f(u_n) - f(2)| \leq K|u_n - 2| \leq K^{n+1}|u_0 - 2|$$

où  $K$  est obtenu par l'inégalité des accroissements finis...

$$\text{Ici } |f'(x)| = \left| \frac{1}{2\sqrt{2+x}} \right| \leq \frac{1}{2\sqrt{2}} = K \quad (x > 0).$$

Enfin, comme  $K < 1$ ,  $\lim(K^{n+1}|u_0 - 2|) = 0$  et donc par encadrement :  $(u_n) \rightarrow 2$

**Exercice**

Etudier la suite définie par  $u_0 \in \mathbb{R}$  et  $\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = 2 + \frac{1}{2} \sin u_n$ .

**Correction**

Même chose avec  $g : x \mapsto 2 + \frac{1}{2} \sin x$ .

$g$  est dérivable sur  $\mathbb{R}$ ,  $g'(x) = \frac{1}{2} \cos x$  donc  $|g'(x)| \leq \frac{1}{2}$ .

$\ell$ , point fixe de  $g$  :  $g(\ell) = \ell \iff \varphi(\ell) = 0$  avec  $\varphi : x \mapsto g(x) - x$  Or  $\varphi(0) = 2 > 0$ ,  $\varphi(\pi) = 2 - \pi < 0$  et  $\varphi'(x) = g'(x) - 1 \leq -\frac{1}{2} < 0$ .

Donc  $\varphi$  est strictement décroissante sur  $\mathbb{R}$ , avec le TVI, elle admet une unique racine comprise entre 0 et  $\pi$ .

On a ensuite, pour  $n > 0$ ,

$$|u_n - \ell| = |f(u_{n-1}) - f(\ell)| \leq \frac{1}{2}|u_{n-1} - \ell| \leq \frac{1}{2^n}|u_0 - \ell|$$

Donc  $(u_n)$  converge vers  $\ell$ , unique solution du problème  $x = 2 + \frac{1}{2} \sin x$  (elle est comprise entre 0 et  $\pi$ )

**3.4. Prolongement dérivable ou limite de la dérivée**

**Théorème - Limite de la dérivée**

Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur  $[a, b]$ , dérivable sur  $]a, b[$ .

On suppose que  $f'$  admet une limite finie  $\ell$  en  $a$ .

Alors  $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x) - f(a)}{x - a} = \ell$ , c'est-à-dire que  $f$  est dérivable en  $a$  et  $f'$  est continue en  $a$  ( $f'(a) = \ell$ ).

**Corollaire - Limite de la dérivée (au coeur de l'intervalle)**

Si  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  est continue sur  $I$ , dérivable sur les deux intervalles constituant  $I \setminus \{a\}$  et si  $f'$  admet une limite  $\ell$  en  $a$ , alors  $f$  est dérivable en  $a$  et  $f'$  est continue en  $a$  ( $f'(a) = \ell$ ).

**Démonstration**

Soit  $x > a$ . D'après l'égalité des accroissements finis :

$$\exists c_x \in ]a, x[ \quad f(x) - f(a) = f'(c_x)(x - a) \implies \frac{f(x) - f(a)}{x - a} = f'(c_x)$$

On sait que  $f'$  admet une limite finie  $\ell$  en  $a$ .

Soit  $\epsilon > 0$ , il existe  $\eta > 0$  tel que  $\forall x \in ]a, a + \eta[$ ,  $|f'(x) - \ell| < \epsilon$ .

On a donc pour tout  $x \in ]a, a + \eta[$ ,  $c_x \in ]a, x[ \subset ]a, a + \eta[$ , donc  $|f'(c_x) - \ell| = \left| \frac{f(x) - f(a)}{x - a} - \ell \right| < \epsilon$ .

C'est exactement la définition du fait que  $f$  est dérivable en  $a$  et  $f'(a) = \ell$ .

Evidemment, on a alors également  $f'(a) = \ell = \lim_{x \rightarrow a} f'(x)$ , donc  $f'$  continue en  $a$ .

Pour le corollaire, on se place sur  $[c, a[$  et sur  $]a, b]$ , puis on prolonge chacun des intervalles.

Et enfin on les recolle.  $\square$

**Proposition - Limite de la dérivée infinie**

Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ , continue sur  $[a, b]$ , dérivable sur  $]a, b[$ . On suppose que  $\lim_{x \rightarrow a} f'(x) = +\infty$  (resp.  $-\infty$ ).

Alors  $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x) - f(a)}{x - a} = +\infty$  (resp.  $-\infty$ ), c'est-à-dire que  $f$  n'est pas dérivable en  $a$  mais que  $\mathcal{C}_f$  admet une demi-tangente verticale en  $a$ .

**Démonstration**

On adapte la démonstration précédente à ce cas : Soit  $x > a$ . D'après l'égalité des accroissements finis :

$$\exists c_x \in ]a, x[ \quad f(x) - f(a) = f'(c_x)(x - a) \implies \frac{f(x) - f(a)}{x - a} = f'(c_x)$$

On sait que  $f'$  admet une limite infinie en  $a$ .

Soit  $A > 0$ , il existe  $\eta > 0$  tel que  $\forall x \in ]a, a + \eta[$ ,  $f'(x) > A$ .

On a donc pour tout  $x \in ]a, a + \eta[$ ,  $c_x \in ]a, x[ \subset ]a, a + \eta[$ , donc  $f'(c_x) = \frac{f(x) - f(a)}{x - a} > A$ .

C'est exactement la définition du fait que  $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x) - f(a)}{x - a} = +\infty$ .

$\square$

Le théorème suivant est en fait un corollaire du premier théorème avec l'hypothèse supplémentaire que  $f'$  est continue sur  $I \setminus \{a\}$ .

**Théorème - Théorème de classe  $\mathcal{C}^1$  par prolongement**

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur  $I$ , de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $I \setminus \{a\}$ . On suppose que  $f'$  admet une limite finie  $\ell$  en  $a$ . Alors  $f$  est de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $I$  et  $f'(a) = \ell$ .

**Remarque - Force du théorème**

Ce théorème remplace les **deux** calculs (a priori) de :

- $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)-f(a)}{x-a}$  (pour la dérivabilité en  $a$  ou existence de  $f'(a)$ )
- et  $\lim_{x \rightarrow a} f'(x)$  (pour la continuité en  $a$  de  $x \mapsto f'(x)$ )

par uniquement celui de  $\lim_{x \rightarrow a} f'(x)$ .

**Exemple - Applications**

Ce théorème s'applique fréquemment dans les deux situations suivantes :

- Lorsque  $f$  n'est pas définie en un point, mais peut se prolonger (dans un premier temps).  
Il faut voir alors si ce prolongement de  $f$  a pour conséquence un prolongement de  $f'$  (dans un second temps).  
Voir exercice plus bas.
- Dans le cadre de recollement d'équations différentielles en un point frontière (où l'équation n'est pas normalisée), on a besoin de voir les prolongements par continuité de classe  $\mathcal{C}^1 \dots$

Avec ce théorème, la méthode sera souvent plus facile

On généralise par récurrence aux fonctions de classe  $\mathcal{C}^k$

**Théorème - Théorème de classe  $\mathcal{C}^k$  par prolongement**

Soit  $f : I \setminus \{a\} \rightarrow \mathbb{R}$  de classe  $\mathcal{C}^k$  sur  $I \setminus \{a\}$ . On suppose que pour tout  $i \in \{0, 1, \dots, k\}$   $f^{(i)}$  admet une limite finie  $\ell_i$  en  $a$ . Alors  $f$  admet un prolongement de classe  $\mathcal{C}^k$  sur  $I$  et pour tout  $i \in \{0, 1, \dots, k\}$   $f^{(i)}(a) = \ell_i$ .

**Exemple - Fonction  $f : x \mapsto \begin{cases} e^{-1/x} & \text{si } x > 0 \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$**

Par composition,  $f|_{]0, +\infty[}$  et  $f|_{\mathbb{R}_-}$  sont de classe  $\mathcal{C}^\infty$ .

Par récurrence, on montre que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , il existe  $P_n$ , polynôme de degré  $2n$  tel que pour tout  $x > 0$ ,

$$f^{(n)}(x) = P_n\left(\frac{1}{x}\right)e^{-1/x} \xrightarrow{x \rightarrow 0^+} 0$$

Donc  $f$  est de classe  $\mathcal{C}^\infty$  sur  $\mathbb{R}$  entier.

Exercice

Soit

$$f : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R} \\ x \mapsto \begin{cases} x^2 \sin \frac{1}{x} & \text{si } x \neq 0 \\ 0 & \text{si } x = 0 \end{cases}$$

1. Montrer que  $f$  est continue sur  $[0, 1]$ .
2.  $f'$  a-t-elle une limite en 0 ?
3.  $f$  est-elle dérivable sur  $]0, 1[$  ? de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $[0, 1]$  ?
4. Que peut-on en conclure pour les théorèmes précédents ?

Correction

1. Pour tout  $x \neq 0$ ,  $|\sin(\frac{1}{x})| \leq 1$ , donc  $|f(x)| \leq x^2$ .  
Par encadrement,  $f$  admet une limite en 0 égale à  $f(0)$ , donc  $f$  est continue en 0.  
Elle est par ailleurs (composition et produit) continue sur  $]0, 1[$ .
2.  $f$  est dérivable sur  $]0, 1[$  et pour  $x \neq 0$ ,  $f'(x) = 2x \sin \frac{1}{x} - \cos \frac{1}{x}$ .  
Cette fonction n'admet pas de limite en 0.  
En effet, on a pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $f(\frac{1}{n\pi}) = -1$  et  $f(\frac{1}{n\pi + \pi/2}) = \frac{2}{n\pi + \pi/2} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$ .
3. On démontre que  $f$  est dérivable sur  $]0, 1[$  (comme pour la continuité).  
Enfin

$$\left| \frac{f(x) - f(0)}{x - 0} \right| = \left| x \sin \frac{1}{x} \right| \leq |x|$$

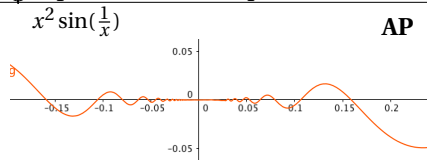
Et donc par encadrement,  $f$  est dérivable en 0 et  $f'(0) = 0$ .  $f'$  ne peut pas être continue en 0, donc  $f$  n'est pas de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $[0, 1]$

4. Cela nous montre qu'il n'y a pas d'équivalence entre le limite de la fonction dérivée et la dérivé en un point, mais bien uniquement une implication. Cela prouve aussi qu'« être de classe  $\mathcal{C}^1$  » est plus que d'« être dérivable ».

**Pour aller plus loin - Calcul**

Par récurrence :  $P_0 = 1$  et  $P_{n+1}(u) = -u^2(P_n(u) + P'_n(u))$

**Représentation - Representation de  $x \mapsto x^2 \sin(\frac{1}{x})$**





**✂ Savoir faire - Exploiter le théorème de la limite de la dérivée**

Ici, il est surtout important de montrer au correcteur que l'on écrit pas n'importe quoi.

- Par exemple, ce n'est pas la dérivée qui est prolongée.
- Savoir si une fonction est dérivable en un point, ne consiste pas a priori, à savoir si la dérivée admet une limite en ce point.

Cette dernière observation ( $\lim_{x_0} f'$ ) s'étudie comme conséquence d'un super théorème!

Pour être assuré que le correcteur a bien compris qu'on exploite ce théorème, on rappelle avec insistance les hypothèses à vérifier pour appliquer le théorème (continuité de  $f \dots$ ).

On peut donner deux noms l'un pour calculer  $f'(x_0)$  comme limite du taux de variation et l'autre pour le calcul de la limite de  $f'$ .

Si on doit le démontrer pour les dérivées de tous les ordres, on fait une récurrence, avec un contrôle pour s'assurer le passage à la limite.

**Exercice**

Pour  $x \neq 0$ , on pose  $f(x) = \frac{\sin x^2}{x}$ . Montrer que  $f$  se prolonge sur  $\mathbb{R}$  en une fonction de classe  $\mathcal{C}^1$ .

**Correction**

On sait que pour tout  $y \in \mathbb{R}$ ,  $|\sin(y)| \leq |y|$ , donc  $|f(x)| \leq \left| \frac{x^2}{x} \right| = |x|$ .

Par le théorème d'encadrement :  $\lim_0 f = 0$ .

On peut donc prolonger  $f$  en posant  $f(0) = 0$ .

$f$  est de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $\mathbb{R}^*$  et pour tout  $x \neq 0$ ,  $f'(x) = \frac{2x^2 \cos(x^2) - \sin(x^2)}{x^2} = \cos(x^2) - \frac{\sin(x^2)}{x^2}$ .

Par addition (et en exploitant  $\lim_y \frac{\sin(y)}{y} = 1$ ), on  $\lim_0 f' = 1 - 1 = 0$ .

Donc le prolongement de  $f$  donne une fonction de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $\mathbb{R}$ .

**3.5. Prolongement de la règle de l'Hospital****○ Analyse - Cas  $\frac{f'(a)}{g'(a)}$  indéterminé**

On a vu en début d'année : si  $f(x) - f(a) = (x - a)(f'(a) + \epsilon_1(x))$  et  $g(x) - g(a) = (x - a)(g'(a) + \epsilon_2(x))$ , avec  $\epsilon_1$  et  $\epsilon_2$  continue et nulle en 0,

alors si  $\frac{f'(a)}{g'(a)}$  n'est pas indéterminée :

$$\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x) - f(a)}{g(x) - g(a)} = \lim_{x \rightarrow a} \frac{f'(a) + \epsilon_1(x)}{g'(a) + \epsilon_2(x)} = \frac{f'(a)}{g'(a)}$$

Mais que se passe-t-il si  $\frac{f'(a)}{g'(a)}$  est indéterminée?

**Proposition - Prolongement de la règle de l'Hospital**

Soit  $a \in I$ ,  $f$  et  $g$  dérivable sur  $I \setminus \{a\}$ .

Si  $\frac{f'}{g'}$  admet dans  $\overline{\mathbb{R}}$  une limite en  $a$  et  $g' \neq 0$  sur un voisinage épointé de  $a$ .

Alors  $x \mapsto \frac{f(x) - f(a)}{g(x) - g(a)}$  admet une limite en  $a$  égale à  $\lim_a \frac{f'}{g'}$ .

**Démonstration**

Soit  $x \in I \setminus \{a\}$ .

Considérons  $h : t \mapsto f(t)(g(x) - g(a)) - g(t)(f(x) - f(a))$ .

alors  $h$  est dérivable sur  $I \setminus \{a\}$ , de dérivée  $h'(t) = f'(t)(g(x) - g(a)) - g'(t)(f(x) - f(a))$ .

Puis  $h(a) = h(x) = f(a)g(x) - g(a)f(x)$ . D'après le théorème de Rolle :

il existe  $c_x \in ]a, x[$  (ou  $]x, a[$ ) tel que  $h'(c_x) = 0$  i.e.  $f'(c_x)(g(x) - g(a)) = g'(c_x)(f(x) - f(a))$

Ainsi pour tout  $x \in I \setminus \{a\}$ , proche de  $a$ , il existe  $c_x$  tel que  $\frac{f(x) - f(a)}{g(x) - g(a)} = \frac{f'(c_x)}{g'(c_x)} \xrightarrow{x \rightarrow a} \lim_a \frac{f'}{g'}$ .  $\square$

Un petit d'exercice d'application qui donne un savoir-faire et reprend un résultat du DM2.

Exercice

$$\text{Calculer } \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x - x + \frac{1}{6}x^3}{x^4}$$

Correction

On note  $f : x \mapsto \sin x - x + \frac{1}{6}x^3$  et  $g : x \mapsto x^4$ .

Ces fonctions sont dérivables 4 fois sur  $\mathbb{R}$  et pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,

$$f^{(1)}(x) = \cos x - 1 + \frac{1}{2}x^2, f^{(2)}(x) = -\sin x + x, f^{(3)}(x) = -\cos x + 1, f^{(4)}(x) = \sin x$$

$$g^{(1)}(x) = 4x^3, g^{(2)}(x) = 12x^2, g^{(3)}(x) = 24x, g^{(4)}(x) = 24$$

On remonte les indéterminations.

Comme  $\frac{f^{(4)}(x)}{g^{(4)}(x)} \rightarrow 0$ , alors  $\frac{f^{(3)}(x)}{g^{(3)}(x)} \rightarrow 0$  puis  $\frac{f^{(2)}(x)}{g^{(2)}(x)} \rightarrow 0$ , et  $\frac{f^{(1)}(x)}{g^{(1)}(x)} \rightarrow 0$  et enfin  $\frac{f(x)}{g(x)} \rightarrow 0$ .

## 4. Généralisation aux fonctions à valeurs complexes

$I$  désigne un intervalle de  $\mathbb{R}$  non réduit à un point.

### 4.1. Définitions

#### Définition - Taux de variations ou parties réelle et imaginaire

Soit  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{C})$ ,  $a \in I$ . On définit la fonction  $\tau_a$  sur  $I \setminus \{a\}$  par

$$\tau_a(x) = \frac{f(x) - f(a)}{x - a}.$$

Il y a équivalence entre les deux propriétés suivantes :

$\tau_a$  possède une limite en  $a$  (limite dans  $\mathbb{C}$ ).

$\text{Re } f$  et  $\text{Im } f$  (fonctions à valeurs réelles) sont dérivables en  $a$ .

On dit alors que  $f$  est dérivable en  $a$ . On note  $f'(a) = Df(a) = \frac{df}{dx}(a)$  cette limite.

On a  $f'(a) = (\text{Re } f)'(a) + i(\text{Im } f)'(a)$ .



#### Remarque - Démonstration ?

Il faudrait démontrer l'équivalence entre les deux propriétés.

Cela découle simplement de

$$\tau_a(x) = \frac{\text{Re } f(x) - \text{Re } f(a)}{x - a} + i \frac{\text{Im } f(x) - \text{Im } f(a)}{x - a}$$

Puis on prend les limites

#### Proposition - Dérivabilité $\Rightarrow$ Continuité (en un point)

Si  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{C})$  est dérivable en  $a$ , alors elle est continue en  $a$ .

#### Démonstration

Même démonstration que pour le cas réelle : pour être dérivable, il faut que le numérateur s'annule.  $\square$

#### Proposition - Dérivabilité $\Rightarrow$ Continuité (sur un intervalle)

$f$  est dite dérivable sur  $I$  si elle est dérivable en tout point de  $I$ . Dans ce cas elle est continue sur  $I$ .

**Définition - Dérivations successives**

On définit les dérivées successives de la même manière que pour les fonctions à valeurs dans  $\mathbb{R}$ .

On dit qu'une fonction est de classe  $\mathcal{C}^n$  sur  $I$  si elle est  $n$  fois dérivable sur  $I$  et si sa dérivée  $n$ -ième est continue sur  $I$ .

On dit qu'elle est de classe  $\mathcal{C}^\infty$  si elle est de classe  $\mathcal{C}^n$  pour tout  $n$  (soit si elle est dérivable à n'importe quel ordre).

On note  $\mathcal{C}^n(I, \mathbb{C})$  (resp.  $\mathcal{C}^\infty(I, \mathbb{C})$ ) l'ensemble des fonctions de classe  $\mathcal{C}^n$  (resp.  $\mathcal{C}^\infty$ ) sur  $I$ .

**4.2. Opérations**

Les propositions qui suivent se démontrent aisément en prenant les parties réelles et imaginaires de chaque fonction et en appliquant alors les résultats pour les fonctions à valeurs réelles...

**Proposition - Stabilité**

Soient  $f, g \in \mathcal{F}(I, \mathbb{C})$  dérivables en  $a$  et  $(\lambda, \mu) \in \mathbb{C}^2$  alors

- $\lambda f + \mu g, fg, \frac{f}{g}$  (si  $g$  ne s'annule pas en  $a$ ) sont dérivables en  $a$ , les formules donnant les dérivées étant les mêmes que pour les fonctions à valeurs dans  $\mathbb{R}$ .

- Si  $\phi \in \mathcal{F}(J, \mathbb{R})$  dérivable en  $f(a)$  et  $f(I) \subset J$ , alors  $\phi \circ f$  est dérivable en  $a$  et

$$(\phi \circ f)'(a) = f'(a) \times \phi'(f(a))$$

- $\bar{f}$  est dérivable en  $a$  et  $(\bar{f})'(a) = \overline{f'(a)}$ .

- L'exponentielle complexe de  $f$  ( $e^f : x \mapsto e^{f(x)} = e^{\operatorname{Re} f(x)} (\cos(\operatorname{Im} f(x)) + i \sin(\operatorname{Im} f(x)))$ ) est dérivable en  $a$  et  $(e^f)'(a) = f'(a) e^{f(a)}$ .

Plus généralement encore :

**Proposition - Stabilité**

On a donc que si  $f, g \in \mathcal{F}(I, \mathbb{C})$  sont dérivables sur  $I$ ,  $\phi$  dérivable sur  $J$ , alors  $\lambda f + \mu g, fg, \frac{f}{g}$  (si  $g$  ne s'annule pas sur  $I$ ),  $f \circ \phi, \bar{f}, e^f$  sont dérivables sur  $I$  avec les formules usuelles de dérivation.

**Proposition - Généralisation au dérivée  $n$ -ièmes**

- $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{C})$  admet une dérivée  $n$ -ième sur  $I$  si et seulement si les fonctions à valeurs réelles  $\operatorname{Re} f$  et  $\operatorname{Im} f$  admettent une dérivée  $n$ -ième sur  $I$  et alors :

$$\operatorname{Re}(f^{(n)}) = (\operatorname{Re} f)^{(n)} \text{ et } \operatorname{Im}(f^{(n)}) = (\operatorname{Im} f)^{(n)}$$

- Si  $f, g \in \mathcal{F}(I, \mathbb{C})$  sont  $n$  fois dérivables sur  $I$  (resp. de classe  $\mathcal{C}^n$  sur  $I$ ) alors  $\lambda f + \mu g, fg, \frac{f}{g}$  (si  $g$  ne s'annule pas sur  $I$ ) sont  $n$  fois dérivables sur  $I$  (resp. de classe  $\mathcal{C}^n$  sur  $I$ ) et

$$(\lambda f + \mu g)^{(n)} = \lambda f^{(n)} + \mu g^{(n)}$$

$$(fg)^{(n)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n-k)} \text{ (formule de Leibniz)}$$

Exercice

Préciser (et démontrer) si les affirmations suivantes restent vraies dans le cas complexe :

- 1.  $f \in \mathcal{F}(I, \mathbb{C})$  dérivable sur  $I$  est constante sur  $I$  si et seulement  $f'$  est nulle sur  $I$
- 2. Le théorème de Rolle et l'égalité des accroissements finis.
- 3. Inégalité des accroissements finis.

Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{C}$ , continue sur  $[a, b]$ , dérivable sur  $]a, b[$  (avec  $a < b$ ) telle que  $\forall x \in ]a, b[, |f'(x)| \leq M$ . Alors

$$|f(b) - f(a)| \leq M|b - a|.$$

Correction

- 1. VRAI : **Mais** en revanche l'étude du sens de variation de  $f$  n'a pas de sens.
- 2. FAUX : **Contre-exemple** :  $f$  définie sur  $[0, 2\pi]$  par  $f(t) = e^{it}$ .  
On a en effet  $f'(t) = ie^{it}$  qui ne s'annule jamais alors que  $f(0) = f(2\pi)$ . Cela provient du fait que les dérivées des parties réelle et imaginaire s'annulent bien (cos et sin) mais pas simultanément.  
D'un point de vue cinématique, une fonction complexe pouvant représenter un mouvement dans le plan, cela se traduit par le fait qu'un mobile peut revenir à son point de départ sans pour autant que sa vitesse s'annule (ce qui n'est pas possible pour un mouvement rectiligne).
- 3. VRAI. On a  $f(b) - f(a) = re^{i\theta}$  avec  $(r, \theta) \in \mathbb{R}^+ \times \mathbb{R}$ . On applique l'inégalité des accroissements finis à la fonction à valeurs réelles  $\text{Re } g$  où  $g$  est la fonction définie sur  $[a, b]$  par  $g(x) = f(x)e^{-i\theta}$ .

$$\text{Re}(g(b) - g(a)) = \text{Re}(|f(b) - f(a)|e^{-i\theta}) = |f(b) - f(a)|$$

car  $f(b) - f(a) = |f(b) - f(a)|e^{i\theta}$ . Ainsi

$$|f(b) - f(a)| = \text{Re}(g(b) - g(a)) \leq |b - a| \sup (\text{Re } g)' \leq |b - a| \sup (\text{Re } f' e^{i\theta})$$

5. Bilan

Synthèse

- ↪ Si l'on souhaite encore plus maîtriser les variations de  $f(x)$ , en maîtrisant les variations de  $x$ , il est bon de connaître le rapport entre ces deux types de variations. C'est la dérivée.
- ↪ Tout le cours consiste à redémontrer les résultats exploités en début d'année. On gagne, dans ce chapitre : le théorème de Rolle qui s'étend en égalité des accroissements finis (EAF) sur  $\mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ , on donne enfin la démonstration sur l'impact du signe de  $f'$  qui donne les variations de  $f$  et les conséquences lorsque  $f'$  admet une limite...
- ↪ Comme d'habitude on termine par l'extension sur  $\mathbb{C}$ . En perdant la relation d'ordre, on perd l'EAF...

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Les racines imbriquées
- Savoir-faire - Quelle fonction  $\varphi$  choisir pour bien appliquer le théorème de Rolle?
- Savoir-faire - Contrôle  $f'$  pour contrôler  $f$
- Savoir-faire - Application (I.A.F.) à l'étude des suites  $u_{n+1} = f(u_n)$
- Savoir-faire - Exploiter le théorème de la limite de la dérivée

Notations

| Notations               | Définitions                                                                                          | Propriétés                                                            | Remarques                                                 |
|-------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------|-----------------------------------------------------------------------|-----------------------------------------------------------|
| $\mathcal{C}^k(I)$      | Ensemble des fonctions $k$ fois dérivables sur $I$ et donc la $k$ -ième dérivée est continue sur $I$ | $\mathcal{C}^{k+1}(I) \subset \mathcal{C}^k(I)$                       | On dit aussi que $f$ est de classe $\mathcal{C}^k$ .      |
| $\mathcal{C}^\infty(I)$ | Ensemble des fonctions infiniment dérivables sur $I$                                                 | $\mathcal{C}^\infty(I) = \bigcap_{k \in \mathbb{N}} \mathcal{C}^k(I)$ | On dit aussi que $f$ est de classe $\mathcal{C}^\infty$ . |

---

**Retour sur les problèmes**

92.  $x \mapsto |x|$  est continue, non dérivable en 0.  
On note  $\theta(x) = x - \lfloor x \rfloor$ , partie décimale de  $x$ . Alors  $x \mapsto \theta(x)[\theta(x) \leq \frac{1}{2}] + (1 - \theta(x))[\theta(x) > \frac{1}{2}]$  est continue, non dérivable en tous les points  $\frac{m}{2}$  avec  $m \in \mathbb{Z}$ .  
Un gribouillage est continue, nulle part dérivable. ABEL a également un célèbre contre-exemple trouvable sur internet.
93. Cours. Mais les formules ne sont pas toujours faciles (composition).
94. Le fameux théorème qui n'est pas le prolongement de la fonction dérivée...
95. Oui! La maîtrise de la dérivée, donne un encadrement de la fonction  $f$ .
96. Cours. Pour les fonctions de  $\mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ , on appelle holomorphe la qualité d'être dérivable. Cela donne une grande rigidité à la fonction et donc quelques qualités. Comme la plupart des fonctions usuelles sont holomorphes (toutes celles qui peuvent s'écrire sous forme de série), elles possèdent donc de nouvelles qualités (du moins, que l'on ignorait).



# Convexité

## Résumé -



Les fonctions ne sont rarement totalement croissantes ou décroissantes, mais seulement par morceaux. De même, dans notre sac de fonctions, la plupart sont convexes ou concaves par morceaux. Cela nous donne une série d'inégalités facilement, celles-ci permettent en retour d'offrir des propriétés de régularité forte!

Quelques vidéos :

- Bibmath - Des vidéos comme pastilles démonstratives - <https://www.bibmath.net/ressources/index.php?action=affiche&quoi=mathspe/cours/convexe.html>
- Kiffelesmaths - Fonctions concaves et convexes (L'école des mathématiques) - <https://www.youtube.com/watch?v=va9NqRKArcw>
- Lesbonsprofs (c'est eux qui le disent) - Fonctions convexe et fonction concave - <https://www.youtube.com/watch?v=4P658MI1xxE>

## Sommaire

|      |                                                |     |
|------|------------------------------------------------|-----|
| 1.   | <b>Problèmes</b>                               | 444 |
| 2.   | <b>Fonctions convexes</b>                      | 444 |
| 2.1. | Ecriture paramétrique d'un segment             | 444 |
| 2.2. | Définition d'une fonction convexe (et concave) | 444 |
| 2.3. | Stabilité de l'ensemble des fonctions convexes | 445 |
| 3.   | <b>Inégalités</b>                              | 445 |
| 3.1. | Généralisation                                 | 445 |
| 3.2. | Comparaison des pentes                         | 446 |
| 3.3. | Tangente                                       | 447 |
| 4.   | <b>Régularité</b>                              | 448 |
| 4.1. | Continuité                                     | 448 |
| 4.2. | Critères de convexité (avec la dérivation)     | 448 |
| 5.   | <b>Bilan</b>                                   | 450 |

$I$  désigne un intervalle de  $\mathbb{R}$ .

## 1. Problèmes

### ? Problème 100 - Une dérivée seconde positive...

Les inégalités sont essentielles en analyse réelle.

Pour obtenir les inégalités, on exploite souvent la croissance (d'une différence) de fonctions. Quand tout va bien, on les obtient souvent par étude du signe de la dérivée.

Parfois, il faut dérivée deux fois. Par exemple pour obtenir  $\sup_I |f'|$ , lors de l'application de l'inégalité des accroissements finis.

Que dire d'une fonction dont la dérivée seconde est positive (cas d'application de l'inégalité des accroissements finis)? Quelle régularité cela donne?

### ? Problème 101 - Convexité $\Rightarrow$ Dérivabilité ?

Réciproquement, la convexité implique-t-elle la dérivabilité? Et d'abord la continuité?

La réponse est non, car  $x \mapsto |x|$  est convexe mais non dérivable.

Néanmoins, on peut penser que tout n'est pas perdu...

## 2. Fonctions convexes

### 2.1. Ecriture paramétrique d'un segment

#### ○ Analyse - Equation paramétrique d'un segment

Soient  $x, y \in I$ . Si  $u$  est situé entre  $x$  et  $y$ , on note  $x \leq u \leq y$ .

Donc  $0 \leq \frac{u-x}{y-x} \leq 1$ .

On a donc en notant  $\lambda = \frac{u-x}{y-x}$ ,  $\lambda(y-x) = u-x$  puis  $u = \lambda y + (1-\lambda)x$ .

Le segment  $[x, y]$  est paramétré par  $\{\lambda y + (1-\lambda)x \mid \lambda \in [0, 1]\}$ .

#### Proposition - Paramétrisation du segment $[a, b]$

Soient  $a, b \in \mathbb{R}$ .

$$t \in [a, b] \iff \exists \lambda \in [0, 1] \text{ tel que } t = (1-\lambda)a + \lambda b$$

A savoir ce nombre  $\lambda$  vérifie (réciproquement) :  $\lambda = \frac{t-a}{b-a}$ .

On vérifie aussi que  $\lambda = 0 \iff t = a$  et  $\lambda = 1 \iff t = b$ .

### 2.2. Définition d'une fonction convexe (et concave)

#### Définition - Fonction convexe et concave

On dit que  $f$  est convexe sur  $I$  si

$$\forall x, y \in I, \forall \lambda \in [0, 1], \quad f(\lambda x + (1-\lambda)y) \leq \lambda f(x) + (1-\lambda)f(y)$$

Lorsque l'inégalité est stricte, alors on dit que la fonction  $f$  est strictement convexe.



On dit que  $f$  est concave (si  $-f$  est convexe) sur  $I$  si

$$\forall x, y \in I, \forall \lambda \in [0, 1], \quad f(\lambda x + (1 - \lambda)y) \geq \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$$

Evidemment une fonction peut être ni convexe ni concave.

**Exemple** -  $x \mapsto x^2$

Pour tout  $x, y \in \mathbb{R}, \lambda \in [0, 1]$ ,

$$\begin{aligned} \lambda x^2 + (1 - \lambda)y^2 - (\lambda x + (1 - \lambda)y)^2 &= [\lambda - \lambda^2]x^2 + [(1 - \lambda) - (1 - \lambda)^2]y^2 - 2\lambda(1 - \lambda)xy \\ &= [\lambda(1 - \lambda)](x^2 + y^2 - 2xy) = \lambda(1 - \lambda)(x - y)^2 \geq 0 \end{aligned}$$

Donc la fonction  $x \mapsto x^2$  est convexe.

**Remarque - Critères de convexité**

On démontrera par la suite que la fonction  $x \mapsto e^x$  est convexe, ainsi que beaucoup d'autres fonctions... (au moins par morceaux).

Nous verrons un critère simple plus loin avec la dérivation (seconde).

**Exercice**

Que dire de  $f$  si  $f$  est convexe et concave sur  $I$ .

**Correction**

En fait,  $f$  est affine

**Savoir faire - Inégalité de convexité de manière explicite (et non uniquement paramétrique)**

On cherche à énoncer l'inégalité de convexité pour  $z \in [x, y]$ , en remplaçant la forme paramétrique du segment  $[x, y]$  par une version explicite.

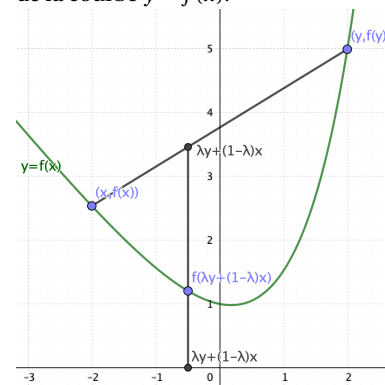
Soit  $z \in [x, y]$ , alors il existe  $\lambda \in [0, 1]$  tel que  $z = \lambda x + (1 - \lambda)y$ , il s'agit de  $\lambda = \frac{z - y}{x - y}$  et  $1 - \lambda = \frac{z - x}{y - x}$ .

On a alors

$$f(z) = f(\lambda x + (1 - \lambda)y) \leq \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y) = \frac{(z - y)f(x) - (x - z)f(y)}{x - y}$$

**Représentation - Graphique**

On a donc, pour tout  $A(x, f(x))$  et  $B(y, f(y))$  deux points de la courbe  $y = f(x)$ , le segment qui lie ses deux points (la corde) est au-dessus de la courbe  $y = f(x)$ .



## 2.3. Stabilité de l'ensemble des fonctions convexes

**Proposition - Stabilité**

Si  $f$  et  $g$  sont convexes sur  $I$ , alors  $f + g$  est convexe sur  $I$ .

Si  $f$  est convexe sur  $I$  et  $k \geq 0$ . Alors  $kf$  est convexe sur  $I$ .

**Démonstration**

Les inégalités sont conservées par additions et multiplication par un nombre réel positif.  $\square$

La convexité (concavité) sert surtout pour obtenir facilement des inégalités...

## 3. Inégalités

### 3.1. Généralisation

**Proposition - Généralisation - Inégalité de Jensen**

Si  $f$  est convexe sur  $I$ , alors pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ ,  $a_1, a_2, \dots, a_n \in I$  et  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n \in [0, 1]$  tel que  $\sum_{k=1}^n \lambda_k = 1$ , on a

$$f\left(\sum_{k=1}^n \lambda_k a_k\right) \leq \sum_{k=1}^n \lambda_k f(a_k)$$

**Démonstration**

On démontre le résultat par récurrence sur  $n$ .

Notons, pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$  et  $n \geq 2$ ,

$$\mathcal{P}_n : \left\langle \forall a_1, a_2, \dots, a_n \in I, \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n \in [0, 1] \mid \sum_{k=1}^n \lambda_k = 1, \quad f\left(\sum_{k=1}^n \lambda_k a_k\right) \leq \sum_{k=1}^n \lambda_k f(a_k) \right\rangle.$$

- Puisque  $f$  est convexe,  $\mathcal{P}_2$  est vraie.
- Soit  $n \in \mathbb{N}$  et  $n \geq 2$ . Supposons que  $\mathcal{P}_n$  est vraie.

Soient  $a_1, a_2, \dots, a_n, a_{n+1} \in I$  et  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n, \lambda_{n+1} \in [0, 1]$  tel que  $\sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k = 1$ , on a

$$\sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k = \left( \sum_{k=1}^n \lambda_k \right) + \lambda_{n+1} = 1$$

$$\text{Donc } 1 - \lambda_{n+1} = \sum_{k=1}^n \lambda_k.$$

$$\text{On note } a = \frac{\sum_{k=1}^n \lambda_k a_k}{\sum_{k=1}^n \lambda_k}.$$

Notons  $a_- = \min(a_k, k \leq n)$  et  $a_+ = \max(a_k, k \leq n)$ .

$$\text{alors } \sum_{k=1}^n \lambda_k a_- \leq \sum_{k=1}^n \lambda_k a_k \leq \sum_{k=1}^n \lambda_k a_+.$$

et donc  $a_- \leq a \leq a_+$ . Ainsi  $a \in [a_-, a_+] \subset I$ .

Puis, on applique la convexité pour  $f$  :

$$\begin{aligned} f\left(\sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k a_k\right) &= f\left(\sum_{k=1}^n \lambda_k a_k + \lambda_{n+1} a_{n+1}\right) = f(\lambda_{n+1} a_{n+1} + (1 - \lambda_{n+1}) a) \\ &\leq \lambda_{n+1} f(a_{n+1}) + (1 - \lambda_{n+1}) f(a) \end{aligned}$$

$$\text{On note } \mu_k = \frac{\lambda_k}{1 - \lambda_{n+1}}, \text{ on a donc } \sum_{k=1}^n \mu_k = \frac{1}{1 - \lambda_{n+1}} \sum_{k=1}^n \lambda_k = \frac{1 - \lambda_{n+1}}{1 - \lambda_{n+1}} = 1.$$

Ainsi, d'après  $\mathcal{P}_n$ ,

$$f(a) = f\left(\sum_{k=1}^n \frac{\lambda_k}{1 - \lambda_{n+1}} a_k\right) = f\left(\sum_{k=1}^n \mu_k a_k\right) \leq \sum_{k=1}^n \mu_k f(a_k)$$

Donc

$$f\left(\sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k a_k\right) \leq \lambda_{n+1} f(a_{n+1}) + (1 - \lambda_{n+1}) \sum_{k=1}^n \mu_k f(a_k) = \sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k f(a_k)$$

Donc  $\mathcal{P}_{n+1}$  est vérifiée.

□

### **Savoir faire - Normaliser les coefficients pour la convexité**

On notera la technique classique qui consiste étant donné une famille de coefficients  $(\lambda_i)_{i \in I}$  positifs tel que  $\sum_{i \in I} \lambda_i = S$  de considérer  $\mu_i = \frac{\lambda_i}{S}$ .

Alors  $\mu_i \in [0, 1]$  et  $\sum_{i=1}^n \mu_i = 1$ .

## 3.2. Comparaison des pentes

Les inégalités suivantes, équivalentes à la convexité, aident pour l'étude de la continuité, voire de la dérivabilité de  $f$ .

### **Lemme - Inégalité des trois pentes**

Soit  $f$  une fonction convexe sur  $I$ . Alors pour tout  $x, y, z \in I$  et  $x < y < z$ ,

$$\text{on a } \frac{f(y) - f(x)}{y - x} \leq \frac{f(z) - f(x)}{z - x} \leq \frac{f(z) - f(y)}{z - y}$$

trois pentes

**Démonstration**

Comme  $y \in [x, z]$ , il existe  $\lambda \in [0, 1]$  tel que  $y = \lambda z + (1 - \lambda)x$ .

Il suffit de prendre  $\lambda = \frac{y-x}{z-x}$ .

Et donc  $f(y) \leq \lambda f(z) + (1 - \lambda)f(x) = \frac{y-x}{z-x}f(z) + \frac{z-y}{z-x}f(x)$ .

Or  $z - x \geq 0$ , donc  $(z - x)f(y) \leq (y - x)f(z) + (z - y)f(x)$ .

• Ainsi en retranchant  $(z - x)f(x) : (z - x)(f(y) - f(x)) \leq (y - x)f(z) + (x - y)f(x)$ .

Or  $y - x$  et  $z - x \geq 0$  donc  $\frac{f(y) - f(x)}{y - x} \leq \frac{f(z) - f(x)}{z - x}$  • Egalement :  $(z - x)(f(z) - f(y)) = (z - x)f(z) -$

$(z - x)f(y) \geq (z - x)f(z) - (y - x)f(z) - (z - y)f(x) = (z - y)(f(z) - f(x))$ .

Or  $z - y$  et  $z - x \geq 0$  donc  $\frac{f(z) - f(y)}{z - y} \geq \frac{f(z) - f(x)}{z - x}$  □

**Proposition - Croissance des pentes**

Soit  $f$  définie sur  $I$ .

$f$  est convexe sur  $I$  si et seulement si,

pour tout  $a \in I$ ,  $\varphi_a : x \mapsto \frac{f(x) - f(a)}{x - a}$  est croissante sur  $I \setminus \{a\}$

**Démonstration**

Supposons que  $f$  est convexe sur  $I$ .

Soit  $a \in I$ . Soit  $u, v \in I \setminus \{a\}$ .

On peut supposer sans perte de généralité que  $u \leq v$ .

Il y a trois possibilités :  $\underbrace{a \leq u}_{\text{cas 1}}; \underbrace{v \leq a}_{\text{cas 3}} \text{ et } \underbrace{v \leq a \leq v}_{\text{cas 2}}$ .

On applique alors le lemme des trois pentes : • pour le cas 1 :  $x \leftarrow a, y \leftarrow u$  et  $z \leftarrow v$ .

• pour le cas 2 :  $x \leftarrow u, y \leftarrow a$  et  $z \leftarrow v$ . • pour le cas 3 :  $x \leftarrow u, y \leftarrow v$  et  $z \leftarrow a$ . Dans

tous les cas, la conclusion est  $\varphi_a(u) \leq \varphi_a(v)$ . Donc  $\varphi_a$  croissante.

Réciproquement, supposons que pour tout  $a$ ,  $\varphi_a$  est croissante.

Soient  $x, y \in I$ . SPDG :  $x \leq y$ . Soit  $\lambda \in [0, 1]$ . Soit  $a = \lambda x + (1 - \lambda)y$ .

Alors  $\varphi_a(x) \leq \varphi_a(y)$  i.e.  $\frac{f(x) - f(a)}{x - a} \leq \frac{f(y) - f(a)}{y - a}$ .

$x - a < 0$  et  $y - a > 0 : (y - a)(f(x) - f(a)) \geq (x - a)(f(y) - f(a))$ .

Ainsi  $(y - a - x + a) = (y - x)f(a) \leq (y - a)f(x) + (x - a)f(y) = \lambda(y - x)f(x) + (1 - \lambda)(y - x)f(y)$ .

En simplifiant par  $y - x \geq 0$ , on trouve l'inégalité de convexité.

□

**3.3. Tangente**

On suppose localement que  $f$  est dérivable.

**Proposition - Inégalité des tangentes**

Soit  $f$  convexe sur  $I$ .

On suppose de plus que  $f$  est dérivable sur  $I$ .

Soit  $x_0 \in I$ , alors pour tout  $x \in I$ ,  $f(x) \geq f'(x_0)(x - x_0) + f(x_0)$

**Démonstration**

Dans le cas où  $x < x_0$ .

Soit  $u \in [x, x_0]$ , d'après le lemme des trois pentes :

$$\frac{f(u) - f(x)}{u - x} \leq \frac{f(x_0) - f(x)}{x_0 - x} \leq \frac{f(x_0) - f(u)}{x_0 - u}$$

En passant à la limite  $u \rightarrow x_0$  dans la seconde inégalité (car la limite EXISTE) :  $\frac{f(x_0) - f(x)}{x_0 - x} \leq$

$f'(x_0)$ .

Comme  $x_0 - x \geq 0$ , on trouve  $f(x) \geq f(x_0) - (x_0 - x)f'(x_0)$ .

Dans le cas où  $x > x_0$ .

