

Résumé de cours :

Semaine 6, du 5 au 9 octobre.

1 Axiome du choix

En voici deux énoncés équivalents.

- Pour tout ensemble I , pour toute famille $(E_i)_{i \in I}$ d'ensembles tous non vides, il existe une famille $(x_i)_{i \in I}$ telle que, pour tout $i \in I$, $x_i \in E_i$.
- Pour tout ensemble E , pour toute relation d'équivalence sur E , il existe un ensemble R tel que l'intersection de R avec chaque classe d'équivalence est un singleton.

2 L'art de la démonstration

La structure d'une démonstration se construit avant tout en fonction de la structure de la propriété à démontrer. En conséquence, on regarde d'abord la cible à atteindre et seulement lorsque c'est nécessaire les hypothèses dont on dispose pour y parvenir. On ne sait pas a priori sous quelles formes ces hypothèses seront utilisées.

2.1 Démontrer une disjonction

Pour montrer $P \vee Q$, on peut supposer que P est fausse et démontrer Q , ou bien supposer que Q est fausse et montrer P .

2.2 Démonstration par disjonction de cas

Pour démontrer une propriété dépendant de certains paramètres, on peut être amené à étudier plusieurs cas selon les valeurs de ces paramètres. Il importe que la réunion des différents cas étudiés recouvre toutes les valeurs possibles des paramètres.

2.3 Résoudre une équation

Définition. Si P est un prédicat sur un ensemble E , “résoudre l'équation $P(x)$, en l'inconnue $x \in E$ ”, c'est calculer $\{x \in E / P(x)\}$ qu'on appelle alors l'ensemble des solutions de l'équation. “calculer” signifie “donner l'ensemble des solutions sous la forme la plus simple possible”.

Remarque. La plupart des équations sont de la forme “ $f(x) = g(x)$ ”, où f et g sont deux applications de E dans un autre ensemble F .

Lorsque $F = \mathbb{R}$, on rencontre parfois des équations de la forme “ $f(x) \leq g(x)$ ”, ou “ $f(x) < g(x)$ ”. Dans ce cas, on parle plutôt d'*inéquations*.

Méthode :

- Précisez d'abord pour quelles valeurs $x \in E$ l'équation a bien un sens. Par exemple, pour une équation de la forme “ $f(x) = g(x)$ ”, il faudra d'abord rechercher les domaines de définition de f et de g .

- Autant que possible, raisonnez par équivalence comme dans l'exemple précédent. Cependant le fait de raisonner par équivalence impose parfois trop de lourdeur à la rédaction. Lorsqu'on choisit de raisonner par implication, après avoir montré que $P(x) \implies x \in S$, pour une certaine partie S de E , il restera à rechercher quels sont les éléments de S qui sont effectivement solutions.

2.4 Implication

Pour montrer $[P \implies Q]$, on suppose que P est vraie (hypothèse supplémentaire) et on démontre Q .

Raisonnement par contraposition : l'implication $P \implies Q$ est logiquement équivalente à $(\neg Q) \implies (\neg P)$, qui est appelée sa contraposée. Ainsi, pour démontrer $P \implies Q$, on peut raisonner par contraposition, c'est-à-dire démontrer $(\neg Q) \implies (\neg P)$: on suppose que Q est fausse et on démontre que P est fausse.

Le raisonnement par l'absurde : cela consiste à supposer que R est fausse et à aboutir à une contradiction, souvent de la forme $S \wedge (\neg S)$.

Pour montrer que $[P \iff Q]$, on montre souvent $[P \implies Q]$ puis la réciproque $[Q \implies P]$.

Dans des cas simples, on peut raisonner par une succession d'équivalences.

Pour montrer que les propriétés $P_1, \dots, P_k$ sont équivalentes, on peut se contenter de montrer le cycle d'implications $P_1 \implies P_2 \implies \dots \implies P_k \implies P_1$. Mais la liste $P_1, \dots, P_k$ n'est pas toujours donnée dans l'ordre idéal. Il convient donc parfois de la réordonner.

2.5 Quantificateurs

Pour montrer que $[\forall x \in E, P(x)]$, le plus souvent, on prend x quelconque dans E , en écrivant "soit $x \in E$ ", puis on démontre $P(x)$.

Pour montrer que $[\exists x \in E, P(x)]$, la méthode directe consiste à construire un élément x de E satisfaisant $P(x)$.

On peut aussi raisonner par l'absurde, en supposant que $[\forall x \in E, \neg(P(x))]$ et en recherchant une contradiction. Il faut cependant que cette nouvelle hypothèse se marie bien avec les autres hypothèses.

Pour montrer que $\neg(\forall x \in E, P(x))$, on peut rechercher un x dans E tel que $P(x)$ est fausse. Dans ce contexte, x est appelé un contre-exemple du prédicat $P(x)$.

2.6 Existence et unicité

Comment montrer une propriété de la forme $[\exists! x \in E, P(x)]$?

Dans de nombreux exercices et problèmes, l'énoncé d'une telle propriété se présente sous la forme : "montrer qu'il existe $x \in E$ tel que $P(x)$, puis montrer que x est unique".

Sur le plan ontologique, tout objet mathématique est unique, mais ce n'est pas du tout ce qui est demandé par l'énoncé. La propriété " x est unique" dépend de P .

En mathématiques, l'unicité est toujours prononcée relativement à un prédicat. Par exemple, 2 est l'unique entier premier et pair, mais 2 n'est pas l'unique entier pair inférieur à 10.

Pour montrer qu'il existe un unique $x \in E$ tel que $P(x)$, il est souvent préférable de séparer l'existence et l'unicité. Pour l'unicité, il faut montrer que $\{x \in E/P(x)\}$ ne possède pas deux éléments distincts, par exemple en supposant qu'il existe $x, y \in E$ vérifiant $P(x)$ et $P(y)$ et en prouvant que $x = y$.

Mais il y a d'autres méthodes :

- On peut montrer que $\{x \in E/P(x)\}$ est un singleton.
- On peut résoudre l'équation " $P(x)$ " en l'inconnue x pour montrer qu'elle admet une seule solution.
- On peut raisonner par analyse-synthèse :

2.7 Démonstration par analyse-synthèse

Ce mode de raisonnement est envisageable lorsque la propriété à démontrer est de la forme $[\exists x \in E, P(x)]$. Il se décompose en deux parties :

◊ **L'analyse** : on suppose qu'il existe $x \in E$ tel que $P(x)$.

C'est a priori très étrange, car on suppose justement ce qu'il faut démontrer !

A partir du fait que x vérifie $x \in E$ et $P(x)$, on cherche à préciser quelles sont les valeurs possibles pour x .

Il est fréquent que l'analyse conduise à une seule valeur possible pour x .

◊ **La synthèse** : Parmi ces différentes valeurs possibles, on en recherche une qui vérifie $P(x)$.

2.8 Démonstrations par récurrence

Principe de récurrence :

Soit $n_0 \in \mathbb{N}^*$. Soit $R(n)$ un prédicat défini pour tout entier $n \geq n_0$.

Si $R(n_0)$ est vraie et si pour tout $n \geq n_0$, $R(n)$ implique $R(n+1)$,

alors pour tout $n \in \mathbb{N}$ tel que $n \geq n_0$, $R(n)$ est vraie.

Principe de récurrence ascendante finie : Soit $n, m \in \mathbb{N}$ avec $n \leq m$.

Soit $R(k)$ un prédicat défini pour $k \in \llbracket n, m \rrbracket$.

Si $R(n)$ est vraie et si pour tout $k \in \llbracket n, m-1 \rrbracket$, $R(k)$ implique $R(k+1)$,

alors $R(k)$ est vraie pour tout $k \in \llbracket n, m \rrbracket$.