Soit  $u \in [x_0, x]$ , d'après le lemme des trois pentes :

$$\frac{f(u) - f(x_0)}{u - x_0} \leq \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \leq \frac{f(x) - f(u)}{x - u}$$

En passant à la limite  $u \rightarrow x_0$  dans la première inégalité :  $f'(x_0) \leq \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$ .

Comme  $x - x_0 \geq 0$ , on trouve  $f(x) \geq f(x_0) + (x - x_0)f'(x_0)$ .

□

A retenir : selon que l'on cherche une majoration de  $f(x)$  ou une minoration,

### Savoir faire - Utilisation de la convexité (inégalités)

Trois façons d'exploiter la convexité d'une fonction :

- La comparaison à la corde qui donne un **majorant** à  $f(x)$
- La comparaison à la tangente qui donne un **minorant** à  $f(x)$
- La comparaison des pentes, croissantes (avec le lemme des trois pentes ou directement).

## 4. Régularité

### 4.1. Continuité



#### Remarque - Rappel - Intérieur

On appelle intérieur de l'intervalle  $I$ , l'ensemble des nombres réels  $x$  tels qu'il existe  $\epsilon > 0$  tel que  $]x - \epsilon, x + \epsilon[ \subset I$ .

On note cet ensemble  $\overset{\circ}{I}$ . Cf chapitre de topologie réel.

Si  $I$  est ouvert, alors tout point  $x$  de  $I$  est nécessairement un point de  $\overset{\circ}{I}$ .

#### Proposition - Convexité implique continuité

Soit  $I$  un intervalle.

Si  $f$  est une fonction convexe sur  $I$ , alors  $f$  est continue sur  $\overset{\circ}{I}$  (l'intérieur de  $I$ ).

#### Démonstration

Soit  $x \in \overset{\circ}{I}$ . Donc il existe  $\epsilon > 0$  tel que  $]x - \epsilon, x + \epsilon[ \subset I$ .

On commence par la limite à droite.

Pour tout  $u \in [x, x + \epsilon]$ , il existe  $\lambda \in [0, 1]$  tel que  $u = \lambda(x + \epsilon) + (1 - \lambda)x$ .

Par convexité :  $f(u) \leq \lambda f(x + \epsilon) + (1 - \lambda)f(x)$ .

Notons que le terme de droite admet une limite pour  $\lambda \rightarrow 0$ , i.e.  $u \rightarrow x$ , qui vaut  $f(x)$ .

Puis  $x \in [x - \epsilon, u]$  donc il existe  $\lambda \in [0, 1]$  tel que  $x = \lambda(x - \epsilon) + (1 - \lambda)u$ .

Par convexité :  $f(x) \leq \lambda f(x - \epsilon) + (1 - \lambda)f(u)$ .

$$\frac{1}{1 - \lambda}(f(x) - \lambda f(x - \epsilon)) \leq f(u).$$

Notons que le terme de gauche admet une limite pour  $\lambda \rightarrow 0$ , i.e.  $u \rightarrow x$ , qui vaut  $f(x)$ .

Donc, par double encadrement,  $f(u)$  converge pour  $u \rightarrow x^+$  vers  $f(x)$ .

Et donc  $f$  admet une limite à droite en  $x$ .

De manière équivalente, on montre que  $f$  admet une limite à gauche en  $x$ .  $\square$

### 4.2. Critères de convexité (avec la dérivation)

#### Avec $f'$

Lorsqu'une fonction est suffisamment régulière, démontrer sa convexité est simple.

#### Proposition - Critère de convexité avec la dérivée

Si  $f$  est dérivable sur  $I$ .

Alors  $f$  est convexe sur  $I$  ssi  $f'$  est croissante sur  $I$

#### Démonstration

Supposons  $f$  est convexe.

Soient  $a < b \in I$  et  $h \in ]a, b[$ .

D'après le lemme des trois pentes :  $\frac{f(h) - f(a)}{h - a} \leq \frac{f(b) - f(a)}{b - a} \leq \frac{f(b) - f(h)}{b - h}$ .

On fait  $h \rightarrow a$  dans la première inégalité et donc  $f'(a) \leq \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$ .

On fait  $h \rightarrow b$  dans la seconde inégalité et donc  $f'(b) \geq \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$ .

Par transitivité, on trouve la croissance de  $f'$ .

Réciproquement, supposons que  $f'$  est croissante.

Soient  $x, y \in I$  et  $\lambda \in [0, 1]$  et  $z = \lambda x + (1 - \lambda)y$ .

Sans perte de généralité, on peut supposer que  $x < y$ .

D'après l'égalité des accroissements finis, il existe  $c_1 \in [x, z]$  tel que  $\frac{f(z) - f(x)}{z - x} = f'(c_1)$ .

D'après l'égalité des accroissements finis, il existe  $c_2 \in [z, y]$  tel que  $\frac{f(y) - f(z)}{y - z} = f'(c_2)$ .

Par croissance de  $f'$  :  $\frac{f(z) - f(x)}{z - x} \leq \frac{f(y) - f(z)}{y - z}$

et donc, comme  $y - z > 0$  et  $z - x > 0$  :

$$(y - x)f(z) \leq (z - x)f(y) + (y - z)f(x).$$

Mais  $z - x = (1 - \lambda)(y - x)$ ,  $y - z = \lambda(y - x)$  et  $y - x \geq 0$ ,  
donc  $f(z) \leq (1 - \lambda)f(y) + \lambda f(x)$ .

Ainsi  $f$  est convexe.  $\square$

### Savoir exploiter $f''$ , si possible

#### Savoir faire - Démontrer qu'une fonction est convexe.

Dans de très nombreux cas, on montre que  $f$  est convexe en montrant que  $f$  est dérivable et  $f'$  est croissante.

Et la plupart du temps, on a  $f$  dérivable deux fois. Dans ce cas  $f$  est convexe si (et seulement si)  $f'' \geq 0$

### Exercice

1. Montrer que  $\exp$  est convexe.

2. En déduire que l'inégalité arithmético-géométrique sur  $\mathbb{R}_+$  :  $\frac{a+b}{2} \geq \sqrt{ab}$

### Correction

1.  $\exp$  est de classe  $\mathcal{C}^\infty$  et  $\exp'' = \exp \geq 0$ .

2. Posons  $a = e^A$  et  $b = e^B$ ,

$$\sqrt{ab} = \sqrt{\exp A \exp B} = \exp\left(\frac{A+B}{2}\right) \leq \frac{1}{2}e^A + \frac{1}{2}e^B = \frac{a+b}{2}$$

### Dérivabilité (partielle) par la convexité

#### Proposition - Dérivabilité à gauche et à droite

Soit  $f$  convexe sur l'intervalle  $I$ .

Alors  $f$  est dérivable à gauche et à droite en tout point  $x$  de  $\overset{\circ}{I}$  et  $f'_g(x) \leq f'_d(x)$ .

Mais on n'a pas nécessairement  $f'_g(x) = f'_d(x)$ , comme pour  $x \mapsto |x|$ , sinon  $f$  serait dérivable en  $x$ .

#### Démonstration

Soit  $x \in \overset{\circ}{I}$ . Il existe  $u, v \in I$  tel que  $u < x < v$ .

On sait que  $\varphi_x : t \mapsto \frac{f(t) - f(x)}{t - x}$  est croissante sur  $I \setminus \{x\}$ .

Alors  $\varphi_x$  est croissante et bornée sur  $[u, x[ \cup ]x, v]$ .

Elle est minorée par  $\varphi_x(u)$  et majorée par  $\varphi_x(v)$ .

Alors elle admet une limite pour  $t \rightarrow x^-$  égale à  $\sup_{t < x} \varphi_x(t)$ .

Et de même  $\varphi_x$  et minorée par  $\varphi_x(u)$ .

Alors elle admet une limite pour  $t \rightarrow x^+$  égale à  $\inf_{t > x} \varphi_x(t)$ .

Enfin, pour tout  $T > x$ ,  $\varphi_x(T)$  est un majorant de  $\{\varphi_x(t), t < x\}$  (par croissance de  $\varphi_x$ ),

Donc  $\varphi_x(T) > \sup_{t < x} \varphi_x(t) = f'_g(x)$  (le plus petit des majorants).

Par conséquent,  $f'_g(x)$  est un minorant de  $\{\varphi_x(T), T > x\}$ .

Donc  $f'_d(x) = \inf_{t > x} \varphi_x(t) > f'_g(x)$  (le plus grand des minorants).  $\square$

On retrouve en corollaire la continuité de  $f$  en  $x$ .

## 5. Bilan

### Synthèse

- ↪ L'un des plus importants résultats de topologie réelle est le TVI : il n'y a pas de trou dans  $\mathbb{R}$  et toute transformation qui conserve une partie sans trou (ou intervalle) de  $\mathbb{R}$  doit être continue. L'enjeu est donc la continuité! Il faut pour cela définir la notion de limite de fonction, en un point, puis sur un intervalle.
- ↪ Nous terminons par l'étude des fonctions à valeurs dans  $\mathbb{C}$ .

### Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Inégalité de convexité de manière explicite (et non uniquement paramétrique)
- Savoir-faire - Normaliser les coefficients pour la convexité.
- Savoir-faire - Démontrer qu'une fonction est convexe.
- Savoir-faire - Utilisation de la convexité (inégalités)

### Notations

| Notations            | Définitions                 | Propriétés                                                                          | Re        |
|----------------------|-----------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------|-----------|
| $\overset{\circ}{I}$ | Intérieur de l'ensemble $I$ | $\{x \in I \mid \exists \epsilon > 0 \mid ]x - \epsilon, x + \epsilon[ \subset I\}$ | Si<br>val |

### Retour sur les problèmes

- 97. Attention, c'est une condition suffisante, mais non nécessaire. Voir le problème suivant
- 98. On a vu dans le cours que la convexité impliquait la dérivabilité à droite et à gauche en tout point, mais pas la dérivabilité générale.

# Développements limités

## Résumé -

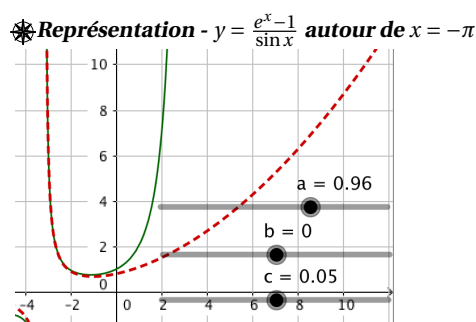
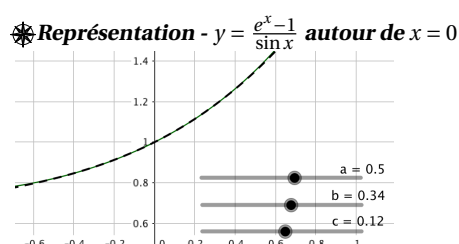
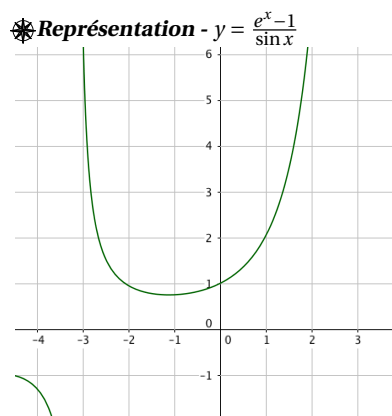
*Au voisinage d'un point  $a$ , une courbe est tout à fait comparable à une droite; pas n'importe laquelle : sa tangente d'équation  $y = a + f'(a)(x - a)$ . Est-il possible d'être encore plus précis ? Les développements limités répondent à cette question : ils permettent de transformer une fonction quelconque en une famille plus simple de fonctions -polynômes de Taylor- très proche.*  
*Pour pouvoir affirmer ce résultat (et l'exploiter abusivement en sciences physiques), il faut d'abord commencer par formaliser du vocabulaire très précis : une fonction  $f$  est dominé par (resp. négligeable devant, équivalente à) une fonction  $g$  au voisinage de  $a$  si...*  
*Au passage, on formalisera l'expression bien connue des lycées : «  $g$  l'emporte sur  $f$  »...*  
*Au lieu d'une liste de problème, nous commençons par l'étude d'un cas précis.*  
*Quelques vidéos :*

- Optimal sup/spé - Formules de Taylor et Développements limités - <https://www.youtube.com/watch?v=TVW8UBTmT58>
- Avenir-cours - DL4(1) de  $\ln(x)/x$ ? à partir de DL connus MPSI - <https://www.youtube.com/watch?v=a8Q5ErJNPYs>
- Science for all - Les développements limités Relativité 3 - <https://www.youtube.com/watch?v=TM9HdSBat8o>

## Sommaire

|                                                                                                  |            |
|--------------------------------------------------------------------------------------------------|------------|
| <b>1. Problème . . . . .</b>                                                                     | <b>452</b> |
| <b>2. Vocabulaire et opérations pour des développements asymptotiques de fonctions . . . . .</b> | <b>452</b> |
| 2.1. Rappel : le cas des suites . . . . .                                                        | 452        |
| 2.2. Définitions . . . . .                                                                       | 453        |
| 2.3. Relations d'équivalence. Relation de préordre . . . . .                                     | 456        |
| 2.4. Echelle de comparaison . . . . .                                                            | 457        |
| 2.5. Algèbre des relations de comparaison . . . . .                                              | 458        |
| <b>3. Développements limités . . . . .</b>                                                       | <b>460</b> |
| 3.1. Définitions . . . . .                                                                       | 460        |
| 3.2. Propriétés . . . . .                                                                        | 461        |
| 3.3. Existence de développements limités . . . . .                                               | 462        |
| 3.4. Opérations . . . . .                                                                        | 466        |
| 3.5. Généralisation . . . . .                                                                    | 469        |
| <b>4. Applications des DL . . . . .</b>                                                          | <b>470</b> |
| 4.1. Recherche de limites et d'équivalents (suite ou fonction) . . . . .                         | 470        |
| 4.2. Etude locale d'une fonction . . . . .                                                       | 470        |
| <b>5. Bilan . . . . .</b>                                                                        | <b>472</b> |

# 1. Problème



## ? Problème 102 - Une courbe, des zooms

Considérons une fonction exemplaire :

$$f(x) = \frac{e^x - 1}{\sin x}$$

Le tracé de cette courbe figure en marge.

Elle semble de classe  $\mathcal{C}^\infty$  sur  $] -\pi, \pi[$ .

On peut alors visiblement obtenir certains nombres significatifs :  $f(0)$ ,  $f'(0)$ ..., mais aussi  $\lim_{x \rightarrow -\pi^-} f$  ou encore  $\lim_{x \rightarrow +\pi^-} f'$ ...

On peut dire mieux, au lieu de regarder en un point, on peut regarder au voisinage d'un point. On zoome par exemple en 0 ou en  $+\pi$  (cf. en marge).

Cela la puissance du zoom, on voit alors apparaître une famille de fonctions plus ou moins simples; plus ou moins connues.

- Au voisinage de 0 : Visiblement  $f(0) = 1$ . Une première approximation est  $f = 1$ . Pas satisfaisant... Puis par tâtonnement, il semble que la courbe d'équation (polynomiale)  $y = 1 + \frac{1}{2}x + \frac{1}{3}x^2 + \frac{1}{8}x^3$  semble très proche de  $y = f(x)$ , au moins au voisinage de 0.
- Au voisinage de  $-\pi$  : La valeur est infini, cela ressemble plus à une hyperbole.

Par tâtonnement, il semble que  $y = \frac{1 - e^{-\pi}}{x + \pi} + e^{-\pi}(-1 + \frac{1}{2}(x + \pi))$

Le principe d'un développement limité, consiste à approcher une fonction (ou une suite) par une fonction (ou une suite) mieux connue; polynomiale par exemple

## ✱ Heuristique - Développement limité

Le principe est le suivant :

1. On remplace une fonction par un développement mieux maîtrisé (polynôme...)
2. Cela dépend du voisinage du point considéré.
3. Plus on souhaite qu'il soit bon, plus il faudra qu'il y ait de coefficients.

Il est d'abord nécessaire de comprendre comment comparer deux fonctions (celle de référence et sa version locale polynomiale). On s'intéresse donc dans cette partie aux relations de comparaison entre fonctions.

Le principe est le même pour les suites (mais étudiées toujours uniquement en  $n \rightarrow +\infty$ ).

## ⚠ Attention - Selon le point

Il n'est jamais trop tôt pour insister : la fonction (polynomiale - par exemple) plus simple qui décrit  $f$  **dépend du point** auprès duquel on est amené à faire l'étude.

Le résultat au voisinage de 0, n'a rien à voir avec celui au voisinage de  $+\pi$ ! (par exemple)

# 2. Vocabulaire et opérations pour des développements asymptotiques de fonctions

## 2.1. Rappel : le cas des suites



**Définition - Définition généralisée**

Soient  $(u_n), (v_n) \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$ . On dit que

- $(u_n)$  est négligeable devant  $(v_n)$ , notée  $u_n = o(v_n)$  si

$$\forall \epsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} \text{ tel que } \forall n \geq N, |u_n| \leq \epsilon |v_n|.$$

- $(u_n)$  est équivalente à  $(v_n)$ , notée  $u_n \sim v_n$  si  $u_n - v_n = o(v_n)$ .
- $(u_n)$  est dominée par  $(v_n)$ , notée  $u_n = O(v_n)$  si

$$\exists C > 0, \exists N \in \mathbb{N} \text{ tel que } \forall n \geq N, |u_n| \leq C |v_n|.$$

**Remarque - Cas d'étude**

On rappelle qu'il est intéressant de diviser par  $v_n$  pour l'étude de ces différentes relations. Il faut éviter de diviser par 0. On note  $\mathcal{Z}_v = \{n \in \mathbb{N}, v_n = 0\}$ .

- Si  $\mathcal{Z}_v$  est fini, alors  $(v_n)$  n'est jamais nulle à partir d'un certain rang. C'est pratique.

Il existe  $n_0 \in \mathbb{Z}$  tel que  $\mathcal{Z}_v \cap [n_0, +\infty[ = \emptyset$ .

On dit que  $(v_n)$  est presque toujours non nul (= toujours à partir d'un certain rang).

- Si  $(v_n)$  est nulle à partir d'un certain rang. Cela n'est pas intéressant.

Il existe  $n_0 \in \mathbb{Z}$  tel que  $\llbracket n_0, +\infty \rrbracket \subset \mathcal{Z}_v$ .

Cela correspond à la situation où le complémentaire de  $\mathcal{Z}_v$  est fini.

On dit que  $(v_n)$  est presque toujours nul (= toujours à partir d'un certain rang).

- Le cas pénible :  $\mathcal{Z}_v$  est infini mais pas de la forme contenant  $\llbracket n_0, +\infty \rrbracket$ .

$\mathcal{Z}_v$  et son complémentaire sont infinis.

On dit que  $(v_n)$  est infiniment souvent non nul (et également infiniment souvent nul).

On étudie alors sur  $\mathbb{N} \setminus \mathcal{Z}_v$ , la limite de  $\frac{u_n}{v_n}$ . Respectivement cela correspond à une limite nulle (négligeabilité), une limite égale à 1 (équivalence), être bornée (domination).

**Savoir faire - Etude de négligeabilité/équivalence/domination... d'une suite.**

Deux cas fréquents pour étudier une suite  $(u_n)$  :

- si la suite  $(u_n) = f(n)$ , alors en fait on étudie directement la fonction  $f$ ...

Très souvent, on se ramène à cette situation.

- si la suite est définie implicitement ou par récurrence, on étudie la limite de  $\frac{u_n}{v_n}$ , où  $v_n$  est le candidat pour être respectivement : le facteur de négligeabilité / d'équivalence / de domination (dans ce cas la limite vaut respectivement 0 / 1 / est bornée).

**Remarque - Rappels**

On rappelle également que l'on a vu

- $n! \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} n^n e^{-n} \sqrt{2\pi n}$  (formule de Stirling)
- $\sum_{k=1}^n \frac{1}{k} \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \ln n$

**2.2. Définitions****Définition - Définition généralisée**

Soient  $f, g : I \rightarrow \mathbb{R}$  et  $a \in \overline{\mathbb{R}}$ , point ou borne de  $I$ . On dit que

- $f$  est négligeable devant  $g$  au voisinage de  $a$ , notée  $f \underset{a}{=} o(g)$  si

$$\forall \epsilon > 0, \exists V \in \mathcal{V}_a \mid \forall x \in V, |f(x)| \leq \epsilon |g(x)|.$$

- $f$  est équivalente à  $g$  au voisinage de  $a$ , notée  $f \underset{a}{\sim} g$  si  $f - g \underset{a}{=} o(g)$ .

—  $f$  est dominée par  $g$  au voisinage de  $a$ , notée  $f = O_a(g)$  si

$$\exists C > 0, \exists V \in \mathcal{V}_a \mid \forall x \in V, |f(x)| \leq C|g(x)|.$$

 **Remarque - Ensemble  $g^{-1}(\{0\})$**

Si  $g(x) = 0$  pour  $x \in V$ , alors nécessairement, pour les trois cas précédent :  $f(x) = 0$ .  
Donc  $g^{-1}(\{0\}) \cap V \subset f^{-1}(\{0\})$ , autrement écrit :  $\mathcal{Z}(g) \cap V \subset \mathcal{Z}(f)$ .

 **Attention -  $g$  n'est pas jamais presque toujours nulle (mais  $g$  n'est pas nécessairement presque toujours non nulle...)**

On ne s'intéressera jamais à une comparaison à une fonction  $g$  nulle sur un voisinage de  $a$  (i.e. presque toujours nulle). Elle n'est comparable (les trois cas) qu'avec des fonctions nulles sur un (autre) voisinage de  $a$ .

Ainsi, on supposera nécessairement que  $g$  est infiniment souvent non nul sur un voisinage de  $a$ . Autrement écrit : il existe des nombres  $x$  infiniment proche de  $a$  tel que  $g(x) \neq 0$ . Ou enfin :  $a$  est adhérent à de l'ensemble  $I \cap g^{-1}(\{0\})$ . Formellement :

$$\exists V \in \mathcal{V}_a \subset I \text{ tel que } \{x \in V, g(x) \neq 0\} \text{ est infini.}$$

$$\exists (x_n) \in I^{\mathbb{N}} \text{ telle que } x_n \rightarrow a \text{ et } g(x_n) \neq 0$$

**Proposition - Caractérisation avec une fonction auxiliaire**

Soient  $f, g : I \rightarrow \mathbb{R}$  et  $a \in \mathbb{R}$ , point ou borne de  $I$ .