Principe de récurrence descendante finie : Soit $n, m \in \mathbb{N}$ avec $n \leq m$.

Soit $R(k)$ un prédicat défini pour $k \in \llbracket n, m \rrbracket$.

Si $R(m)$ est vraie et si pour tout $k \in \llbracket n+1, m \rrbracket$, $R(k)$ implique $R(k-1)$,

alors $R(k)$ est vraie pour tout $k \in \llbracket n, m \rrbracket$.

Principe de récurrence forte :

Soit $n_0 \in \mathbb{N}$. Soit $R(n)$ un prédicat défini pour tout entier $n \geq n_0$.

Si $R(n_0)$ est vraie et si pour tout $n \geq n_0$, $[\forall k \in \{n_0, \dots, n\}, R(k)]$ implique $R(n+1)$,

alors pour tout $n \in \mathbb{N}$ tel que $n \geq n_0$, $R(n)$ est vraie.

Principe de récurrence double :

Soit $n_0 \in \mathbb{N}$. Soit $R(n)$ un prédicat défini pour tout entier $n \geq n_0$.

Si $R(n_0)$ et $R(n_0+1)$ sont vraies et si

pour tout $n \geq n_0$, $[R(n) \wedge R(n+1)]$ implique $R(n+2)$,

alors pour tout $n \in \mathbb{N}$ tel que $n \geq n_0$, $R(n)$ est vraie.

3 $\mathbb{Z}$

3.1 Construction de $\mathbb{Z}$

Définition. $\mathbb{Z} = \mathbb{N}^2 / R$, où R est la relation d'équivalence suivante sur $\mathbb{N}^2$:

$\forall a, b, c, d \in \mathbb{N}, (a, b)R(c, d) \iff a + d = b + c$.

Si $(a, b), (c, d) \in \mathbb{Z}$, on pose $(a, b) + (c, d) \triangleq (a + c, b + d)$

et $(a, b) \times (c, d) \triangleq (ac + bd, ad + bc)$.

3.2 L'anneau $\mathbb{Z}$

Propriété. L'addition sur $\mathbb{Z}$ vérifie les propriétés suivantes :

- $0 \triangleq \overline{(0,0)}$ est neutre : $\forall m \in \mathbb{Z}, m + 0 = 0 + m = m$.
- Associativité : $\forall n, m, k \in \mathbb{Z}, (n + m) + k = n + (m + k)$.
- Commutativité : $\forall n, m \in \mathbb{Z}, n + m = m + n$.
- Tout élément possède un symétrique : $\forall n \in \mathbb{Z}, \exists m \in \mathbb{Z}, n + m = 0$.

On résume ces propriétés en disant que $(\mathbb{Z}, +)$ est un groupe commutatif.

Propriété. La multiplication sur $\mathbb{Z}$ vérifie les propriétés suivantes :

- $1 \triangleq \overline{(1,0)}$ est neutre : $\forall m \in \mathbb{Z}, m \times 1 = 1 \times m = m$.
- Distributivité de la multiplication par rapport à l'addition :
 $\forall n, m, p \in \mathbb{Z}, n(m + p) = nm + np$.
- Associativité : $\forall n, m, k \in \mathbb{Z}, (n \times m) \times k = n \times (m \times k)$.
- Commutativité : $\forall n, m \in \mathbb{Z}, n \times m = m \times n$.

On résume ces propriétés et le fait que $(\mathbb{Z}, +)$ est un groupe commutatif en disant que $(\mathbb{Z}, +, \times)$ est un anneau commutatif.

3.3 L'ordre de $\mathbb{Z}$

Compatibilité de la relation d'ordre avec l'addition :

$$\forall x, y, x', y' \in \mathbb{Z}, [x \leq y] \wedge [x' \leq y'] \implies x + x' \leq y + y'.$$

Identification de $\mathbb{N}$ avec une partie de $\mathbb{Z}$: on identifie $n \in \mathbb{N}$ avec $\overline{(n,0)}$.

Règle des signes :

- $\forall n \in \mathbb{Z}, n \geq 0 \iff n \in \mathbb{N}$.
- $\forall n, m \in \mathbb{Z}, ([n \geq 0] \wedge [m \geq 0]) \implies nm \geq 0$.
- $\forall n \in \mathbb{Z}, n \geq 0 \iff -n \leq 0$.
- $\forall x, y, a \in \mathbb{Z}, \begin{cases} \text{si } a \geq 0, & x \leq y \implies ax \leq ay, \\ \text{si } a \leq 0, & x \leq y \implies ax \geq ay. \end{cases}$

Propriété. Toute partie non vide majorée de $\mathbb{Z}$ possède un maximum.

Toute partie non vide minorée de $\mathbb{Z}$ possède un minimum.

Définition. Soit $n \in \mathbb{Z}$.

Le signe de n au sens large est

- 1 ou bien “positif” lorsque $n \geq 0$,
- -1 ou bien “négatif” lorsque $n \leq 0$.

Le signe de n au sens strict est

- 1 ou bien “strictement positif” lorsque $n > 0$,
- 0 ou bien “nul” lorsque $n = 0$,
- -1 ou bien “strictement négatif” lorsque $n < 0$.

Définition. Pour tout $n \in \mathbb{Z}$, on note $|n| = \max\{-n, n\}$.

Propriété. Pour tout $n \in \mathbb{Z}, n \leq |n|$, avec égalité si et seulement si $n \geq 0$. De plus $|n|^2 = n^2$.

Propriété. $\forall n, m \in \mathbb{Z}, |nm| = |n||m|$.

Propriété. $\mathbb{Z}$ est un anneau intègre, c'est-à-dire que, pour tout $n, m \in \mathbb{Z}$,
 $nm = 0 \implies [(n = 0) \vee (m = 0)]$.

Propriété. Soit $n, m \in \mathbb{Z}^2$. $nm \geq 0$ si et seulement si n et m sont de même signe au sens large.

Propriété. Soit $a, b, n \in \mathbb{Z}$ tels que $an \leq bn$. Si $n > 0$ alors $a \leq b$ et si $n < 0$, alors $a \geq b$.

Inégalité triangulaire : $\forall n, m \in \mathbb{Z}, |n + m| \leq |n| + |m|$, avec égalité si et seulement si n et m sont de même signe.

Il faut savoir le démontrer.

3.4 Les sous-groupes de $\mathbb{Z}$

Division euclidienne dans $\mathbb{Z}$: Pour tout $a, b \in \mathbb{Z}$ avec $b \neq 0$, il existe un unique couple $(q, r) \in \mathbb{Z}^2$ tel que $a = bq + r$ et $0 \leq r < |b|$. q et r sont appelés les quotient et reste.

Définition. Une partie G de $\mathbb{Z}$ est un sous-groupe de $\mathbb{Z}$ si et seulement si

- $G \neq \emptyset$,
- $\forall (x, y) \in G^2, x + y \in G$,
- $\forall x \in G, -x \in G$.

Propriété. Soit G un sous-groupe de $\mathbb{Z}$.

Pour tout $n \in \mathbb{Z}$ et $g \in G, ng \in G$.

Pour tout $n \in G, n\mathbb{Z} \subset G$.

Il faut savoir le démontrer.

Corollaire. Soit G un sous-groupe de $\mathbb{Z}$. Alors $\boxed{1 \in G \iff G = \mathbb{Z}}$.

Théorème. Les sous-groupes de $(\mathbb{Z}, +)$ sont exactement les $n\mathbb{Z}$, où $n \in \mathbb{N}$.

Il faut savoir le démontrer.