Alors, on a  $f =_a o(g)$  (noté également  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{=} o(g(x))$ ) si et seulement si il existe une fonction  $h$  telle que  $h \underset{x \rightarrow a}{\rightarrow} 0$  et  $f = hg$  au voisinage de  $a$ .

Alors, on a  $f \sim_a g$  (noté également  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} g(x)$ ) si et seulement si il existe une fonction  $h$  telle que  $h \underset{x \rightarrow a}{\rightarrow} 1$  et  $f = hg$  au voisinage de  $a$ .

Alors, on a  $f =_a O(g)$  (noté également  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{=} O(g(x))$ ) si et seulement si il existe une fonction  $h$  telle que  $h$  est bornée au voisinage de  $a$  et  $f = hg$  au voisinage de  $a$ .

**Démonstration**

- Supposons que  $f =_a o(g)$ .

Soit  $h = \frac{f}{g}$  sur  $\mathbb{R} \setminus \mathcal{Z}_g$  et  $h = 0$  dès que  $g(x) = 0$ .

$$\forall \epsilon > 0, \exists V \in \mathcal{V}_a \mid \forall x \in V \setminus \mathcal{Z}_g, |h(x)| = \left| \frac{f(x)}{g(x)} \right| \leq \epsilon \text{ ou bien } h(x) = 0.$$

Réciproquement, s'il existe une fonction  $h$  telle que  $h \underset{x \rightarrow a}{\rightarrow} 0$  et  $f = hg$  au voisinage de  $a$ .

Alors pour tout  $\epsilon > 0$ , il existe un voisinage  $V$  tel que  $|h| \leq \epsilon$  sur  $V$ .

Sur l'intersection des deux voisinages :  $|f(x)| \leq \epsilon |g(x)|$  donc  $f =_a o(g)$ .

- On a les équivalences :

$$f \sim_a g \iff f - g = o_a(g) \iff \exists h_1 \text{ telle que } f - g = h_1 g \text{ au voisinage de } a \text{ et } h_1 \underset{x \rightarrow a}{\rightarrow} 0$$

$$f \sim_a g \iff \exists h = (h_1 + 1) \text{ telle que } f = (h_1 + 1)g = hg \text{ au voisinage de } a \text{ et } h \underset{x \rightarrow a}{\rightarrow} 1$$

- Supposons que  $f =_a O(g)$ .

Soit  $h = \frac{f}{g}$  sur  $\mathbb{R} \setminus \mathcal{Z}_g$  et  $h = 0$  dès que  $g(x) = 0$ .

$$\exists C > 0, \exists V \in \mathcal{V}_a \mid \forall x \in V \setminus \mathcal{Z}_g, |h(x)| = \left| \frac{f(x)}{g(x)} \right| \leq C \text{ ou bien } h(x) = 0.$$

Donc  $h$  est bornée au voisinage de  $a$  et  $f = hg$  au voisinage de  $a$ .

Réciproquement, s'il existe une fonction  $h$  bornée au voisinage de  $a$  et telle que  $f = hg$  au voisinage de  $a$ .

Alors il existe  $C > 0$ , il existe un voisinage  $V$  tel que  $|h| \leq C$  sur  $V$ .

Sur l'intersection des deux voisinages :  $|f(x)| \leq C|g(x)|$  donc  $f =_a O(g)$ .

□

**Proposition - Domination, négligeabilité, équivalence pour les fonctions**

Soient  $f, g : I \rightarrow \mathbb{R}$  et  $a \in \bar{I}$ , point adhérent de  $I$ .

- $f$  est négligeable devant  $g$  au voisinage de  $a$  si et seulement si  $\frac{f(x)}{g(x)} \xrightarrow{x \rightarrow a, x \notin g^{-1}(\{0\})} 0$  et  $\exists V \in \mathcal{V}_a$  tel que  $g^{-1}(\{0\}) \cap V \subset f^{-1}(\{0\})$
- $f$  est équivalente à  $g$  au voisinage de  $a$  si et seulement si  $\frac{f(x)}{g(x)} \xrightarrow{x \rightarrow a} 1$  et  $\exists V \in \mathcal{V}_a$  tel que  $g^{-1}(\{0\}) \cap V \subset f^{-1}(\{0\})$
- $f$  est dominée par  $g$  au voisinage de  $a$  ssi la fonction  $\frac{f}{g}$  est bornée sur un voisinage de  $a$  et  $g^{-1}(\{0\}) \subset f^{-1}(\{0\})$ , au voisinage de  $a$ .

**⚠ Attention - Insistons bien**

- ⚡ Pour les fonctions, il s'agit bien d'une relation LOCALE (au voisinage de  $a$ ).
- ⚡ On peut avoir  $f = o(g)$  au voisinage de  $a$  ET  $g = o(f)$  au voisinage de  $b \dots$
- ⚡ Donc «  $f = o(g)$ , sans précision supplémentaire » NE SIGNIFIE RIEN

**Démonstration**

On a vu que si  $f = o(g)$ , alors  $\exists V \in \mathcal{V}_a$  tel que  $g^{-1}(\{0\}) \cap V \subset f^{-1}(\{0\})$ .

Et par ailleurs, pour tout  $\epsilon$ ,  $\exists V \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V \setminus g^{-1}(\{0\})$ ,  $|f(x)| \leq \epsilon |g(x)|$ ,

donc pour  $x \notin g^{-1}(\{0\})$ ,  $\frac{|f(x)|}{|g(x)|} \leq \epsilon$  et donc  $\frac{f(x)}{g(x)} \xrightarrow{x \rightarrow a, x \notin g^{-1}(\{0\})} 0$ .

Réciproquement, on pour tout  $\epsilon$ ,  $\exists V \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V$ ,  $\frac{f(x)}{g(x)} \xrightarrow{x \rightarrow a, x \notin g^{-1}(\{0\})} 0$ , donc  $|f(x)| \leq \epsilon |g(x)|$ ,

Puis il existe  $V'$  tel que  $g^{-1}(\{0\}) \cap V' \subset f^{-1}(\{0\})$ , donc pour  $x \in V'$ ,  $f(x) = 0 \leq \epsilon g(x) = 0$ ,  
pour  $x \in V' \cap V$ ,  $|f(x)| \leq \epsilon |g(x)|$ , donc  $f = o(g)$  □

**Exercice**

Faire les autres démonstrations

**Correction****🔧 Savoir faire - Avec une fonction « relative »**

Notons, pour tout  $x \in I \setminus g^{-1}(\{0\})$ ,  $h(x) = \frac{f(x)}{g(x)}$  et pour  $x \in g^{-1}(\{0\})$ ,  $h(x) = 0$ . Alors

- $f$  est dominée par  $g$  au voisinage de  $a$  ssi  $h$  est bornée au voisinage de  $a$ .
- $f$  est négligeable devant  $g$  au voisinage de  $a$  ssi  $h \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$ .
- $f$  est équivalente à  $g$  au voisinage de  $a$  ssi  $h \xrightarrow{x \rightarrow a} 1$ .

Avec  $g = 1$ , on trouve directement :

**Proposition - Comparaison à une fonction constante**

Soit  $f$  définie au voisinage de  $a$ . On a

$$\begin{aligned} f &\underset{a}{=} O(1) && \Leftrightarrow f \text{ est bornée au voisinage de } a. \\ f &\underset{a}{=} o(1) && \Leftrightarrow f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0 \end{aligned}$$

### 2.3. Relations d'équivalence. Relation de préordre

Pour les propositions suivantes, les démonstrations sont simplifiées par le fait que les fonctions ne s'annulent pas au voisinage de  $a$ , donc on peut considérer  $h = \frac{f}{g}$  avec  $g$  non nul sur un voisinage de  $a$ .

#### Proposition - Equivalence : relation d'équivalence

Soient  $I$  un intervalle,  $a \in \bar{I}$  et  $f, g, h$  trois fonctions définies jamais presque toujours nulles sur un voisinage de  $a$ .

On dit  $f, g$  et  $h$  non nulles sur un voisinage de  $a$ . On a

- $f \sim_a f$  (réflexivité).
- Si  $f \sim_a g$  alors  $g \sim_a f$  (symétrie).
- Si  $f \sim_a g$  et  $g \sim_a h$  alors  $f \sim_a h$  (transitivité).

La relation d'équivalence  $\sim$  est donc une relation d'équivalence

#### Démonstration

On note  $\varphi_{f,g}$ , une fonction qui tend vers 1 et qui vérifie  $f = \varphi_{f,g} \times g$  au voisinage de  $a$ , lorsque  $f \sim_a g$ .

- Avec  $\varphi_{f,f} : x \mapsto 1$ , on peut conclure que  $f \sim_a f$ .
- Si  $f \sim_a g$ , alors  $\frac{1}{\varphi_{f,g}} \xrightarrow{a} \frac{1}{1}$  et donc avec  $\varphi_{g,f} = \frac{1}{\varphi_{f,g}}$ , on peut affirmer que  $g \sim_a f$ .
- Si  $f \sim_a g$  et  $g \sim_a h$ , alors de la même manière  $\varphi_{f,g} \times \varphi_{g,h} \xrightarrow{a} \frac{1}{1}$ , donc avec  $\varphi_{f,h} = \varphi_{f,g} \times \varphi_{g,h}$ , on peut affirmer que  $f \sim_a h$ .

□



#### Pour aller plus loin - Relation : même ordre de grandeur

Pour avoir une relation d'ordre, il faut associer la propriété d'antisymétrie.

Donc définir une égalité  $\asymp$  entre fonctions par :

$$f \asymp_a g \text{ et } g \asymp_a f \implies f \asymp_a g$$

#### Proposition - Relation de préordre

Soient  $f, g, h$  trois fonctions définies et non nulles sur un voisinage de  $a$ .

On a

- $f = O(f)$  au voisinage de  $a$  (réflexivité)
- Si  $f = O(g)$  et  $g = O(h)$  au voisinage de  $a$  alors  $f = O(h)$  au voisinage de  $a$ . (transitivité)

#### Démonstration

- $f \sim f$ , donc  $\frac{f}{f} \leq \frac{3}{2}$ , au voisinage de  $a$
- $\exists C_1, C_2 \in \mathbb{R}_+$  et  $V \in \mathcal{V}_a$  (quitte à intersecter) tels que  $\frac{f}{h} = \frac{f}{g} \frac{g}{h} \leq C_1 C_2$ .  
Donc  $f =_a O(h)$

□

#### Proposition - Liens entre les relations

Soient  $f, g, h$  trois fonctions définies et non nulles sur un voisinage de  $a$ .

On a

- Si  $f =_a o(g)$  alors  $f =_a O(g)$
- On a :  $f \sim_a g \Leftrightarrow f - g =_a o(g)$  (ou encore noté :  $f = g + o(g)$ ).
- Si  $f \sim_a g$  alors  $f =_a O(g)$  et  $g =_a O(f)$ .
- Si  $f \sim_a g$  alors  $h =_a o(f) \Leftrightarrow h =_a o(g)$ .

**Démonstration**

- Si  $\frac{f}{g} \xrightarrow{a} 0$ , alors  $\frac{f}{g}$  est bornée.
- C'est la définition. Attention, le «  $\sim$  » n'est pas classique, il ne s'agit pas juste de faire passer le  $g$  de l'autre côté.
- Si  $f \sim_a g$ , alors  $\frac{f}{g} \leq \frac{3}{2}$  au voisinage de  $a$  et de même  $\frac{g}{f} \leq \frac{3}{2}$  au voisinage de  $a$
- Supposons que  $f \sim_a g$  et donc  $g \sim_a f$ .  
Si  $h =_a o(f)$ , alors  $\frac{h}{g} = \frac{h}{f} \times \frac{f}{g} \xrightarrow{a} 0 \times 1 = 0$ , donc  $h =_a o(g)$ .  
Ainsi  $h =_a o(f) \Rightarrow h =_a o(g)$ . Les rôles de  $f$  et  $g$  sont interchangeables donc on a également  $h =_a o(g) \Rightarrow h =_a o(f)$ .

□

**2.4. Echelle de comparaison**

Les résultats suivants sont tout simplement une réécriture des formules de croissances comparées bien connues.

**Proposition - Comparaisons usuelles**

Pour  $\alpha > 0, \beta > 0$  on a

$$(\ln x)^\beta =_{+\infty} o(x^\alpha), \quad x^\alpha =_{+\infty} o(e^{\beta x}),$$

$$|\ln x|^\beta =_0 o\left(\frac{1}{x^\alpha}\right),$$

$$e^{\beta x} =_{-\infty} o\left(\frac{1}{|x|^\alpha}\right).$$

On a également pour  $0 < p < q$  :

$$x^p =_{+\infty} o(x^q)$$

$$x^q =_0 o(x^p) \text{ et } (x-a)^q =_a o((x-a)^p).$$

En d'autres termes, aux bornes des intervalles de définition, "l'exponentielle domine (=« l'emporte sur ») la puissance, la puissance domine (=« l'emporte sur ») le logarithme" (croissances comparées).

**Proposition - Taux d'accroissement réinterprété**

En utilisant les limites classiques (taux d'accroissement), on a

1.  $\sin x =_0 x + o(x)$  ou encore  $\sin x \sim_0 x$
2.  $\tan x =_0 x + o(x)$  ou encore  $\tan x \sim_0 x$
3.  $\ln(1+x) =_0 x + o(x)$  ou encore  $\ln(1+x) \sim_0 x$
4.  $e^x =_0 1 + x + o(x)$  ou encore  $e^x - 1 \sim_0 x$
5.  $(1+x)^\alpha =_0 1 + \alpha x + o(x)$  ( $\alpha \in \mathbb{R}^*$ ) ou encore  $(1+x)^\alpha - 1 \sim_0 \alpha x$

**Démonstration**

Cette proposition est originale.

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x - \sin 0}{x - 0} = \sin'(0) = \cos(0) = 1 \Rightarrow \sin x \sim_{x \rightarrow 0} x \Leftrightarrow \sin x =_0 x + o(x)$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\tan x}{x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\tan x - \tan 0}{x - 0} = \tan'(0) = \frac{1}{\cos^2(0)} = 1 \Rightarrow \tan x \sim_{x \rightarrow 0} x \Leftrightarrow \tan x =_0 x + o(x)$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln(1+x)}{x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln(1+x) - \ln(1+0)}{x - 0} = \ln'(1+0) = \frac{1}{1} = 1 \Rightarrow \ln(1+x) \sim_{x \rightarrow 0} x \Leftrightarrow \ln(1+x) =_0 x + o(x)$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^x - 1}{x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^x - e^0}{x - 0} = \exp'(0) = e^0 = 1 \Rightarrow e^x - 1 \sim_{x \rightarrow 0} x \Leftrightarrow e^x =_0 1 + x + o(x)$$

Toujours avec  $\alpha$  constant,  $f_\alpha(x) = (1+x)^\alpha$ , dérivable en 0 :

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{f_\alpha(x) - f_\alpha(0)}{x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{(1+x)^\alpha - 1}{x} = f'_\alpha(0) = \alpha(1+0)^{\alpha-1} = \alpha \Rightarrow (1+x)^\alpha - 1 \underset{x \rightarrow 0}{\sim} \alpha x \Leftrightarrow (1+x)^\alpha = 1 + \alpha x + o(x)$$

□

## 2.5. Algèbre des relations de comparaison

### Proposition - Opérations avec $o$ ou $O$

Soient  $f, g, h, k$  quatre fonctions définies au voisinage de  $a$ . On a

- Si  $f \underset{a}{=} o(g)$  et  $g \underset{a}{=} o(h)$  alors  $f \underset{a}{=} o(h)$ .
- Si  $f \underset{a}{=} o(h)$  et  $g \underset{a}{=} o(h)$  alors  $f + g \underset{a}{=} o(h)$ .
- Si  $f \underset{a}{=} o(g)$ ,  $\lambda \in \mathbb{R}^*$  alors  $\lambda f \underset{a}{=} o(g)$ .
- Si  $f$  et  $g$  ne s'annulent pas au voisinage de  $a$  et si  $f \underset{a}{=} o(g)$  alors  $\frac{1}{g} \underset{a}{=} o\left(\frac{1}{f}\right)$ .
- Si  $f \underset{a}{=} o(g)$  et  $h \underset{a}{=} o(k)$  alors  $fh \underset{a}{=} o(gk)$ .
- Si les fonctions  $f$  et  $g$  sont positifs avec  $f \underset{a}{=} o(g)$ , alors pour  $\alpha > 0$  on a  $f^\alpha \underset{a}{=} o(g^\alpha)$ .
- Si  $f \underset{a}{=} o(g)$  alors  $hf \underset{a}{=} o(hg)$ .

Les propriétés sont encore vraies en remplaçant les «  $o$  » par des «  $O$  ».

### Démonstration

- Soit  $\epsilon > 0$ ,  
il existe  $V_1 \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V_1, |f(x)| \leq \epsilon |g(x)|$ .  
il existe  $V_2 \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V_2, |g(x)| \leq 1 |h(x)|$ .  
Il existe  $V = V_1 \cap V_2 \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V, |f(x)| \leq \epsilon |h(x)|$ . Ceci est vrai pour tout  $\epsilon > 0$ , quelconque (et fixé).
- Soit  $\epsilon > 0$ ,  
il existe  $V_1 \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V_1, |f(x)| \leq \frac{\epsilon}{2} |h(x)|$ .  
il existe  $V_2 \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V_2, |g(x)| \leq \frac{\epsilon}{2} |h(x)|$ . il existe  $V = V_1 \cap V_2 \in \mathcal{V}_a$  tel que  
 $\forall x \in V, |f(x) + g(x)| \leq |f(x)| + |g(x)| \leq \epsilon |h(x)|$ . Ceci est vrai pour tout  $\epsilon > 0$ , quelconque (et fixé).
- Soit  $\lambda \neq 0$ . Soit  $\epsilon > 0$ ,  
il existe  $V \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V, |f(x)| \leq \frac{\epsilon}{|\lambda|} |g(x)|$ , donc  $|\lambda f(x)| \leq \epsilon |g(x)|$ .
- Supposons que  $f$  et  $g$  soient non nulles au voisinage de  $a$ . Soit  $\epsilon > 0$ ,  
il existe  $V \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V, g(x) \neq 0, f(x) \neq 0$  et  $|f(x)| \leq \epsilon |g(x)|$ ,  
ainsi  $\frac{1}{|f(x)|} \geq \frac{1}{\epsilon} \frac{1}{|g(x)|}$ , et donc  $\frac{1}{|g(x)|} \leq \epsilon \frac{1}{|f(x)|}$ .
- Soit  $\epsilon > 0$ ,  
il existe  $V_1 \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V_1, |f(x)| \leq \epsilon |g(x)|$ .  
il existe  $V_2 \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V_2, |h(x)| \leq 1 |k(x)|$ .  
Il existe  $V = V_1 \cap V_2 \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V, |f(x)h(x)| = |f(x)| |h(x)| \leq \epsilon |g(x)| |k(x)| = \epsilon |g(x)k(x)|$ .
- Supposons que  $f, g \geq 0$  au voisinage de  $a$ . Soit  $\epsilon > 0, \alpha > 0$ , donc  $\sqrt[\alpha]{\epsilon} \in \mathbb{R}_+^*$ ,  
il existe  $V \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V, |f(x)| \leq \sqrt[\alpha]{\epsilon} |g(x)|$ .  
il existe  $V \in \mathcal{V}_a$  tel que  $\forall x \in V, |f(x)|^\alpha \leq \epsilon |g(x)|^\alpha = \epsilon |g(x)^\alpha|$ .
- Si  $h = 0$ , infiniment souvent au voisinage de  $a$ , c'est un peu pénible.  
Sinon, cela ne pose pas trop de problème...

□

### Remarque - Où avons-nous besoin de $f, g > 0$ ?

Pour la démonstration du sixième résultat

### Théorème - Signe d'une fonction

Si  $f$  est équivalente à  $g$  en  $a$ , alors il existe  $V$  voisinage de  $a$ , tel que  $f$  et  $g$  sont de même signe sur  $V \setminus \{a\}$ .

**Exercice**

Faire la démonstration

**Correction**

Prenons  $\epsilon = \frac{1}{2}$ , il existe  $V$  voisinage de  $a$  tel que pour tout  $x \in V$ ,  $\frac{1}{2} \leq \frac{f(x)}{g(x)} \leq \frac{3}{2}$ .

Soit  $x \in V$ .

- Si  $g(x) > 0$ , alors  $0 < \frac{1}{2}g(x) \leq f(x)$ , donc  $f(x) > 0$ .
- Si  $g(x) < 0$ , alors  $0 > \frac{1}{2}g(x) \geq f(x)$  donc  $f(x) < 0$ .

Dans tous les cas  $f$  et  $g$  sont de même signe sur  $V$ .

**Théorème - Equivalents et limite**

Soient  $f, g : I \rightarrow \mathbb{R}$  et  $a \in \bar{I}$ .

- Si  $\ell \in \mathbb{R}$ ,  $\ell \neq 0$ , alors  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} \ell$ , si et seulement si  $f \sim_a \ell$ ;
- Si  $f \sim_a g$  et  $g(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} \ell \in \bar{\mathbb{R}}$  alors  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} \ell$ .

**Démonstration**

La division par  $\ell$  est problématique si  $\ell \neq 0 \dots$

- Puisque  $\ell \in \mathbb{R}^*$ , alors  $\frac{f}{\ell} \rightarrow 1 \iff f \sim_a \ell$ .

- Si  $\ell \in \mathbb{R}^*$ , alors  $g \sim_a \ell$  et par transitivité :  $f \sim_a \ell$  donc  $f \rightarrow_a \ell$ .

Supposons que  $\ell = 0$ .

Alors  $|f(x)| \leq |f(x) + g(x)| + |g(x)| \leq (\epsilon + 1)|g(x)| \rightarrow 0$ . Donc  $f \rightarrow 0$ .

Supposons que  $\ell = +\infty$ . Soit  $X > 0$ .

Il existe un voisinage  $V$  de  $a$  tel que pour  $x \in V$ ,  $g(x) \geq 2X$ , et  $|f(x) - g(x)| \leq \frac{1}{2}|g(x)| = \frac{1}{2}g(x)$ .

On a, pour tout  $x \in V$ ,  $f(x) = f(x) - g(x) + g(x) \geq -\frac{1}{2}g(x) + g(x) = \frac{1}{2}g(x) \geq X$ .

Par conséquent  $f \rightarrow +\infty$ . De même pour  $\ell = -\infty$ .

□

**Proposition - Opérations**

Soient  $f, g, h$  trois fonctions définies sur un voisinage de  $a$ . On a

- Si  $f \sim_a g$  et  $h \sim_a k$  alors  $fh \sim_a gk$  et  $\frac{f}{h} \sim_a \frac{g}{k}$  si  $h$  ne s'annule pas au voisinage de  $a$  (privé de  $a$ )
- Soit  $\alpha \in \mathbb{R}$ . Si  $f \sim_a g$ ,  $f$  ou  $g$  strictement positives (une suffit...) alors  $f^\alpha \sim_a g^\alpha$

**Démonstration**

Il existe deux fonctions  $u \rightarrow_a 1$ ,  $v \rightarrow_a 1$  telles que  $f = u \times g$  et  $h = v \times k$ .

Par produit,  $fh = (uv)gk$  et donc il existe  $w = uv \rightarrow_a 1$  telle que  $fh = wgk$ .

Si  $f$  est strictement positive, il en est de même de  $g$ , puisque  $f \sim_a g$ .

Il existe  $u \rightarrow_a 1$  telle que  $f = u \times g$ .

En prenant la puissance  $\alpha$ -ième ( $\alpha > 0$ ), alors  $f^\alpha = u^\alpha g^\alpha$ .

Et on a alors  $u^\alpha \rightarrow_a 1$ . □

En appliquant le théorème de composition des limites, nous avons un nouveau résultat :

**Proposition - Substitution dans les relations de comparaison**

Soient  $\phi$  définie sur un voisinage de  $a$  telle que  $\lim_{t \rightarrow a} \phi(t) = b$ ,  $f, g$  définies sur un voisinage de  $b$ . Alors :

$$f \underset{b}{=} O(g) \Rightarrow f \circ \phi \underset{a}{=} O(g \circ \phi)$$

$$f \underset{b}{=} o(g) \Rightarrow f \circ \phi \underset{a}{=} o(g \circ \phi)$$

$$f \underset{b}{\sim} g \Rightarrow f \circ \phi \underset{a}{\sim} g \circ \phi$$

**Démonstration**  
Faisons la seconde démonstration.  
Il existe un voisinage  $V$  de  $b$  et il existe une fonction  $h \rightarrow_b 0$  telle que pour tout  $x \in V$  :  
 $f(x) = h(x) \times g(x)$ .  
En composant par  $\Phi : f(\Phi(t)) = h(\Phi(t)) \times g(\Phi(t))$ .  
Notons  $k = h \circ \Phi$ , on a alors  $f \circ \Phi = k \times g \circ \Phi$ , avec par composition  $\lim_{t \rightarrow a} k(t) = \lim_{t \rightarrow a} h(\Phi(t)) = \lim_{x \rightarrow b} h(x) = 1$ .  $\square$

**⚠ Attention - Ce qui ne marche pas**  
D’une manière générale, les équivalents ne passent ni aux sommes, ni aux exponentielles, ni aux logarithmes.  
— Somme : en 0 avec  $f_1(t) = t, f_2(t) = t + t^2, g_1(t) = g_2(t) = -t$   
on a  $f_1 \underset{0}{\sim} f_2$  mais  $f_1 + g_1 \not\underset{0}{\sim} f_2 + g_2$ .  
— Exponentielle : en  $+\infty$  avec  $f(t) = t^2$  et  $g(t) = t^2 + t$   
on a  $f \underset{+\infty}{\sim} g$  mais  $e^f \not\underset{+\infty}{\sim} e^g$ .

Exercice  
Déterminer un équivalent de  $\ln(\sin x)$  en 0.

Correction  
Au voisinage de 0 :  
 $\sin x = x + o(x)$ , donc  $\ln(\sin(x)) = \ln(x + o(x)) = \ln(x(1 + o(1))) = \ln x + \ln(1 + o(1)) = \ln x + o(1)$ .  
C’est même mieux...  
 $\ln(\sin x) \sim \ln x$

**⚠ Attention - Rien de plus TERRIBLE...**  
Ne pas écrire  $f \sim 0$ , cela n’a pas de sens avec la définition précédente, et avec la définition générale qui suit, cela signifie que  $f$  est nulle dans un voisinage de  $a$  (ce qui est bien rare...)

**⚠ Attention - Confusion fréquente**  
Ne pas confondre  $f \sim g$  et  $f(x) - g(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$ .  
Par exemple  $x + 1 \underset{+\infty}{\sim} x$  mais  $x + 1 - x = 1$  ne tend pas vers 0 en  $+\infty$ .

### 3. Développements limités

#### 3.1. Définitions

$\mathbb{K}$  désigne  $\mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ .  $n \in \mathbb{N}$ .

**Définition - DL en un point réel**  
Soit  $I$  un intervalle contenant  $a$  ou d’extrémité  $a$ . Soit  $f$  une fonction définie sur  $I$  sauf éventuellement en  $a$ , à valeurs dans  $\mathbb{K}$ . On dit que  $f$  admet un développement limité d’ordre  $n$  au voisinage de  $a$  (en abrégé  $DL_n$  en  $a$  ou  $DL_n(a)$ ) s’il existe un polynôme  $P = \sum_{k=0}^n a_k X^k \in \mathbb{K}_n[X]$  tel que  
$$\forall x \in I, f(x) \underset{a}{=} P(x - a) + o((x - a)^n)$$
$$\underset{a}{=} a_0 + a_1(x - a) + \cdots + a_n(x - a)^n + o((x - a)^n)$$



ce qui peut aussi s'écrire

$$\forall x \in I, f(x) = a_0 + a_1(x-a) + \dots + a_n(x-a)^n + (x-a)^n \epsilon(x) \text{ où } \epsilon(x) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$$

ou

$$f(a+h) \underset{h \rightarrow 0}{=} a_0 + a_1 h + \dots + a_n h^n + o(h^n)$$

$P(x-a)$  s'appelle la partie régulière du  $DL_n$  de  $f$  en  $a$ .

#### Définition - DL en $\infty$

Soit  $f$  une fonction définie sur  $I = [a, +\infty[$ . On dit que  $f$  admet un développement limité d'ordre  $n$  au voisinage de  $+\infty$  s'il existe un polynôme

$$P = \sum_{k=0}^n a_k X^k \in K_n[X] \text{ tel que}$$

$$\begin{aligned} \forall x \in I, f(x) &= P\left(\frac{1}{x}\right) + o\left(\frac{1}{x^n}\right) \\ &= a_0 + \frac{a_1}{x} + \dots + \frac{a_n}{x^n} + o\left(\frac{1}{x^n}\right). \end{aligned}$$



#### Remarque - Ecriture

Par convention, les termes d'un développement limité sont toujours écrits dans l'ordre croissant des puissances (de  $(x-a)$  ou  $1/x$ ). Ainsi chaque terme est négligeable devant ceux qui le précèdent et chaque nouveau terme apporte une précision par rapport à ceux qui le précède.



#### Pour aller plus loin - Linéarisation d'une équation différentielle

Supposons que l'on doit résoudre une équation différentielle d'inconnue  $y$  mais qui n'est pas linéaire.

On peut l'écrire sous la forme  $F(y, y', \dots, y^{(n)}) = 0$  si elle est d'ordre  $n$ .

Imaginons qu'on connaît une solution  $\tilde{y}$  du problème.

On cherche alors une autre solution dans son voisinage :  $y(t) = \tilde{y}(t) + \epsilon(t)$ . On a alors :  $F(\tilde{y} + \epsilon, \tilde{y}' + \epsilon', \dots, \tilde{y}^{(n)} + \epsilon^{(n)}) = 0$ . Or cette équation peut **se linéariser** : on fait un  $DL_1$  de  $F$  au voisinage de  $\tilde{y}$ , cela conduit à une équation différentielle **linéaire** d'ordre  $n$ .

On connaît des méthodes de résolution...

### 3.2. Propriétés

#### Théorème - Unicité

- Si  $f$  admet un  $DL_n$  en  $a \in \mathbb{R}$  (ou en  $\infty$ ), il est unique.
- Si  $f$  admet un  $DL_n$  en  $a$ , alors  $f$  admet un  $DL_p$  en  $a \in \mathbb{R}$  (ou en  $\infty$ ) pour tout  $p \leq n$  obtenu en tronquant la partie régulière à la puissance  $p$  (c'est-à-dire en enlevant les monômes de degré  $> p$  du polynôme).

#### Démonstration

Rappelons d'abord que si  $m > n$ , alors  $\lambda(x-a)^m = o((x-a)^n)$ , au voisinage de 0. Au voisinage

de  $a$ , supposons que  $f(x) = \sum_{k=0}^p a_k(x-a)^k + o((x-a)^p) = \sum_{h=0}^n b_h(x-a)^h + o((x-a)^n)$ .

Nous avons donc :

$$\sum_{k=0}^{\min(p,n)} (a_k - b_k)(x-a)^k + o((x-a)^{\min(n,p)}) = 0$$

Si il existe  $i \leq \min(n, p)$  tel que  $a_i \neq b_i$ .

Notons  $i_0 = \min\{i \mid a_i \neq b_i\}$ , on a donc :

$$(a_{i_0} - b_{i_0})(x-a)^{i_0} + o((x-a)^{i_0}) = 0 \Rightarrow (a_{i_0} - b_{i_0})(x-a)^{i_0} = o((x-a)^{i_0}) \Rightarrow \lim_{x \rightarrow a} \frac{(a_{i_0} - b_{i_0})(x-a)^{i_0}}{(x-a)^{i_0}} = 0$$

Et donc  $a_{i_0} = b_{i_0}$ , ce qui est contradictoire.

Donc pour tout  $i \leq \min(n, p)$ ,  $a_i = b_i$   $\square$



#### Pour aller plus loin - Linéarisation d'une équation différentielle (suite)

Considérons (par hasard...) le problème :  $y'' + a \sin(y) = 0$ .

Une solution est  $\tilde{y} : t \mapsto 0$ . Une solution approchée est  $y = \tilde{y} + \epsilon$ .

On a donc  $\sin(y) = \sin(0 + \epsilon) = \epsilon - \frac{\epsilon^3}{6} + o(\epsilon^4)$ .

Donc si  $\epsilon$  reste proche de 0 :  $y'' - ay = o(y)$  et donc une solution approchée est  $y = A \sin(\sqrt{a}t + \varphi)$ .

Les solutions sont de la forme :  $t \mapsto A \sin(\sqrt{a}t + \varphi) + o(t) \dots$

#### Corollaire - Lien avec la parité

Soit  $f$  définie sur un voisinage de 0.

- Si  $f$  admet en 0 un  $DL_n$ ,  $f(x) = P(x) + o(x^n)$ , alors  $g : x \mapsto f(-x)$  admet en 0 le  $DL_n$

$$g(x) = P(-x) + o(x^n).$$

- Si  $f$  admet un  $DL_n$  en 0 et  $f$  paire (resp.  $f$  impaire) alors le  $DL$  ne

contient que des puissances paires (resp. impaires).

**Démonstration**

$g(x) = f(-x) = P(-x) + o((-x)^n) = P(-x) + o(x^n)$  et par unicité...

Si  $f$  est paire, alors  $f(x) = P(x) + o(x^n) = f(-x) = P(-x) + o(x^n)$ .

Par unicité :  $P(-x) = P(x)$ , donc  $P$  est paire.

(attention, il faut bien voir  $P$  en tant que forme polynomiale et non fonction)  $\square$

**Proposition - Limites et équivalents**

- Si  $f$  admet un  $DL_n$  en  $a \in \mathbb{R}$  alors  $f$  est continue ou prolongeable par continuité en  $a$ , avec  $f(a) = a_0$ .
- Si  $n \geq 1$ ,  $f$  (ou son prolongement) est dérivable en  $a$ , de dérivée  $a_1$ .
- Le premier (si les puissances sont « rangées » comme il faut!) terme non nul d'un  $DL$  de  $f$  en  $a$  fournit un équivalent en  $a$ , ou encore si on a la **forme normalisée** d'un  $DL$

$$f(a+h) \underset{h \rightarrow 0}{=} h^p (a_p + a_{p+1}h + \dots + a_n h^{n-p} + o(h^{n-p})) \text{ avec } a_p \neq 0 \text{ et } n \geq p$$

$$\text{alors } f(a+h) \underset{h \rightarrow 0}{\sim} a_p h^p.$$

**Remarque - Généralisation en  $+\infty$** 

En  $\infty$ , si  $f$  admet un  $DL_n$  alors  $f$  admet  $a_0$  pour limite et le premier (si les puissances sont « rangées » comme il faut!) terme non nul d'un  $DL$  de  $f$  en  $\infty$  fournit un équivalent.

**Démonstration**

Supposons, qu'au voisinage de  $a$  :

$$f(a+h) \underset{h \rightarrow 0}{=} h^p (a_p + a_{p+1}h + \dots + a_n h^{n-p} + o(h^{n-p})) \text{ avec } a_p \neq 0 \text{ et } n \geq p$$

Donc

$$\frac{f(a+h)}{a_p h^p} = 1 + h(a_{p+1} + \dots + a_n h^{n-1} + o(h^{n-1})) \xrightarrow{h \rightarrow 0} 1$$

Ainsi  $f(a+h) \underset{h \rightarrow 0}{\sim} a_p h^p$ . En particulier  $\lim_{h \rightarrow 0} f(a+h) = a_0$  (que celui-ci soit nul ou non).

Et si  $f$  admet un  $DL_1$ , en  $a$  :

$$\frac{f(a+h) - f(a)}{h} = \frac{a_0 + a_1 h + o(h) - a_0}{h} = a_1 + o(1) \xrightarrow{h \rightarrow 0} a_1$$

$\square$

**Attention - A ne pas généraliser pour  $f^{(2)}(a)$** 

⚡ Cela ne se généralise pas aux dérivées suivantes.

⚡ Contre-exemple : Soit  $f$  la fonction définie sur  $\mathbb{R}$  par  $f(x) =$

$$\begin{cases} x^{100} \sin \frac{1}{x^{100}} & \text{si } x \neq 0 \\ 0 & \text{sinon} \end{cases} \quad \text{Alors } f \text{ admet un } DL_{99} \text{ en } 0 \text{ (} f(x) = 0 + o(x^{99}) \text{)}$$

⚡ mais n'est pas deux fois dérivable en 0.

**🔧 Savoir faire - Obtenir un  $DL_n(a)$  d'une fonction  $f$** 

On se ramène usuellement en 0 :

- Pour obtenir un  $DL_n$  en  $a$  de  $f$ , on pose  $h = x - a$ , on effectue un  $DL_n$  en 0 de  $g(h) = f(a+h)$  puis on remplace  $h$  par  $x - a$ .
- Pour obtenir un  $DL_n$  en  $\infty$  de  $f$ , on pose  $t = 1/x$ , on effectue un  $DL_n$  en 0 de  $g(t) = f(1/t)$  puis on remplace  $t$  par  $1/x$ .

Il suffit donc de savoir obtenir les  $DL_n(0)$

**3.3. Existence de développements limités**

On cherche maintenant les  $DL_n(0)$  des fonctions usuelles.

**Théorème - Premières formules**

Les fonctions  $\frac{1}{1-x}$  et  $\frac{1}{1+x}$  admettent des  $DL_n$  en 0 pour tout  $n \in \mathbb{N}$  donnés par :

$$\begin{aligned}\frac{1}{1-x} &= 1 + x + x^2 + \dots + x^n + o(x^n) \\ \frac{1}{1+x} &= 1 - x + x^2 - x^3 + \dots + (-1)^n x^n + o(x^n)\end{aligned}$$

**Démonstration**

$$\forall x \neq 1, \frac{1}{1-x} = 1 + x + x^2 + \dots + x^n + \frac{x^{n+1}}{1-x}$$

□

**Proposition - Primitivation**

Soient  $I$  un intervalle de  $\mathbb{R}$  contenant 0 et  $F : I \rightarrow \mathbb{R}$  dérivable. On suppose que  $F'$  admet un  $DL_n$  en 0

$$F'(x) \underset{x \rightarrow 0}{=} a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n + o(x^n).$$

Alors  $F$  admet en 0 le  $DL_{n+1}$  (obtenu en primitivant celui de  $F'$ )

$$F(x) \underset{x \rightarrow 0}{=} F(0) + a_0 x + \frac{a_1}{2} x^2 + \dots + \frac{a_n}{n+1} x^{n+1} + o(x^{n+1}).$$

**Exercice**

Donner le  $DL_n(0)$  de  $x \mapsto \ln(1+x)$

**Correction**

On intègre le  $DL_{n-1}(0)$  de  $x \mapsto \frac{1}{1+x}$ .

On a donc  $\ln(1+x) \underset{x \rightarrow 0}{=} \ln 1 + \sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \frac{x^k}{k} + o(x^n)$

**Démonstration**

Soit  $\varphi : x \mapsto F(x) - F(0) - \sum_{k=0}^n \frac{a_k}{k+1} x^{k+1}$ .

Il existe  $\epsilon : I \rightarrow \mathbb{R}$  et un voisinage  $V$  de 0 tels que  $F'(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n + x^n \epsilon(x)$  et  $\epsilon(x) \rightarrow 0$ .

On applique l'inégalité des accroissements finis :

$$|\varphi(x) - \varphi(0)| \leq \sup_{t \in [0, x]} |\varphi'(t)| |x - 0|$$

$$\text{Or } \forall x \in V, |\varphi'(x)| = \left| F'(x) - \sum_{k=0}^n a_k x^k \right| \leq |x^n \epsilon(x)|.$$

Donc pour tout  $x \in V$ ,  $|\varphi(x)| \leq x^{n+1} \epsilon(x)$ . □

**Corollaire -**

$$\operatorname{Arctan} x \underset{x \rightarrow 0}{=} x - \frac{x^3}{3} + \frac{x^5}{5} - \dots + (-1)^n \frac{x^{2n+1}}{2n+1} + o(x^{2n+2})$$

**Démonstration**

Au voisinage de 0,  $\arctan'(x) = \frac{1}{1+x^2} = \sum_{k=0}^n (-1)^k x^{2k} + o(x^{2n})$ .

On intègre le DL

$$\arctan(x) = \arctan(0) + \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{2k+1} x^{2k+1} + o(x^{2n+1})$$

□

**⚠ Attention - Mais on ne peut pas dériver!!**

Si  $f$  est dérivable, l'existence d'un  $DL_n$  pour  $f$  n'implique pas l'existence d'un  $DL_{n-1}$  pour  $f'$ .

Soit  $f$  la fonction définie sur  $\mathbb{R}$  par  $f(x) = \begin{cases} x^{100} \sin \frac{1}{x^{100}} & \text{si } x \neq 0 \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$  Alors  $f$  admet un  $DL_{99}$  en 0, mais n'est pas deux fois dérivable en 0.

**⛔ Remarque - Mais tout n'est pas perdu...**

En revanche si  $f$  est de classe  $\mathcal{C}^n$ , alors  $f'$  est de classe  $\mathcal{C}^{n-1}$  et le  $DL_{n-1}$  de  $f'$  est obtenu par dérivation du  $DL_n$  de  $f$ .

(son intégration doit correspondre avec celui de  $f$  (unicité))

**Théorème - Formule de Taylor-Young**

Soient  $I$  un intervalle de  $\mathbb{R}$ ,  $f$  une application de  $I$  dans  $K$ ,  $n$  fois dérivable en  $a \in I$ .

Alors il existe  $\epsilon : I \rightarrow \mathbb{R}$  tel que pour tout  $x \in I$  on a

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{(x-a)^k}{k!} f^{(k)}(a) + \frac{(x-a)^n}{n!} \epsilon(x) \text{ avec } \lim_{x \rightarrow a} \epsilon(x) = 0.$$

**Démonstration**

On démontre le résultat par récurrence sur  $n$ .

— Si  $f$  est (1 fois) dérivable en  $a$ ,

$$\epsilon(x) = \frac{f(x) - f(a)}{x-a} - f'(a) \xrightarrow{x \rightarrow a} 0$$

En multipliant par  $x-a$ , on trouve  $\mathcal{P}_1$ .

— Soit  $n \in \mathbb{N}$ . Supposons que  $\mathcal{P}_n$  est vraie.

Soit  $f$  dérivable  $n+1$  fois en  $a$ . Alors  $f'$  est  $n$  fois dérivable en  $a$ .

On peut lui appliquer  $\mathcal{P}_n$

$$f'(x) = \sum_{k=0}^n \frac{(x-a)^k}{k!} f^{(k+1)}(a) + \frac{(x-a)^n}{n!} \epsilon(x) \text{ avec } \lim_{x \rightarrow a} \epsilon(x) = 0.$$

Si on intègre ce  $DL$  d'ordre  $n$  (une primitive de  $(x-a)^k$  est  $x \mapsto \frac{1}{k+1} (x-a)^{k+1}$ , même pour  $k=0$ ) :

$$f(x) = f(a) + \sum_{k=0}^n \frac{(x-a)^{k+1}}{(k+1)!} f^{(k+1)}(a) + \frac{(x-a)^{n+1}}{(n+1)!} \epsilon(x) \text{ avec } \lim_{x \rightarrow a} \epsilon(x) = 0.$$

Et donc  $\mathcal{P}_{n+1}$  est vraie.

□

**⚠ Attention - Ne pas en dire trop**

Cette formule donne uniquement un résultat **local**, elle NE sert donc QU'à préciser la fonction  $f$  au voisinage de  $a$ .

**Corollaire - Condition suffisante simple**

Toute fonction  $n$  fois dérivable en  $a$  admet un  $DL_n$  en  $a$ , donné par la formule de Taylor-Young.