Propriété. Une intersection de sous-groupes de $\mathbb{Z}$ est un sous-groupe de $\mathbb{Z}$.

Il faut savoir le démontrer.

Définition. Soit B une partie de $\mathbb{Z}$. Le groupe engendré par B est l'intersection des sous-groupes de $\mathbb{Z}$ contenant B . C'est le plus petit sous-groupe contenant B . On le note $Gr(B)$.

Propriété. Soient B et C deux parties de $\mathbb{Z}$ telles que $C \subset B$. Alors $Gr(C) \subset Gr(B)$.

Propriété. $Gr(B) = \left\{ \sum_{i=1}^n a_i b_i / n \in \mathbb{N}, (a_1, \dots, a_n) \in \mathbb{Z}^n, (b_1, \dots, b_n) \in B^n \right\}$.

Il faut savoir le démontrer.

3.5 Divisibilité

Définition. Soit $n, m \in \mathbb{Z}$. $n|m$ si et seulement si il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que $m = kn$.

Propriété. Soit $a, b \in \mathbb{Z}$ avec $b \neq 0$. Alors b divise a si et seulement si le reste de la division euclidienne de a par b vaut 0.

Remarque. Tout entier relatif divise 0 mais 0 ne divise que lui-même.

Remarque. Si $n, m \in \mathbb{Z}$, n divise m si et seulement si $|n|$ divise $|m|$ dans $\mathbb{N}$.

Propriété. Soit $a, b, c \in \mathbb{Z}$.

- si $b|a$, alors pour tout $\alpha \in \mathbb{Z}$, $b|\alpha a$.
- Si $b|a$ et $b|c$, alors $b|(a + c)$.
- Si $b|a$ et $d|c$, alors $bd|ac$.
- si $b|a$, pour tout $p \in \mathbb{N}$, $b^p|a^p$.

Propriété. Soit $p \in \mathbb{N}$ et $b, a_1, \dots, a_p, c_1, \dots, c_p \in \mathbb{Z}$.

Si pour tout $i \in \{1, \dots, p\}$, $b|a_i$, alors $b|\sum_{i=1}^p c_i a_i$.

Propriété. Pour tout $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$, $a|b \iff b\mathbb{Z} \subseteq a\mathbb{Z}$.

Propriété. La relation de divisibilité est réflexive et transitive.

Remarque. La relation de divisibilité n'est pas un ordre sur $\mathbb{Z}$ car $-1|1$ et $1|-1$.

Définition. Soit $a, b \in \mathbb{Z}$. On dit que a et b sont premiers entre eux (ou étrangers) si et seulement si les seuls diviseurs communs de a et b sont 1 et -1 .

Définition. Soit $n \in \mathbb{N}$ avec $n \geq 2$ et $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$.

- $a_1, \dots, a_n$ sont deux à deux premiers entre eux si et seulement si, pour tout $i, j \in \{1, \dots, n\}$ avec $i \neq j$, a_i et a_j sont premiers entre eux.
- $a_1, \dots, a_n$ sont globalement premiers entre eux si et seulement si les seuls diviseurs communs de $a_1, \dots, a_n$ sont 1 et -1 .

Propriété. Si $p \in \mathbb{P}$ et $a \in \mathbb{Z}$, alors ou bien $p|a$, ou bien p et a sont premiers entre eux.

Propriété. Soit $p \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$. Les propriétés suivantes sont équivalentes :

1. p est premier.
2. p est premier avec tout entier qu'il ne divise pas.
3. p est premier avec tout nombre premier contenu dans $\llbracket 2, \sqrt{p} \rrbracket$.