Ce résultat permet de retrouver les  $DL$  précédemment obtenus, mais également ceux d'autres fonctions usuelles :

**Proposition - Développements limités usuels en 0**

On a les résultats suivants (à connaître parfaitement)

$$\begin{aligned}
 e^x &= 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots + \frac{x^n}{n!} + o(x^n) \\
 \cos x &= 1 - \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \dots + (-1)^p \frac{x^{2p}}{(2p)!} + o(x^{2p}) \text{ (ou } o(x^{2p+1})) \\
 \sin x &= x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} + \dots + (-1)^p \frac{x^{2p+1}}{(2p+1)!} + o(x^{2p+1}) \text{ (ou } o(x^{2p+2})) \\
 \operatorname{ch} x &= 1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \dots + \frac{x^{2p}}{(2p)!} + o(x^{2p}) \text{ (ou } o(x^{2p+1})) \\
 \operatorname{sh} x &= x + \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} + \dots + \frac{x^{2p+1}}{(2p+1)!} + o(x^{2p+1}) \text{ (ou } o(x^{2p+2})) \\
 (1+x)^\alpha &= 1 + \alpha x + \alpha(\alpha-1) \frac{x^2}{2!} + \dots + \alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-n+1) \frac{x^n}{n!} + o(x^n) \\
 \frac{1}{1+x} &= 1 - x + x^2 - x^3 + \dots + (-1)^n x^n + o(x^n) \\
 \ln(1+x) &= x - \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} + \dots + (-1)^{n-1} \frac{x^n}{n} + o(x^n) \\
 \sqrt{1+x} &= 1 + \frac{x}{2} - \frac{x^2}{8} + o(x^2) \quad (\alpha = \frac{1}{2}) \\
 \frac{1}{\sqrt{1+x}} &= 1 - \frac{x}{2} + \frac{3}{8}x^2 + o(x^2) \quad (\alpha = -\frac{1}{2})
 \end{aligned}$$

**Démonstration**

On va démontrer le résultat fonction par fonction.

- $\exp : x \mapsto e^x$  est de classe  $\mathcal{C}^\infty$  sur  $\mathbb{R}$  et pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $\exp^{(k)} = \exp$  (récurrence).  
On a donc  $\forall k \in \mathbb{N}$ ,  $\exp^{(k)}(0) = e^0 = 1$ . On applique la formule de Taylor-Young :

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots + \frac{x^n}{n!} + o(x^n)$$

- De même  $\operatorname{expi} : x \mapsto e^{ix}$  est de classe  $\mathcal{C}^\infty$  sur  $\mathbb{R}$  (à valeurs dans  $\mathbb{C}$ ) et pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $\operatorname{expi}^{(k)} = i^k \operatorname{expi}$  (récurrence).  
On a donc  $\forall k \in \mathbb{N}$ ,  $\operatorname{expi}^{(k)}(0) = i^k e^0 = i^k$ . On applique la formule de Taylor-Young :

$$e^{ix} = 1 + ix - \frac{x^2}{2!} - i \frac{x^3}{3!} + \dots + \frac{i^n x^n}{n!} + o(x^n)$$

En prenant les parties réelles et imaginaires :

$$\cos x = 1 - \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \dots + (-1)^p \frac{x^{2p}}{(2p)!} + o(x^{2p}) \text{ (ou } o(x^{2p+1}))$$

$$\sin x = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} + \dots + (-1)^p \frac{x^{2p+1}}{(2p+1)!} + o(x^{2p+1}) \text{ (ou } o(x^{2p+2}))$$

- $\operatorname{ch}$  est la partie paire de  $e^x$  et  $\operatorname{sh}$  sa partie impaire :

$$\operatorname{ch} x = 1 + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} + \dots + \frac{x^{2p}}{(2p)!} + o(x^{2p}) \text{ (ou } o(x^{2p+1}))$$

$$\operatorname{sh} x = x + \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} + \dots + \frac{x^{2p+1}}{(2p+1)!} + o(x^{2p+1}) \text{ (ou } o(x^{2p+2}))$$

- On peut aussi démontrer par récurrence que si  $f_\alpha : x \mapsto (1+x)^\alpha$ , alors pour tout  $k \in \mathbb{N}^*$ ,  
 $\forall x > -1$ ,  $f_\alpha^{(k)}(x) = \alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-k+1)(1+x)^{\alpha-k} \Rightarrow f_\alpha^{(k)}(0) = \alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-k+1)$

Donc

$$(1+x)^\alpha = \sum_{k=0}^n \frac{\alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-k+1)}{k!} x^k + o(x^n) = 1 + \alpha x + \alpha(\alpha-1) \frac{x^2}{2!} + \dots + \alpha(\alpha-1) \dots (\alpha-n+1) \frac{x^n}{n!} + o(x^n)$$

On notera qu'avec  $\alpha \in \mathbb{N}$ , on retrouve la formule du binôme de Newton.

- On a vu la fonction  $x \mapsto \frac{1}{1+x}$  (ou prendre  $\alpha = -1$  dans le développement précédent)
- On pourrait primitiver le DL précédent pour obtenir celui de  $x \mapsto \ln(1+x)$  (voir un théorème plus loin).

On peut aussi démontrer par récurrence que si  $f : x \mapsto \ln(1+x)$ , alors pour tout  $k \in \mathbb{N}^*$ ,

$$\forall x \neq -1, \quad f^{(k)}(x) = \frac{(-1)^{k-1} (k-1)!}{(1+x)^k} \Rightarrow f^{(k)}(0) = (-1)^{k-1} (k-1)!$$

Donc

$$\ln(1+x) = f(0) + \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^{k-1} (k-1)!}{k!} x^k + o(x^n) = x - \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} + \dots + (-1)^{n-1} \frac{x^n}{n} + o(x^n)$$

— On prend  $\alpha = \frac{1}{2}$  ou  $\alpha = -\frac{1}{2}$ , pour les deux derniers

□

### Remarque - Composition de DL = composition de polynômes

En fait, on remarque que dans plusieurs cas, l'enjeu des composés des développements limités, il s'agit donc d'appliquer des formules de composition de polynômes. Or, on a vu que cela n'était pas vraiment une chose facile...

On reviendra sur cette remarque un peu plus loin...

#### Exercice

Terminer la démonstration pour obtenir le DL d'ordre 4 de  $x \mapsto \frac{1}{\sqrt{1+x}}$

#### Correction

On prend  $\alpha = -\frac{1}{2}$ , donc

$$\frac{1}{\sqrt{1+x}} \underset{x \rightarrow 0}{=} 1 + \frac{-1}{2}x + \frac{\frac{-1}{2} \cdot \frac{-3}{2}}{2}x^2 + \frac{\frac{-1}{2} \cdot \frac{-3}{2} \cdot \frac{-5}{2}}{6}x^3 + \frac{\frac{-1}{2} \cdot \frac{-3}{2} \cdot \frac{-5}{2} \cdot \frac{-7}{2}}{24}x^4 + o(x^4) = 1 - \frac{1}{2}x + \frac{3}{8}x^2 - \frac{5}{16}x^3 + \frac{35}{128}x^4 + o(x^4)$$

### Savoir faire - DL des fonctions de référence en une autre valeur

Supposons que  $x \rightarrow a$  pour  $x \rightarrow a$ . Alors  $h = x - a \rightarrow 0$ . On a respectivement :

- $\exp(x) = \exp(a+h) = e^a \times \exp(h) = e^a(1 + h + \frac{h^2}{2} + \dots)$
- $\ln(x) = \ln(a+h) = \ln(a(1 + \frac{h}{a})) = \ln a + \frac{h}{a} - \frac{h^2}{2a^2} + \dots$
- $\cos(x) = \cos(a+h) = \cos a \cos h - \sin a \sin h = \cos a(1 - \frac{h^2}{2} + \dots) - \sin a(h - \frac{h^3}{6} + \dots)$
- $\operatorname{sh}(x) = \operatorname{sh}(a+h) = \operatorname{sh}(a) \operatorname{ch} h + \operatorname{ch} a \operatorname{sh} h \dots$  (à démontrer)
- $x^\alpha = (a+h)^\alpha = a^\alpha \times (1 + \frac{h}{a})^\alpha = a^\alpha(1 + \alpha \frac{h}{a} + \frac{\alpha(\alpha-1)}{2} \frac{h^2}{a^2} + \dots)$

## 3.4. Opérations

### Proposition - Combinaison linéaire

Si  $f$  et  $g$  admettent en  $a$  des  $DL_n$  alors pour  $\lambda, \mu \in K$ ,  $\lambda f + \mu g$  admet un  $DL_n$  en  $a$ , obtenu en faisant la combinaison linéaire correspondante des  $DL_n$ .

(résultat encore valable en  $\infty$ )

#### Démonstration

Il s'agit d'une simple addition, puis d'une identification (par unicité du DL) □

#### Exercice

Donner un  $DL_3$  en 0 de  $\cos x + 2 \sin(-x)$ .

#### Correction

$\cos(x) \underset{x \rightarrow 0}{=} 1 - \frac{x^2}{2} + o(x^3)$  et  $\sin(x) = x - \frac{x^3}{6} + o(x^3)$  au voisinage de 0.

Donc  $\cos x + 2 \sin(-x) \underset{x \rightarrow 0}{=} 1 - 2x - \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} + o(x^3)$  au voisinage de 0

### Proposition - Produit

Si  $f$  et  $g$  admettent des  $DL_n$  en  $a$  alors  $fg$  admet un  $DL_n$  en  $a$  obtenu en multipliant les  $DL_n$  de  $f$  et de  $g$  et en supprimant les termes de degré  $> n$  (termes non significatifs).

(résultat encore valable en  $\infty$ )

**Démonstration**

Supposons qu'au voisinage de 0,  $f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k + o(x^n) = P_n(x) + o(x^n)$  et  $g(x) = \sum_{k=0}^n b_k x^k + o(x^n) = Q_n(x) + o(x^n)$ .

Alors (il s'agit bien d'une égalité) :

Au voisinage de 0,

$$f(x)g(x) = \left( \sum_{k=0}^n a_k x^k + o(x^n) \right) \left( \sum_{k=0}^n b_k x^k + o(x^n) \right) = P_n(x) \times Q_n(x) + o(x^n(P_n(x) + Q_n(x) + x^n))$$

Or on peut imaginer que  $a_0 \neq 0$  ou  $b_0 \neq 0$ , donc dans ce cas (le « pire »), on peut seulement affirmer :

$$o(x^n(P_n(x) + Q_n(x) + x^n)) = o(x^n)$$

Auquel cas dans le produit  $P_n(x)Q_n(x)$ , il ne sert à rien de considérer les termes de degré supérieur à  $n$  (comme par exemple  $a_1 b_n x^{n+1} \dots$ ). Il faut donc faire une troncature.

Finalement, on obtient :

$$f(x)g(x) = \sum_{k=0}^n \left( \sum_{h=0}^k a_h b_{k-h} \right) x^k + o(x^n)$$

□

**Remarque - Multiplication de polynôme**

Si les parties régulières des  $DL_n$  de  $f$  et  $g$  sont des polynômes de valuation strictement positive, le produit des  $DL_n$  de  $f$  et  $g$  donne un  $DL$  d'un ordre strictement supérieur à  $n$ , mais dont on ne peut rien dire pour  $k > n$ .

Il s'agit d'une multiplication polynomiale.

**Exercice**

Donner le  $DL_3$  en 0 de  $e^x \sqrt{1+x}$  et le  $DL_4$  en 0 de  $\sin^2 x$ .

**Correction**

Il faut donc anticiper l'ordre du  $DL(0)$  à chercher a priori pour chacune des fonctions.

$$e^x \underset{x \rightarrow 0}{=} 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{6} + o(x^3) \quad \sqrt{1+x} = 1 + \frac{x}{2} - \frac{x^2}{8} + \frac{x^3}{16} + o(x^3)$$

$$e^x \sqrt{1+x} \underset{x \rightarrow 0}{=} 1 + \left(1 + \frac{1}{2}\right)x + \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{2} - \frac{1}{8}\right)x^2 + \left(\frac{1}{6} + \frac{1}{4} - \frac{1}{8} + \frac{1}{16}\right)x^3 + o(x^3) = 1 + \frac{3}{2}x + \frac{7}{8}x^2 + \frac{17}{48}x^3 + o(x^3)$$

et on ne va pas plus loin...

De même, au voisinage de 0

$$\sin(x) \underset{x \rightarrow 0}{=} x - \frac{1}{6}x^3 + o(x^4) \quad \Rightarrow \quad \sin^2(x) \underset{x \rightarrow 0}{=} x^2 - \frac{1}{3}x^4 + o(x^4)$$

**Proposition - Composition**

Soient  $f: I \rightarrow K$  où  $I$  est un intervalle de  $\mathbb{R}$  contenant 0 et  $\phi: J \rightarrow \mathbb{R}$  tel que  $\phi(J) \subset I$  et  $\lim_{x \rightarrow 0} \phi(x) = 0$ .

On suppose que  $f$  admet un  $DL_n$  en 0,  $f(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n + o(x^n)$ , et que  $\phi$  admet un  $DL_n$  en 0,  $\phi(x) = b_1 x + \dots + b_n x^n + o(x^n)$ . Alors  $f \circ \phi$  admet un  $DL_n$  en 0, obtenu en écrivant

$$f \circ \phi(x) = a_0 + a_1(b_1 x + \dots + b_n x^n + o(x^n)) + a_2(b_1 x + \dots + b_n x^n + o(x^n))^2 + \dots + a_n(b_1 x + \dots + b_n x^n + o(x^n))^n + o(x^n)$$

en développant et en supprimant les termes de degré  $> n$  (termes non significatifs).

**Remarque - Comment s'y prendre**

En fait il s'agit, là aussi, des opérations sur les polynômes (en l'occurrence la composition), puis une troncature.

Il faut bien prendre initialement des  $DL$  d'ordre  $n$  de  $f$  et  $\phi$  pour obtenir un  $DL_n$  de  $f \circ \phi$ .

Il s'agit encore d'une composition de polynômes, ce qui donne bien un polynôme!

**Démonstration**

Comme pour l'addition, on prend d'abord l'égalité (qui est une VRAIE égalité). Puis on tronque.

□

**Exercice**

Donner un  $DL_4$  en 0 de  $\ln(\cos x)$ .

**Pour aller plus loin - Intérêt des polynômes**

En début d'année, on a vu que l'intérêt des fonctions polynomiales n'était pas dans le fait que la somme ou le produit de fonctions polynomiales donne une fonction polynomiale, mais bien dans la stabilité par composition.

Correction

Au voisinage de 0 :

$$\cos x \underset{x \rightarrow 0}{=} \underbrace{1 - \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{24}x^4 + o(x^4)}_u \quad \ln(1+u) = u - \frac{1}{2}u^2 + \frac{1}{3}u^3 - \frac{1}{4}u^4 + o(u^4)$$

Donc (il faut vraiment anticiper !!)

$$\ln(\cos(x)) \underset{x \rightarrow 0}{=} \left(-\frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{24}x^4\right) - \frac{1}{2}\left(-\frac{1}{2}x^2\right)^2 + \frac{1}{3}(0) + o(x^4) = -\frac{1}{2}x^2 - \frac{1}{12}x^4 + o(x^4)$$

**Proposition - Inverse**Si  $f$  admet un  $DL_n$  en 0,  $f(x) \underset{x \rightarrow 0}{=} a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n + o(x^n)$ , et  $f(0) = a_0 \neq$ 0 alors  $\frac{1}{f}$  admet un  $DL_n$  en 0 obtenu en écrivant

$$\begin{aligned} \frac{1}{f(x)} \underset{x \rightarrow 0}{=} \frac{1}{f(0)} \times \frac{1}{1 + \frac{a_1}{a_0}x + \frac{a_2}{a_0}x^2 + \dots + \frac{a_n}{a_0}x^n + o(x^n)} \\ = \frac{1}{f(0)} \times \left(1 - u(x) + u(x)^2 + \dots + (-1)^n u(x)^n + o(u(x)^n)\right) \\ \text{où } u(x) \underset{x \rightarrow 0}{=} \frac{a_1}{a_0}x + \frac{a_2}{a_0}x^2 + \dots + \frac{a_n}{a_0}x^n + o(x^n), \end{aligned}$$

en développant et en supprimant les termes de degré  $> n$  (termes non significatifs).

En fait, il s'agit d'un corollaire de la proposition précédente. Il faut plus le prendre comme un savoir-faire.

ExerciceDonner le  $DL_5$  en 0 de  $\tan x$ .Correction

Au voisinage de 0,

$$\begin{aligned} \tan(x) &\underset{x \rightarrow 0}{=} \frac{\sin x}{\cos x} \\ &= \frac{x - \frac{1}{6}x^3 + \frac{1}{120}x^5 + o(x^5)}{1 - \left(\frac{1}{2}x^2 - \frac{1}{24}x^4 + o(x^5)\right)} \underset{x \rightarrow 0}{=} \left(x - \frac{1}{6}x^3 + \frac{1}{120}x^5 + o(x^5)\right) \times (1 + u + u^2 + u^3 + u^4 + u^5 + o(u^5)) \\ &\underset{x \rightarrow 0}{=} \left(x - \frac{1}{6}x^3 + \frac{1}{120}x^5 + o(x^5)\right) \left(1 + \frac{1}{2}x^2 - \frac{1}{24}x^4 + \frac{1}{4}x^4 + o(x^5)\right) \\ &\underset{x \rightarrow 0}{=} x + \left(\frac{1}{2} - \frac{1}{6}\right)x^3 + \left(\frac{5}{24} - \frac{1}{12} + \frac{1}{120}\right)x^5 + o(x^5) \\ &\underset{x \rightarrow 0}{=} x + \frac{1}{3}x^3 + \frac{2}{15}x^5 + o(x^5) \end{aligned}$$

**Corollaire -  $DL_3(0)$  de  $\tan$** 

$$\tan x \underset{0}{=} x + \frac{x^3}{3} + o(x^3)$$

 **Truc & Astuce pour le calcul - Méthode (Bilan)**Pour faire le  $DL_n(a)$  de  $f$ .

- On évalue (rapidement) la valeur numérique de  $f(a)$  (elle peut être nulle ou non).  
On garde le résultat auprès de soi.
- On fait le changement de variable
  - $x = a + h$  avec  $x \rightarrow a$  ssi  $h \rightarrow 0$  pour  $a \in \mathbb{R}$
  - $x = \frac{1}{y}$  avec  $x \rightarrow \infty$  ssi  $y \rightarrow 0$  pour  $a = \pm\infty$
- On factorise par  $f(a)$ .  
Selon la nature de  $f$ , il peut y avoir des simplification.  
Normalement, on retrouve nécessairement des  $DL_n(0)$  connus de fonctions de référence.



4. Il peut y avoir des compositions :  $(1+U)^n$  ou  $\frac{1}{1+U}$ ,  $\ln(1+U)$ ... avec  $U(h) \xrightarrow{h \rightarrow 0} 0$ .  
On exploite les résultats de composition, avec  $U$ , dans un premier temps, remplacé ensuite par sa valeur.
5. Beaucoup de développements. On fait comme d'habitude : on n'écrit pas trop, et on associe directement les coefficients associés au même monôme  $h^k$ .

### 3.5. Généralisation

#### Définition - Développement limité généralisé

On dit que  $f$  admet un développement limité généralisé à l'ordre  $n$  s'il existe  $Q, R \in K[X]$ ,  $P, S \in K_n[X]$  tels que :

$$\text{en } 0, f(x) = Q\left(\frac{1}{x}\right) + P(x) + o(x^n)$$

$$\text{en } \pm\infty, f(x) = R(x) + S\left(\frac{1}{x}\right) + o\left(\frac{1}{x^n}\right)$$

c'est-à-dire s'il existe  $p \in \mathbb{N}^*$  ( $= \deg Q$  ou  $\deg R$ ) tel que,  $x^p f(x)$  en 0,  $\frac{1}{x^p} f(x)$  en  $\pm\infty$ , admette un  $DL_{n+p}$

 **Exemple - Retour sur l'exemple original :**  $\frac{e^x-1}{\sin x}$  autour de  $x = -\pi$   
On note  $u = x + \pi$ , ainsi  $x \rightarrow -\pi \iff u \rightarrow 0$ . On s'intéresse à

$$\begin{aligned} \frac{e^{u-\pi}-1}{\sin(u-\pi)} &\underset{x \rightarrow -\pi}{=} \frac{e^{-\pi}e^u-1}{-\sin(u)} = \frac{e^{-\pi}(1+u+\frac{u^2}{2}+o(u^2))-1}{-u+\frac{u^3}{6}+o(u^3)} \\ &= \frac{(e^{-\pi}-1)+e^{-\pi}u+\frac{e^{-\pi}}{2}u^2+o(u^2)}{-u(1-\frac{1}{6}u^2+o(u^2))} \\ &\underset{x \rightarrow -\pi}{=} \frac{-1}{u} \times \frac{(e^{-\pi}-1)+e^{-\pi}u+\frac{e^{-\pi}}{2}u^2+o(u^2)}{(1-\frac{1}{6}u^2+o(u^2))} \\ &= \frac{-1}{u} \times \left( (e^{-\pi}-1)+e^{-\pi}u+\frac{e^{-\pi}}{2}u^2+o(u^2) \right) \left( 1+\frac{1}{6}u^2+o(u^2) \right) \\ &\underset{x \rightarrow -\pi}{=} \frac{-1}{u} \times \left( (e^{-\pi}-1)+e^{-\pi}u+\left(\frac{e^{-\pi}}{2}+\frac{e^{-\pi}-1}{6}\right)u^2+o(u^2) \right) \\ &= \frac{1-e^{-\pi}}{u} - e^{-\pi} + \frac{1-4e^{-\pi}}{6}u + o(u) \end{aligned}$$

On a un développement limité généralisé

#### Définition - Développement asymptotique

On dit que  $f$  admet un développement asymptotique en  $a \in \overline{\mathbb{R}}$  si  $f$  peut s'écrire

$$f(x) = f_0(x) + f_1(x) + \dots + f_n(x) + o(f_n(x))$$

où pour tout  $k$ ,  $f_k(x) \underset{a}{=} o(f_{k-1}(x))$ .

On peut par exemple avoir  $f_k(x) = g(x)^k$  où  $g(x)$  est une fonction qui tend vers 0 en  $a$  ( $g(x) = x^\alpha$  en 0 ( $\alpha > 0$ ),  $g(x) = e^{-x}$  en  $+\infty$ ...).

$f_n(x)$  s'appelle la précision du DA.

#### Exercice

Déterminer un DA en 0 de  $\left(1 + \frac{1}{x}\right)^x$  à la précision  $x \ln x$ , puis à la précision  $x^3$ .

#### Correction

On exploite toujours la fonction exponentielle :

$$\left(1 + \frac{1}{x}\right)^x = \exp\left(x \ln\left(1 + \frac{1}{x}\right)\right) = \exp\left(x \ln(1+x) - x \ln x\right)$$

Au voisinage de 0, comme  $x \ln x \rightarrow 0$ ,

$$\begin{aligned} \left(1 + \frac{1}{x}\right)^x &= \exp(-x \ln x) \times \exp(x \ln(1+x)) = (1 - x \ln x + \frac{1}{2} x^2 \ln^2 x - \frac{1}{6} x^3 \ln^3 x + o(x^3 \ln^3 x)) \times \exp(x^2 - \frac{1}{2} x^3 + o(x^3)) \\ &= (1 - x \ln x + \frac{1}{2} x^2 \ln^2 x - \frac{1}{6} x^3 \ln^3 x + o(x^3 \ln^3 x)) \times (1 + x^2 - \frac{1}{2} x^3 + o(x^3)) \\ &= 1 - x \ln x + \frac{1}{2} x^2 \ln^2 x + x^2 - \frac{1}{6} x^3 \ln^3(x) - x^3 \ln x - \frac{1}{2} x^3 + o(x^3) \end{aligned}$$

## 4. Applications des DL

### 4.1. Recherche de limites et d'équivalents (suite ou fonction)

#### Savoir faire - La force des développements limités

Les *DL* permettent d'avoir un équivalent (premier terme non nul) et, contrairement aux équivalents, ils peuvent être additionnés. C'est donc un outil "plus sûr" dans son maniement. L'équivalent permet ensuite d'avoir la limite.

On commence toujours par se ramener en 0 pour utiliser les *DL* usuels.

#### Exercice

Déterminer  $\lim_{x \rightarrow 0} \left( \frac{1}{1+x^2} - \cos x \right) \frac{1}{x^2}$ .

#### Correction

Assez simplement :

$$\frac{1}{1+x^2} - \cos x = (1 - x^2) - (1 - \frac{1}{2} x^2 + o(x^2))$$

Donc  $\lim_{x \rightarrow 0} \left( \frac{1}{1+x^2} - \cos x \right) \frac{1}{x^2} = -\frac{1}{2}$

#### Exercice

Déterminer un équivalent de la suite  $(u_n)$  définie par  $u_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n - e$ .

#### Correction

Par composition,

$$\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n = \exp\left(n \ln\left(1 + \frac{1}{n}\right)\right) = \exp\left(1 - \frac{1}{2n} + o\left(\frac{1}{n}\right)\right) = e\left(1 - \frac{1}{2n} + o\left(\frac{1}{n}\right)\right)$$

Donc  $u_n \sim -\frac{e}{2n}$

#### Exercice

Déterminer  $\lim_{x \rightarrow \frac{\pi}{6}} \left( \tan \frac{3x}{2} \right)^{\frac{1}{\cos 3x}}$ .

#### Correction

On commence par faire le changement de variable  $h = x - \frac{\pi}{6}$ , donc  $x = h + \frac{\pi}{6}$ .

$\cos(3x) = \cos(3h + \frac{\pi}{2}) = -\sin(3h)$  et  $\tan \frac{3x}{2} = \tan\left(\frac{3}{2}h + \frac{\pi}{4}\right) = \frac{\tan \frac{3}{2}h + 1}{1 - \tan \frac{3}{2}h}$  On exploite la fonction exponentielle :

$$\begin{aligned} \left( \tan \frac{3x}{2} \right)^{\frac{1}{\cos 3x}} &= \exp\left(\frac{-1}{\sin 3h} \left( \ln\left(1 + \tan \frac{3}{2}h\right) - \ln\left(1 - \tan \frac{3}{2}h\right) \right)\right) \\ &= \exp\left(\frac{-(3h + o(h))}{3h + o(h)}\right) = \frac{1}{e} (1 + o(h)) \end{aligned}$$

Donc  $\lim_{x \rightarrow \frac{\pi}{6}} \left( \tan \frac{3x}{2} \right)^{\frac{1}{\cos 3x}} = \frac{1}{e}$

### 4.2. Etude locale d'une fonction

#### Savoir faire - Etude locale d'une courbe au voisinage d'un point

Les *DL* permettent d'avoir directement des résultats sur le comportement local d'une fonction plus précis que la limite ou l'équivalent en un point.

## Tangentes et position, extremum local

**Proposition - Exploitation graphique d'un DL en  $a$** 

Si  $f$  admet en  $a$  un  $DL_k$  ( $k \geq 2$ ) de la forme

$$f(x) = a_0 + a_1(x-a) + a_k(x-a)^k + o((x-a)^k)$$

alors  $f$  est prolongeable par continuité en  $a$ , de prolongement dérivable en  $a$ , l'équation de la tangente à  $\mathcal{C}_f$  en  $a$  est  $y = a_0 + a_1(x-a)$ , le signe de  $a_k$  et la parité de  $k$  donnent, localement, au voisinage de  $a$ , les positions relatives de la tangente et de la courbe, des conditions pour avoir un extremum local.

**Remarque - « Seulement » un DL d'ordre 1**

Un  $DL_1$  donne le prolongement par continuité, la dérivabilité et l'équation de la tangente, mais ne permet pas d'avoir les positions relatives de la tangente et de la courbe car le signe de  $o(x-a)$  est inconnu.

Exercice

Soit  $f$  la fonction définie par  $f(x) = \frac{x^2-1}{x \ln x}$ . Quel est son domaine de définition ?

Montrer qu'elle se prolonge de manière continue et dérivable en 1. Donner l'équation de la tangente ainsi que les positions relatives de la tangente et de la courbe.

Préciser également le comportement de  $f$  aux autres bornes du domaine de définition.

Correction

$\mathcal{D}_f = \mathbb{R}_+^* \setminus \{1\}$ , on pose  $x = 1+h$ , On cherche à obtenir un DL d'ordre 2. Puisqu'il y aura une factorisation par  $h$ , on prend un  $DL_3$  au dénominateur :

$$\begin{aligned} f(x) = f(1+h) &= \frac{2h+h^2}{(1+h)\ln(1+h)} = \frac{2h+h^2}{(1+h)(h-\frac{h^2}{2}+\frac{h^3}{3}+o(h^3))} = \frac{2+h}{1+\frac{1}{2}h-\frac{1}{6}h^2+o(h^2)} \\ &= (2+h)(1-\frac{1}{2}h+\frac{1}{6}h^2+\frac{1}{4}h^2+o(h^2)) = 2+\frac{5}{6}h^2-\frac{1}{2}h^2+o(h^2) = 2-\frac{1}{3}h^2+o(h^2) \end{aligned}$$

Donc  $f$  est prolongeable en 1 et  $f(1) = 2$ ,  $f'(1) = 0$  et  $f$  au-dessous la tangente ( $y = 2$ ) pour  $x > 1$  et au-dessous pour  $x < 1$  On aurait pu aussi exploiter la règle de L'hôpital :  $\lim_{x \rightarrow 1} f = \lim_{x \rightarrow 1} \frac{2x}{1+\ln x} = 2$ .

**Asymptotes et position****Proposition - Exploitation graphique d'un DL en  $\infty$** 

Si  $f$  admet en  $\infty$  un développement limité généralisé d'ordre  $k$  ( $k \geq 1$ ) de la forme

$$f(x) = ax + b + \frac{c}{x^k} + o\left(\frac{1}{x^k}\right)$$

alors  $\mathcal{C}_f$  admet une asymptote d'équation  $y = ax + b$ , le signe de  $c$  et la parité de  $k$  donnent, localement, au voisinage de  $+\infty$  ( $-\infty$ ), les positions relatives de l'asymptote et de la courbe.

**Remarque - « Seulement » un DL d'ordre 0**

Un développement limité généralisé à l'ordre 0 donne l'asymptote, mais ne permet pas d'avoir les positions relatives de la tangente et de la courbe.

Exercice

Soit  $f$  la fonction définie par  $f(x) = (x^2-1)\ln \frac{x-1}{x+1}$ .

Quel est son domaine de définition ?

Montrer que  $\mathcal{C}_f$  admet une asymptote en  $+\infty$  dont on donnera l'équation ainsi que la position relative par rapport à la courbe.

Correction

$\mathcal{D}_f = ]-\infty, -1[ \cup ]1, +\infty[$ .

On pose  $h = \frac{1}{x}$ , on a

$$\begin{aligned} f(x) &= \left(\frac{1}{h^2}-1\right)\ln \frac{1-h}{1+h} = \frac{1-h^2}{h^2} (\ln(1-h) - \ln(1+h)) \\ &= \frac{1-h^2}{h^2} \left(-h - \frac{1}{2}h^2 - \frac{1}{3}h^3 - h + \frac{1}{2}h^2 + \frac{1}{3}h^3 + o(h^3)\right) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= \frac{1}{h} (1 - h^2) (-2 - \frac{2}{3} h^2 + o(h^2)) = \frac{1}{h} (-2 + \frac{4}{3} h^2 + o(h^2)) \\ &= -2x + \frac{4}{3x} + o\left(\frac{1}{x}\right) \end{aligned}$$

$\mathcal{C}_f$  admet une asymptote d'équation  $y = -2x$ .  
La courbe se trouve au-dessus de l'asymptote.

5. Bilan

Synthèse

↪ Nous apprenons ici à remplacer localement une fonction par une expression plus simple (polynomiale la plupart du temps) et facile à étudier.  
Cela est assez technique et calculatoire, mais également très puissant!  
On commence toujours par se demander où est-ce qu'on se trouve!

Savoir-faire et Truc & Astuce du chapitre

- Savoir-faire - Avec une fonction « relative »
- Savoir-faire - Etude de négligeabilité/équivalence/domination... d'une suite.
- Savoir-faire - Obtenir un  $DL_n(a)$  d'une fonction  $f$
- Savoir-faire - DL des fonctions de références en d'autres points (que 0)
- Truc & Astuce pour le calcul - Méthode (Bilan)
- Savoir-faire - La force des développements limités
- Savoir-faire - Etude locale d'une courbe au voisinage d'un point

Notations

| Notations                | Définitions                                                 | Propriétés                                                                                                    | Remarques                                                                                                                                |
|--------------------------|-------------------------------------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| $\mathcal{Z}(g)$         | Ensemble des racine de $g$                                  | $\mathcal{Z}(g) = g^{-1}(\{0\}) = [g = 0] = \{x \mid g(x) = 0\}$                                              |                                                                                                                                          |
| $f \underset{a}{=} o(g)$ | $f$ est négligeable devant $g$ au voisinage de $a$          | $\forall \epsilon > 0, \exists V \in \mathcal{V}_a \mid \forall x \geq V,  f(x)  \leq \epsilon  g(x) $        | si $\mathcal{Z}(g) \cap V \subset \mathcal{Z}(f)$ , équivalent à $\lim_{x \rightarrow a, x \notin \mathcal{Z}(g)} \frac{f(x)}{g(x)} = 0$ |
| $f \underset{a}{\sim} g$ | $f$ est équivalente à $g$ au voisinage de $a$               | $\forall \epsilon > 0, \exists V \in \mathcal{V}_a \mid \forall x \geq V,  f(x) + g(x)  \leq \epsilon  g(x) $ | si $\mathcal{Z}(g) \cap V \subset \mathcal{Z}(f)$ , équivalent à $\lim_{x \rightarrow a, x \notin \mathcal{Z}(g)} \frac{f(x)}{g(x)} = 1$ |
| $f \underset{a}{=} O(g)$ | $f$ est dominée par $g$ au voisinage de $a$                 | $\exists M > 0, \exists V \in \mathcal{V}_a \mid \forall x \geq V,  f(x)  \leq M  g(x) $                      | si $\mathcal{Z}(g) \cap V \subset \mathcal{Z}(f)$ , équivalent à $\frac{f(x)}{g(x)}$ bornée sur $\mathcal{Z}(g) \cap V$                  |
| $DL_n(a)$ de $f$         | Développement limité d'ordre $n$ de $f$ au voisinage de $a$ | $\exists P \in \mathbb{R}_n[X] \mid f(x) \underset{a}{=} P(x - a) + o((x - a)^n)$                             |                                                                                                                                          |

Retour sur les problèmes

147.  $f(x) = \frac{e^x - 1}{\sin x}$ .

Au voisinage de 0 :  $e^x - 1 = x + \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{6}x^3 + \frac{1}{24}x^4 + o(x^4)$  et  $\sin x = x - \frac{x^3}{6} + o(x^4)$ . On simplifie par  $x$ .

$$\begin{aligned} f(x) &= \frac{1 + \frac{1}{2}x + \frac{1}{6}x^2 + \frac{1}{24}x^3 + o(x^3)}{1 - \frac{1}{6}x^2 + o(x^3)} \\ &= (1 + \frac{1}{2}x + \frac{1}{6}x^2 + \frac{1}{24}x^3 + o(x^3))(1 + \frac{1}{6}x^2 + o(x^3)) \\ &= 1 + \frac{1}{2}x + \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{8}x^3 + o(x^2). \end{aligned}$$

Au voisinage de  $-\pi$  :  $\sin(x) = \sin(-\pi + h) = -\sin h = -h + \frac{1}{6}h^3 + o(h^4)$ .  
 $e^x - 1 = e^{-\pi+h} - 1 = e^{-\pi}e^h - 1 = e^{-\pi}(1 + h + \frac{1}{2}h^2 + \frac{1}{6}h^3 + o(h^3)) - 1$ .

$$\begin{aligned} f(x) &= \frac{-1}{h} \frac{e^{-\pi} - 1 + e^{-\pi}h + \frac{e^{-\pi}}{2}h^2 + \frac{e^{-\pi}}{6}h^3 + o(h^3)}{1 - \frac{1}{6}h^2 + o(h^3)} \\ &= \frac{1 - e^{-\pi}}{h} - e^{-\pi} + \frac{1 - 4e^{-\pi}}{6}h + o(h) \end{aligned}$$

## **Sixième partie**

# **Algèbre linéaire & bilinéaire**



## **Septième partie**

# **Combinatoire et groupe fini**





**Huitième partie**

**Polynômes et fractions  
rationnelles**



**Neuvième partie**

**Probabilités**



## **Dixième partie**

### **Analyse (2)**



# Annexes





# Table de matières

|                                                                                            |           |
|--------------------------------------------------------------------------------------------|-----------|
| <b>I Techniques algébriques,<br/>à travers l'histoire</b>                                  | <b>3</b>  |
| <b>1 Calculs polynomiaux</b>                                                               | <b>5</b>  |
| 1. Quelques problèmes . . . . .                                                            | 6         |
| 1.1. Problèmes . . . . .                                                                   | 6         |
| 1.2. Vocabulaires et contextes . . . . .                                                   | 7         |
| 2. Equation polynomiale. Algèbre et géométrie . . . . .                                    | 7         |
| 2.1. Révolution 1 : Viète . . . . .                                                        | 7         |
| 2.2. Révolution 2 : Descartes . . . . .                                                    | 9         |
| 3. Opérer (=calculer) avec des polynômes . . . . .                                         | 12        |
| 3.1. Développer . . . . .                                                                  | 12        |
| 3.2. Factoriser . . . . .                                                                  | 14        |
| 3.3. Expliciter formellement les racines . . . . .                                         | 17        |
| 4. Equation polynomiale et analyse . . . . .                                               | 19        |
| 4.1. La meilleure méthode : l'essai/erreur . . . . .                                       | 19        |
| 4.2. Retro-contrôle . . . . .                                                              | 19        |
| 4.3. Méthode de la sécantes . . . . .                                                      | 20        |
| 4.4. Vers la dérivation. Méthode de la tangente . . . . .                                  | 20        |
| 5. Bilan . . . . .                                                                         | 21        |
| <b>2 Calculs et opérations avec des sommes ou des produits</b>                             | <b>23</b> |
| 1. Quelques problèmes . . . . .                                                            | 24        |
| 2. Symboles $\sum$ et $\prod$ . . . . .                                                    | 24        |
| 2.1. Définition . . . . .                                                                  | 24        |
| 2.2. Quatre règles opératoires . . . . .                                                   | 26        |
| 2.3. Avec Python . . . . .                                                                 | 29        |
| 2.4. Des sommes connues . . . . .                                                          | 30        |
| 2.5. Sommes doubles (multiples...) . . . . .                                               | 32        |
| 2.6. Exercice d'applications . . . . .                                                     | 36        |
| 3. Coefficients binomiaux et formule du binôme . . . . .                                   | 37        |
| 3.1. Factorielles et coefficients binomiaux . . . . .                                      | 37        |
| 3.2. Triangle de Pascal . . . . .                                                          | 38        |
| 3.3. Formule du binôme . . . . .                                                           | 39        |
| 4. Bilan . . . . .                                                                         | 40        |
| <b>3 Résolution de systèmes linéaires.</b>                                                 | <b>43</b> |
| 1. Quelques problèmes . . . . .                                                            | 44        |
| 2. Systèmes linéaires. Equivalence . . . . .                                               | 44        |
| 2.1. Vocabulaire . . . . .                                                                 | 45        |
| 2.2. Systèmes équivalents . . . . .                                                        | 45        |
| 3. Résolution explicite. cas des petits systèmes $n = p = 2$ ou $n =$<br>$p = 3$ . . . . . | 46        |
| 3.1. Vers la formule de Cramer . . . . .                                                   | 46        |

4.

Algorithmes su pivot de GAUSS . . . . .

48

4.1.

Systèmes équivalents : opérations élémentaires . . . . .

48

4.2.

Algorithmes du pivot de GAUSS . . . . .

48

4.3.

Applications. Différents formes de l'ensemble des solu-  
tions . . . . .

49

5.

Bilan . . . . .

50

4

Calculs trigonométriques

51

1.

Problèmes . . . . .

52

2.

Fonctions trigonométriques . . . . .

52

2.1.

Construction historique . . . . .

52

2.2.

Fonctions sinus et cosinus . . . . .

53

2.3.

Fonction tangente . . . . .

54

3.

Formules trigonométriques . . . . .

55

3.1.

Formules de Regiomontanus . . . . .

55

3.2.

Produit en somme et réciproquement . . . . .

57

3.3.

Angle moitié . . . . .

58

4.

Trigonométrie réciproque . . . . .

59

4.1.

Arcsinus . . . . .

59

4.2.

Arccosinus . . . . .

60

4.3.

Arctangente . . . . .

61

5.

Bilan . . . . .

62

5

Ensemble des nombres complexes

65

1.

Problèmes . . . . .

66

2.

EULER : manipulateur des nombres du diable . . . . .

66

2.1.

Racine de polynômes . . . . .

66

2.2.

Calcul algébrique . . . . .

67

2.3.

Représentation graphique (addition et longueur) . . . . .

69

2.4.

Inégalités . . . . .

69

3.

Le visionnaire : GAUSS et la multiplication complexe . . . . .

70

3.1.

Les complexes de module 1 . . . . .

70

3.2.

Notation exponentielle . . . . .

71

3.3.

Formules d'Euler et de de Moivre . . . . .

73

3.4.

Argument, forme trigonométrique . . . . .

75

4.

Racines d'un nombre complexe . . . . .

76

4.1.

Recherche de racines carrées . . . . .

76

4.2.

Racines  $n$ -ièmes de l'unité . . . . .

77

4.3.

Racines  $n$ -ièmes d'un nombre complexe . . . . .

78

5.

$\mathbb{R}^2 = \mathbb{C} = \mathcal{P}$  . . . . .

79

5.1.

Regard géométrique sur le plan complexe . . . . .

79

5.2.

Lignes de niveau . . . . .

80

5.3.

Transformations du plan (point de vue complexe) . . . . .

81

6.

Bilan . . . . .

86

6

Calcul matriciel

89

1.

Problèmes . . . . .

90

2.

Ensemble  $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{K})$  . . . . .

91

2.1.

Ensemble des matrices . . . . .

91

2.2.

Opérations (vectorielles) sur les matrices . . . . .

92

2.3.

Transposition . . . . .

94

3.

Multiplication matricielle . . . . .

95

3.1.

Définition . . . . .

95

3.2.

Interprétation en terme de systèmes linéaires . . . . .

96

3.3.

Propriété du produit . . . . .

97

3.4.

Produit par blocs . . . . .

99

4.

Les matrices carrées . . . . .

100

4.1.

L'anneau  $(\mathcal{M}_n(\mathbb{K}), +, \times)$  . . . . .

100

4.2.

Puissance de matrices . . . . .