Il faut savoir le démontrer.

le crible d'Ératosthène : pour dresser la liste ordonnée des nombres premiers inférieurs à n , initialement, on pose $L = \llbracket 2, n \rrbracket$ et on positionne un curseur sur 2. On supprime de L les multiples de 2, sauf 2, puis on déplace le curseur sur l'entier suivant de L : il s'agit de 3, car il n'a pas été supprimé. On supprime de L tous les multiples de 3, sauf 3, etc. Ainsi, à chaque itération, on déplace le curseur sur le premier entier suivant qui est encore dans L et l'on supprime de L tous les multiples du curseur, sauf le curseur. On arrête l'algorithme dès que le curseur est strictement supérieur à $\sqrt{n}$.

Théorème. $\mathbb{P}$ est de cardinal infini.

Il faut savoir le démontrer.

3.6 Congruence

Définition. Relation de congruence : Soit $k \in \mathbb{Z}$. $\forall n, m \in \mathbb{Z}$, $n \equiv m [k] \iff k|(n - m)$. C'est la relation de congruence modulo k , qui est une relation d'équivalence.

Propriété. Soit $a, b \in \mathbb{Z}$ avec $b \neq 0$: il existe $r \in \{0, \dots, |b| - 1\}$ tel que $a \equiv r [b]$. r est le reste de la division euclidienne de a par b .

Notation. La classe d'équivalence de n modulo k est $\bar{n} = \{n + kh/h \in \mathbb{Z}\} \stackrel{\Delta}{=} n + k\mathbb{Z}$.

Compatibilités de la congruence avec l'addition et la multiplication :

Pour tout $n, m, h, k \in \mathbb{Z}$,

- $n \equiv m [k] \implies h + n \equiv h + m [k]$ et
- $n \equiv m [k] \implies hn \equiv hm [k]$.

Corollaire : $\forall a, b, k \in \mathbb{Z}$, $\forall n \in \mathbb{N}$, $(a \equiv b [k] \implies a^n \equiv b^n [k])$.

Petit théorème de Fermat : (Admis pour le moment) Si $p \in \mathbb{P}$ et $a \in \mathbb{Z}$, $(a \not\equiv 0 [p]) \implies a^{p-1} \equiv 1 [p]$, donc dans tous les cas, $a^p \equiv a [p]$.

Définition. Soit $x_0 \in \mathbb{R}$. Pour tout $x, y \in \mathbb{R}$, on dit que x est congru à y modulo x_0 et on note $x \equiv y [x_0]$ si et seulement si il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que $x - y = kx_0$. La relation de congruence modulo x_0 est une relation d'équivalence sur $\mathbb{R}$. Elle est compatible avec l'addition entre réels mais pas avec la multiplication entre réels.

3.7 PGCD

Définition. Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$. $a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z}$ est le sous-groupe de $\mathbb{Z}$ engendré par $\{a, b\}$, donc il existe un unique $d \in \mathbb{N}$ tel que $a\mathbb{Z} + b\mathbb{Z} = d\mathbb{Z}$. On dit que d est le PGCD de a et b . On note $d = \text{PGCD}(a, b) = a \wedge b$.

Propriété. Pour la relation d'ordre de divisibilité dans $\mathbb{N}$, $a \wedge b = \inf_{|} \{|a|, |b|\}$.

Il faut savoir le démontrer.

Remarque. Lorsque a ou b est un entier relatif non nul, au sens de l'ordre naturel sur $\mathbb{N}$, $a \wedge b$ est aussi le plus grand diviseur commun de a et b .

Propriété. a et b sont premiers entre eux si et seulement si $a \wedge b = 1$.

Définition. Plus généralement, si $k \in \mathbb{N}^*$ et si $a_1, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$, on dit que d est le PGCD de $a_1, \dots, a_k$ si et seulement si $d \in \mathbb{N}$ et $d\mathbb{Z} = a_1\mathbb{Z} + \dots + a_k\mathbb{Z} = \text{Gr}\{a_1, \dots, a_k\}$. Alors $d = \inf_{|} \{a_1, \dots, a_k\}$.

Si B est une partie quelconque de $\mathbb{Z}$, on dit que d est le PGCD de B si et seulement si $d \in \mathbb{N}$ et $d\mathbb{Z} = \text{Gr}(B)$. Alors $d = \inf_{|}(B)$.

Propriété. Soit $k \in \mathbb{N}$, $a_1, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$ et $h \in \{1, \dots, k\}$.

- Commutativité du PGCD :
 $\text{PGCD}(a_1, \dots, a_k)$ ne dépend pas de l'ordre de $a_1, \dots, a_k$.
- Associativité du PGCD :
 $\text{PGCD}(a_1, \dots, a_k) = \text{PGCD}(a_1, \dots, a_h) \wedge \text{PGCD}(a_{h+1}, \dots, a_k)$.
- Distributivité de la multiplication par rapport au PGCD : pour tout $\alpha \in \mathbb{Z}$,
 $\text{PGCD}(\alpha a_1, \dots, \alpha a_k) = |\alpha| \text{PGCD}(a_1, \dots, a_k)$.

Il faut savoir le démontrer.

3.8 PPCM

Définition. Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$. $a\mathbb{Z} \cap b\mathbb{Z}$ est un sous-groupe de $\mathbb{Z}$, donc il existe un unique entier naturel m tel que $a\mathbb{Z} \cap b\mathbb{Z} = m\mathbb{Z}$. On dit que m est un PPCM de a et b et on note $m = a \vee b$.

Propriété. Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$. $a \vee b = \sup_{|} \{|a|, |b|\}$.

Remarque. Lorsque a et b sont des entiers relatifs non nuls, $a \vee b = \min_{\leq} \{k \in \mathbb{N}^* \mid a|k \text{ et } b|k\}$.

Définition. Plus généralement, si $k \in \mathbb{N}^*$ et si $a_1, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$, on dit que m est le PPCM de $a_1, \dots, a_k$ si et seulement si $m \in \mathbb{N}$ et $m\mathbb{Z} = a_1\mathbb{Z} \cap \dots \cap a_k\mathbb{Z}$. Alors $m = \sup_{|} \{a_1, \dots, a_k\}$.

Si B est une partie quelconque de $\mathbb{Z}$, on dit que m est le PPCM de B si et seulement si $m \in \mathbb{N}$ et $m\mathbb{Z} = \bigcap_{b \in B} b\mathbb{Z}$. Alors $m = \sup_{|}(B)$.

Remarque. Dans ce contexte, on convient que si $B = \emptyset$, $\bigcap_{b \in B} b\mathbb{Z} = \mathbb{Z}$, donc 1 est le PPCM de $\emptyset$.

Ainsi, toute partie de $\mathbb{N}$ possède une borne supérieure et une borne inférieure pour la relation d'ordre de divisibilité. On dit que l'ensemble ordonné $(\mathbb{N}, |)$ est un treillis complet.

Propriété. Soit $k \in \mathbb{N}$, $a_1, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$ et $h \in \{1, \dots, k\}$.

- Commutativité du PPCM :
 $\text{PPCM}(a_1, \dots, a_k)$ ne dépend pas de l'ordre de $a_1, \dots, a_k$.
- Associativité du PPCM :
 $\text{PPCM}(a_1, \dots, a_k) = \text{PPCM}(a_1, \dots, a_h) \vee \text{PPCM}(a_{h+1}, \dots, a_k)$.
- Distributivité de la multiplication par rapport au PPCM :
pour tout $\alpha \in \mathbb{Z}$, $\text{PPCM}(\alpha a_1, \dots, \alpha a_k) = |\alpha| \text{PPCM}(a_1, \dots, a_k)$.

3.9 Les théorèmes de l'arithmétique

Théorème de Bézout. Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$.

a et b sont premiers entre eux si et seulement si : $\exists (u, v) \in \mathbb{Z}^2 \quad ua + vb = 1$.

Il faut savoir le démontrer.