100

|      |                                                                                |     |
|------|--------------------------------------------------------------------------------|-----|
| 4.3. | Inversibilité d'une matrice . . . . .                                          | 101 |
| 4.4. | Quelques sous-ensembles remarquables . . . . .                                 | 104 |
| 4.5. | Trace d'une matrice carrée . . . . .                                           | 105 |
| 5.   | Opérations élémentaires sur les matrices . . . . .                             | 106 |
| 5.1. | Opérations élémentaires sur les lignes d'une matrice . . .                     | 106 |
| 5.2. | Opérations élémentaires sur les colonnes d'une matrice .                       | 109 |
| 5.3. | Transformation par opérations élémentaires (matrices<br>inversibles) . . . . . | 109 |
| 6.   | Bilan . . . . .                                                                | 114 |

## II Techniques analytiques, à travers l'histoire

117

### 7 Fonctions à la Euler

119

|      |                                                                                  |     |
|------|----------------------------------------------------------------------------------|-----|
| 1.   | Problèmes . . . . .                                                              | 120 |
| 2.   | Généralités sur les fonctions . . . . .                                          | 120 |
| 2.1. | Définition et représentation d'une fonction . . . . .                            | 120 |
| 2.2. | Opérations sur les fonctions . . . . .                                           | 121 |
| 2.3. | Vocabulaire d'analyse de fonctions . . . . .                                     | 122 |
| 2.4. | Bijections et réciproques . . . . .                                              | 124 |
| 2.5. | Etude des branches infinies en $\infty$ . . . . .                                | 126 |
| 3.   | Fonctions trigonométriques . . . . .                                             | 127 |
| 3.1. | Fonctions circulaires . . . . .                                                  | 127 |
| 3.2. | Fonctions circulaires réciproques . . . . .                                      | 129 |
| 4.   | Fonctions polynomiales et puissances rationnelles . . . . .                      | 130 |
| 4.1. | Fonction puissance entière relative . . . . .                                    | 130 |
| 4.2. | Fonctions polynomiales . . . . .                                                 | 132 |
| 4.3. | Fonction puissance rationnelle . . . . .                                         | 133 |
| 5.   | Exponentielles et logarithmes . . . . .                                          | 134 |
| 5.1. | ExponentielleS . . . . .                                                         | 134 |
| 5.2. | LA fonction exponentielle . . . . .                                              | 136 |
| 5.3. | LogarithmeS . . . . .                                                            | 138 |
| 5.4. | Retour sur les fonctions puissances, avec un exposant<br>non rationnel . . . . . | 139 |
| 5.5. | Croissances comparées . . . . .                                                  | 140 |
| 5.6. | Fonctions hyperboliques directes . . . . .                                       | 141 |
| 6.   | Sommes numériques infinies . . . . .                                             | 141 |
| 7.   | Bilan . . . . .                                                                  | 142 |

### 8 Utilisation de la dérivation

145

|      |                                                                                      |     |
|------|--------------------------------------------------------------------------------------|-----|
| 1.   | Problèmes . . . . .                                                                  | 146 |
| 2.   | Dérivation . . . . .                                                                 | 147 |
| 2.1. | Approche historique . . . . .                                                        | 147 |
| 2.2. | Dérivabilité . . . . .                                                               | 147 |
| 2.3. | Approximation linéaire . . . . .                                                     | 148 |
| 2.4. | Règles de dérivation . . . . .                                                       | 149 |
| 2.5. | Dérivation de fonctions usuelles . . . . .                                           | 149 |
| 2.6. | Dérivées seconde, troisième... . . . .                                               | 152 |
| 3.   | Quelques utilisations de la dérivation . . . . .                                     | 153 |
| 3.1. | Variations . . . . .                                                                 | 153 |
| 3.2. | Bijections et réciproques . . . . .                                                  | 153 |
| 3.3. | Inégalités . . . . .                                                                 | 155 |
| 3.4. | Calculs de limites (lever les indéterminations) . . . . .                            | 156 |
| 3.5. | Approximation polynomiale (développement limité) . . .                               | 157 |
| 4.   | Dérivation de fonctions réelles à valeurs complexes . . . . .                        | 159 |
| 4.1. | Fonctions à valeurs complexes . . . . .                                              | 159 |
| 4.2. | Dérivation d'une fonctions d'une variable réelle, à va-<br>leurs complexes . . . . . | 161 |

|          |                                                                               |            |
|----------|-------------------------------------------------------------------------------|------------|
| 4.3.     | Propriétés . . . . .                                                          | 162        |
| 4.4.     | Composition avec l'exponentielle complexe . . . . .                           | 162        |
| 5.       | Bilan . . . . .                                                               | 163        |
| <b>9</b> | <b>Fonctions primitives et équations différentielles</b>                      | <b>165</b> |
| 1.       | Problèmes . . . . .                                                           | 166        |
| 2.       | Primitives . . . . .                                                          | 167        |
| 2.1.     | Définitions . . . . .                                                         | 167        |
| 2.2.     | Primitives usuelles . . . . .                                                 | 168        |
| 2.3.     | Quelques cas particuliers . . . . .                                           | 169        |
| 3.       | Intégrales . . . . .                                                          | 171        |
| 3.1.     | Théorème fondamental et conséquences . . . . .                                | 171        |
| 3.2.     | Quelques propriétés de l'intégrale . . . . .                                  | 173        |
| 3.3.     | Technique 1 : Intégration par parties . . . . .                               | 174        |
| 3.4.     | Technique 2 : Changement de variables . . . . .                               | 176        |
| 4.       | Equation différentielle (dérivation/primitivation tordue) . . . . .           | 181        |
| 4.1.     | Vocabulaire . . . . .                                                         | 181        |
| 4.2.     | Equation différentielle linéaire d'ordre 1 . . . . .                          | 183        |
| 4.3.     | Equation différentielle linéaire d'ordre 2 à coefficients constants . . . . . | 187        |
| 5.       | Bilan . . . . .                                                               | 193        |

**III Logique ensembliste 195**

|           |                                                              |            |
|-----------|--------------------------------------------------------------|------------|
| <b>10</b> | <b>Structure logique</b>                                     | <b>197</b> |
| 1.        | Cours mathématiques . . . . .                                | 198        |
| 1.1.      | L'énigme mathématique . . . . .                              | 198        |
| 1.2.      | Structure de cours . . . . .                                 | 198        |
| 2.        | Quantificateurs et notations ensemblistes . . . . .          | 199        |
| 2.1.      | Appartenance, éléments . . . . .                             | 199        |
| 2.2.      | Différentes manières d'écrire un ensemble . . . . .          | 200        |
| 2.3.      | Utilisation de quantificateurs . . . . .                     | 202        |
| 2.4.      | Parties d'un ensemble . . . . .                              | 203        |
| 2.5.      | Produit cartésien . . . . .                                  | 204        |
| 2.6.      | Opérations sur les ensembles . . . . .                       | 204        |
| 3.        | Vocabulaire sur les assertions . . . . .                     | 205        |
| 3.1.      | Définitions . . . . .                                        | 205        |
| 3.2.      | Négation . . . . .                                           | 206        |
| 3.3.      | Implications et équivalence d'assertions . . . . .           | 207        |
| 4.        | Principales méthodes de démonstration . . . . .              | 209        |
| 4.1.      | Démonstration d'une implication . . . . .                    | 209        |
| 4.2.      | Démonstration d'une équivalence . . . . .                    | 212        |
| 4.3.      | Raisonnement par l'absurde . . . . .                         | 212        |
| 4.4.      | Conditions nécessaire, suffisante . . . . .                  | 213        |
| 4.5.      | Exploiter un contre-exemple dans une démonstration . . . . . | 214        |
| 4.6.      | Démonstration par récurrence . . . . .                       | 214        |
| 4.7.      | Démonstration par algorithme . . . . .                       | 217        |
| 5.        | Bilan . . . . .                                              | 220        |
| <b>11</b> | <b>Applications (entre ensembles)</b>                        | <b>221</b> |
| 1.        | Problèmes . . . . .                                          | 222        |
| 2.        | Applications de $E$ dans $F$ . . . . .                       | 223        |
| 2.1.      | Vocabulaire lié aux applications . . . . .                   | 223        |
| 2.2.      | Bijections (injections et surjections) . . . . .             | 224        |
| 3.        | Image directe et image réciproque d'un ensemble . . . . .    | 228        |
| 3.1.      | Image directe . . . . .                                      | 228        |
| 3.2.      | Image réciproque d'un ensemble . . . . .                     | 230        |
| 4.        | Fonction indicatrice . . . . .                               | 231        |

|           |                                                                         |            |
|-----------|-------------------------------------------------------------------------|------------|
| 4.1.      | Définition . . . . .                                                    | 231        |
| 4.2.      | Propriétés ensemblistes et calcul avec fonctions indicatrices . . . . . | 231        |
| 5.        | Cardinal d'ensemble fini . . . . .                                      | 232        |
| 5.1.      | Principe des tiroirs . . . . .                                          | 232        |
| 5.2.      | Classe des ensembles de même cardinal . . . . .                         | 233        |
| 5.3.      | Cardinal, fonction indicatrice et somme (finie) . . . . .               | 234        |
| 6.        | Familles . . . . .                                                      | 235        |
| 6.1.      | Familles quelconques . . . . .                                          | 235        |
| 6.2.      | Famille indexée sur $\mathbb{N}$ . Suites . . . . .                     | 236        |
| 7.        | Bilan . . . . .                                                         | 239        |
| <b>12</b> | <b>Relations binaires sur un ensemble</b>                               | <b>241</b> |
| 1.        | Problèmes . . . . .                                                     | 242        |
| 2.        | Graphe . . . . .                                                        | 243        |
| 2.1.      | Formalisation . . . . .                                                 | 243        |
| 2.2.      | Vocabulaire . . . . .                                                   | 243        |
| 2.3.      | Applications . . . . .                                                  | 243        |
| 3.        | Relations binaires . . . . .                                            | 244        |
| 3.1.      | Construction et représentation . . . . .                                | 244        |
| 3.2.      | Caractérisations . . . . .                                              | 244        |
| 4.        | Relation d'ordre . . . . .                                              | 244        |
| 4.1.      | Définitions . . . . .                                                   | 244        |
| 4.2.      | Ensemble avec ordre total . . . . .                                     | 245        |
| 4.3.      | Ensemble avec ordre partiel . . . . .                                   | 246        |
| 4.4.      | Eléments particuliers . . . . .                                         | 246        |
| 4.5.      | Ordre strict . . . . .                                                  | 249        |
| 5.        | Relation d'équivalence . . . . .                                        | 249        |
| 5.1.      | Propriétés caractéristiques . . . . .                                   | 249        |
| 5.2.      | Classes d'équivalence . . . . .                                         | 250        |
| 5.3.      | Partition de $E$ . . . . .                                              | 251        |
| 6.        | Bilan . . . . .                                                         | 252        |
| <b>IV</b> | <b>Arithmétique &amp; Structures élémentaires</b>                       | <b>255</b> |
| <b>13</b> | <b>Groupes</b>                                                          | <b>257</b> |
| 1.        | Problèmes . . . . .                                                     | 258        |
| 2.        | Lois de composition internes . . . . .                                  | 259        |
| 2.1.      | Définitions . . . . .                                                   | 259        |
| 2.2.      | Propriétés directes . . . . .                                           | 260        |
| 2.3.      | Induction . . . . .                                                     | 260        |
| 3.        | Structure de groupe . . . . .                                           | 260        |
| 3.1.      | Définition et propriétés . . . . .                                      | 260        |
| 3.2.      | Groupes produits . . . . .                                              | 261        |
| 3.3.      | Exemples . . . . .                                                      | 262        |
| 4.        | Sous-groupe . . . . .                                                   | 265        |
| 4.1.      | Définition et caractérisations . . . . .                                | 265        |
| 4.2.      | Intersection . . . . .                                                  | 266        |
| 4.3.      | Sous-groupe engendré . . . . .                                          | 267        |
| 5.        | Morphismes de groupes . . . . .                                         | 270        |
| 5.1.      | Définition et propriété immédiate . . . . .                             | 270        |
| 5.2.      | Image et noyau d'un morphisme . . . . .                                 | 271        |
| 6.        | Démontage d'un groupe . . . . .                                         | 271        |
| 6.1.      | Théorème de Lagrange . . . . .                                          | 271        |
| 6.2.      | Sous-groupe distingué . . . . .                                         | 272        |
| 6.3.      | Premier théorème d'isomorphisme . . . . .                               | 274        |
| 7.        | Bilan . . . . .                                                         | 274        |

14 Construction d'ensembles numériques : des entiers à la droite réelle277

1. Problèmes . . . . .

2. Nombres algébriques . . . . .

2.1. Nombres entiers . . . . .

2.2. Nombres rationnels . . . . .

2.3. Nombres algébriques . . . . .

3. Construction de  $\mathbb{R}$  . . . . .

3.1. Couple de suites bissecantes . . . . .

3.2. Construction de  $\mathbb{R}$  . . . . .

3.3. Relation d'ordre . . . . .

3.4. Corps  $\mathbb{R}$  . . . . .

3.5. Fonctions classiques associées à  $\mathbb{R}$  . . . . .

4. Parties de  $\mathbb{R}$  et topologie . . . . .

4.1. Bornes supérieure et inférieure . . . . .

4.2. Densité de  $\mathbb{D}$  et de  $\mathbb{Q}$  dans  $\mathbb{R}$  . . . . .

5. Bilan . . . . .

15 Divisibilité et congruence sur  $\mathbb{Z}$ . PGCD & PPCM297

1. Problèmes . . . . .

2. Divisibilité dans  $\mathbb{Z}$  . . . . .

2.1. Intégrité de  $\mathbb{Z}$  et régularité . . . . .

2.2. Diviseurs, multiples . . . . .

2.3. Division euclidienne de  $a$  par  $b$  . . . . .

2.4. Arithmétique modulaire . . . . .

3. Plus Grand Commun Diviseur de deux nombres . . . . .

3.1.  $PGCD$  de deux nombres. Définition « naturelle » . . . . .

3.2. Algorithme d'Euclide . . . . .

3.3. Couple de Bézout . . . . .

3.4. Deux caractérisations essentielles du PGCD . . . . .

4. Entiers premiers entre eux. Factorisation . . . . .

4.1. Définition et critère de Bézout . . . . .

4.2. Lemme de Gauss et décomposition en facteurs relative-  
ment premiers . . . . .

5. Généralisation à plusieurs entiers . . . . .

5.1.  $PGCD$  d'un nombre fini d'entiers relatifs . . . . .

5.2. Deux caractérisation du  $PGCD(a_1, a_2, \dots, a_k)$  . . . . .

5.3. Entiers premiers entre eux dans leur ensemble . . . . .

6. Plus Petit Commun Multiple . . . . .

6.1. Construction . . . . .

6.2. Relation PPCM et PGCD . . . . .

7. Bilan . . . . .

16 Nombres premiers319

1. Problèmes . . . . .

2. Théorèmes d'Euclide . . . . .

2.1. Définition . . . . .

2.2. Lemmes d'Euclide . . . . .

2.3. Théorème fondamental . . . . .

3. L'ensemble des nombres premiers . . . . .

3.1. Ensemble infini . . . . .

3.2. Crible d'Eratosthène . . . . .

4. Valuation ( $p$ -adique) . . . . .

4.1. Fonction valuation (en base  $p$ ) . . . . .

4.2. Morphisme (de monoïde) . . . . .

4.3. Factorisation en produit de premiers . . . . .

4.4. Formule de Legendre . . . . .

5. Garantir que des nombres sont premiers . . . . .

5.1. Motivations . . . . .

|           |                                                                        |            |
|-----------|------------------------------------------------------------------------|------------|
| 5.2.      | Enoncé et applications . . . . .                                       | 327        |
| 5.3.      | Démonstrations . . . . .                                               | 327        |
| 6.        | Bilan . . . . .                                                        | 330        |
| <b>17</b> | <b>Anneaux et corps</b>                                                | <b>331</b> |
| 1.        | Problèmes . . . . .                                                    | 332        |
| 2.        | Structures d'anneau . . . . .                                          | 332        |
| 2.1.      | Définitions et propriétés premières . . . . .                          | 332        |
| 2.2.      | Construction d'anneaux . . . . .                                       | 334        |
| 2.3.      | Idéaux . . . . .                                                       | 336        |
| 2.4.      | Anneau euclidien. Anneau principal . . . . .                           | 339        |
| 3.        | Structures de corps . . . . .                                          | 340        |
| 3.1.      | Corps . . . . .                                                        | 340        |
| 3.2.      | Idéaux maximaux . . . . .                                              | 341        |
| 3.3.      | Sous-corps. Morphisme (de corps) . . . . .                             | 341        |
| 4.        | Bilan . . . . .                                                        | 342        |
| <b>V</b>  | <b>Analyse réelle</b>                                                  | <b>343</b> |
| <b>18</b> | <b>Suites numériques</b>                                               | <b>345</b> |
| 1.        | Problèmes . . . . .                                                    | 346        |
| 2.        | Exemples fondamentaux . . . . .                                        | 347        |
| 2.1.      | Suites arithmético-géométriques . . . . .                              | 347        |
| 2.2.      | Suites récurrentes linéaires homogène d'ordre 2 . . . . .              | 347        |
| 3.        | Suites extraites . . . . .                                             | 348        |
| 3.1.      | Rappels . . . . .                                                      | 348        |
| 3.2.      | Affinement : cas $(A_m)_m$ . . . . .                                   | 350        |
| 3.3.      | Application 2. Lemme des pics . . . . .                                | 352        |
| 4.        | Limite d'une suite réelle . . . . .                                    | 352        |
| 4.1.      | Suite convergente . . . . .                                            | 352        |
| 4.2.      | Valeur d'adhérence d'une suite . . . . .                               | 353        |
| 4.3.      | Suites divergentes . . . . .                                           | 354        |
| 4.4.      | Opérations sur les suites/les limites et relation d'ordre . . . . .    | 355        |
| 4.5.      | Extension aux suites à valeurs complexes . . . . .                     | 360        |
| 4.6.      | Bilan sur les théorèmes d'existence de limites . . . . .               | 362        |
| 5.        | Analyse asymptotique . . . . .                                         | 365        |
| 5.1.      | Hiérarchie de suites . . . . .                                         | 365        |
| 5.2.      | Suites équivalentes . . . . .                                          | 367        |
| 5.3.      | Suites dominées . . . . .                                              | 372        |
| 6.        | Bilan . . . . .                                                        | 376        |
| <b>19</b> | <b>Questions topologiques interprétées sur <math>\mathbb{R}</math></b> | <b>379</b> |
| 1.        | Problèmes . . . . .                                                    | 379        |
| 2.        | Halo autour de $a \in \mathbb{R}$ . . . . .                            | 380        |
| 2.1.      | Voisinages . . . . .                                                   | 380        |
| 2.2.      | Intérieur, adhérence . . . . .                                         | 381        |
| 3.        | Intervalles et connexité . . . . .                                     | 384        |
| 3.1.      | Connexité . . . . .                                                    | 384        |
| 3.2.      | Intervalle réel . . . . .                                              | 385        |
| 3.3.      | Sur-ensemble : droite numérique achevée . . . . .                      | 386        |
| 4.        | Segments et compacité . . . . .                                        | 386        |
| 4.1.      | Segments emboîtés . . . . .                                            | 386        |
| 4.2.      | Fonctions d'intervalles et principe de dichotomie . . . . .            | 387        |
| 4.3.      | Théorème de Bolzano-Weierstrass . . . . .                              | 389        |
| 4.4.      | Lemme de Cousin . . . . .                                              | 390        |
| 5.        | Curiosité topologique : complétude . . . . .                           | 392        |
| 5.1.      | Suites de Cauchy . . . . .                                             | 392        |
| 5.2.      | $\mathbb{R}$ est complet . . . . .                                     | 392        |

6. Bilan . . . . . 393

20 Continuité395

1. Problèmes . . . . . 396

2. Limites (de fonctions) . . . . . 396

2.1. Définitions . . . . . 396

2.2. Ordre et limites . . . . . 400

2.3. Opérations sur les limites . . . . . 401

2.4. Cas des fonctions monotones . . . . . 403

2.5. Continuité en un point . . . . . 404

3. Fonction continue sur un ensemble (intervalle, segment...) . . . 405

3.1. Fonctions continues sur  $I$  . . . . . 405

3.2. Prolongement par continuité . . . . . 407

3.3. Théorème des valeurs intermédiaires . . . . . 408

3.4. Cas de l'image d'un segment par  $f$  continue . . . . . 409

3.5. Théorème de la bijection (bis) . . . . . 412

3.6. Continuité uniforme . . . . . 412

4. Généralisation aux fonctions à valeurs dans  $\mathbb{C}$  . . . . . 415

4.1. Opérations classiques sur  $\mathcal{F}(X, \mathbb{C})$  . . . . . 415

4.2. Fonctions bornées . . . . . 416

4.3. Limites . . . . . 416

4.4. Opérations sur les limites . . . . . 417

4.5. Continuité . . . . . 417

5. Bilan . . . . . 418

21 Dérivation (approfondissements)421

1. Problèmes . . . . . 422

2. Dérivée . . . . . 422

2.1. Définitions . . . . . 422

2.2. Règles de calcul . . . . . 424

2.3. Fonctions de classe  $\mathcal{C}^k$  . . . . . 426

3. Etude globale des fonctions dérivables . . . . . 429

3.1. Théorème de Rolle . . . . . 429

3.2. Egalité des accroissements finis . . . . . 432

3.3. Inégalité des accroissements finis . . . . . 433

3.4. Prolongement dérivable ou limite de la dérivée . . . . . 434

3.5. Prolongement de la règle de l'Hospital . . . . . 437

4. Généralisation aux fonctions à valeurs complexes . . . . . 438

4.1. Définitions . . . . . 438

4.2. Opérations . . . . . 439

5. Bilan . . . . . 440

22 Convexité443

1. Problèmes . . . . . 444

2. Fonctions convexes . . . . . 444

2.1. Ecriture paramétrique d'un segment . . . . . 444

2.2. Définition d'une fonction convexe (et concave) . . . . . 444

2.3. Stabilité de l'ensemble des fonctions convexes . . . . . 445

3. Inégalités . . . . . 445

3.1. Généralisation . . . . . 445

3.2. Comparaison des pentes . . . . . 446

3.3. Tangente . . . . . 447

4. Régularité . . . . . 448

4.1. Continuité . . . . . 448

4.2. Critères de convexité (avec la dérivation) . . . . . 448

5. Bilan . . . . . 450

AP - Cours de maths MPSI (Fermat - 2024/2025



|                                                                                           |                |
|-------------------------------------------------------------------------------------------|----------------|
| <b>23 Développements limités</b>                                                          | <b>451</b>     |
| 1. Problème . . . . .                                                                     | 452            |
| 2. Vocabulaire et opérations pour des développements asymptotiques de fonctions . . . . . | 452            |
| 2.1. Rappel : le cas des suites . . . . .                                                 | 452            |
| 2.2. Définitions . . . . .                                                                | 453            |
| 2.3. Relations d'équivalence. Relation de préordre . . . . .                              | 456            |
| 2.4. Echelle de comparaison . . . . .                                                     | 457            |
| 2.5. Algèbre des relations de comparaison . . . . .                                       | 458            |
| 3. Développements limités . . . . .                                                       | 460            |
| 3.1. Définitions . . . . .                                                                | 460            |
| 3.2. Propriétés . . . . .                                                                 | 461            |
| 3.3. Existence de développements limités . . . . .                                        | 462            |
| 3.4. Opérations . . . . .                                                                 | 466            |
| 3.5. Généralisation . . . . .                                                             | 469            |
| 4. Applications des DL . . . . .                                                          | 470            |
| 4.1. Recherche de limites et d'équivalents (suite ou fonction) . . . . .                  | 470            |
| 4.2. Etude locale d'une fonction . . . . .                                                | 470            |
| 5. Bilan . . . . .                                                                        | 472            |
| <br><b>VI Algèbre linéaire &amp; bilinéaire</b>                                           | <br><b>473</b> |
| <br><b>VII Combinatoire et groupe fini</b>                                                | <br><b>475</b> |
| <br><b>VIII Polynômes et fractions rationnelles</b>                                       | <br><b>477</b> |
| <br><b>IX Probabilités</b>                                                                | <br><b>479</b> |
| <br><b>X Analyse (2)</b>                                                                  | <br><b>481</b> |