Théorème de Bézout (généralisation). Soit $n \in \mathbb{N}$ avec $n \geq 2$ et $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$.

$a_1, \dots, a_n$ sont globalement premiers entre eux si et seulement si :

$\exists u_1, \dots, u_n \in \mathbb{Z} \quad u_1 a_1 + \dots + u_n a_n = 1$.

Propriété. Soit $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$. Posons $d = a \wedge b$.

Alors il existe $(a', b') \in \mathbb{Z}^2$, avec a' et b' premiers entre eux, tel que $a = a'd$ et $b = b'd$.

Théorème de Gauss. Soit $(a, b, c) \in \mathbb{Z}^3$. Si $a|bc$ avec a et b premiers entre eux, alors $a|c$.

Il faut savoir le démontrer.

Corollaire. Soit $p, a, b \in \mathbb{Z}$. Si $p | ab$ et si p est premier, alors $p | a$ ou $p | b$.

Corollaire. Soit $(a, b, c) \in \mathbb{Z}^3$, $n \in \mathbb{N}^*$ et $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$.

◇ Si $a \wedge b = a \wedge c = 1$, alors $a \wedge bc = 1$.

◇ On en déduit que, si $a \wedge b = 1$, $\forall (k, l) \in (\mathbb{N}^*)^2 \quad a^k \wedge b^l = 1$.

◇ Si $a|b$, $c|b$ et $a \wedge c = 1$ alors $ac|b$. Par récurrence, on en déduit que

si pour tout $i \in \{1, \dots, n\}$, $a_i|b$ et si $i \neq j \implies a_i \wedge a_j = 1$, alors $a_1 \times \dots \times a_n | b$.

◇ $|ab| = (a \wedge b)(a \vee b)$. En particulier, $a \wedge b = 1 \implies a \vee b = |ab|$.

Il faut savoir le démontrer.

Théorème fondamental de l'arithmétique. Pour tout $a \in \mathbb{N}^*$, il existe une unique famille $(\nu_p)_{p \in \mathbb{P}} \in \mathbb{N}^{(\mathbb{P})}$ (i.e telle que $\{p \in \mathbb{P} / \nu_p \neq 0\}$ est fini) telle que $a = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{\nu_p}$.

C'est la décomposition de a en facteurs premiers. ν_p s'appelle la valuation p -adique de a .

Il faut savoir le démontrer.

Propriété. si $a = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{\nu_p}$ et $b = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{\mu_p}$, Alors $a | b \iff [\forall p \in \mathbb{P}, \nu_p \leq \mu_p]$.

De plus, $a \wedge b = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{\min(\nu_p, \mu_p)}$ et $a \vee b = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{\max(\nu_p, \mu_p)}$.

Lemme d'Euclide. Soient $(a, b) \in \mathbb{Z}^2$ avec $b \neq 0$. Notons q et r les quotient et reste de la division euclidienne de a par b . Alors $a \wedge b = b \wedge r$.

Algorithme d'Euclide. Soit $a_0, a_1 \in \mathbb{N}^*$ avec $a_0 > a_1$.

Pour $i \geq 1$, tant que $a_i \neq 0$, on note a_{i+1} le reste de la division euclidienne de a_{i-1} par a_i .

On définit ainsi une suite strictement décroissante d'entiers naturels $(a_i)_{0 \leq i \leq N}$ telle que $a_N = 0$.

Alors $a_0 \wedge a_1 = a_{N-1}$.

De plus, lorsque $a_0 \wedge a_1 = 1$, cet algorithme permet de calculer des entiers s_0 et t_0 tels que $1 = s_0 a_0 + t_0 a_1$.

À connaître précisément.

Exercice. Soit $a, b, c \in \mathbb{Z}$ avec a et b non nuls.

Résoudre l'équation de Bézout $(B) : au + bv = c$ en l'inconnue $(u, v) \in \mathbb{Z}^2$.

À connaître.