

Résumé de cours :  
Semaine 21 : du lundi 3 au vendredi 7 mars.

## Comparaison locale (fin)

$\mathbb{K}$  désigne  $\mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ .

**Notation.**  $A$  est une partie d'un espace  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel normé  $E$ . Soit  $a \in E \cup \{+\infty, -\infty, \infty\}$ . On suppose que tout voisinage de  $a$  rencontre  $A$ .

Sauf mention du contraire, les applications considérées dans ce chapitre sont définies sur  $A$  et sont à valeurs dans un  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel normé.

### 1 Relation de prépondérance : fin

**Théorème des croissances comparées :** Soit  $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{R}_+^*$  et  $a > 1$ .

1. Les suites  $\ln^\alpha(n)$ ,  $n^\beta$ ,  $a^n$  et  $n!$  tendent vers  $+\infty$  et chacune est négligeable devant les suivantes.
2. Au voisinage de  $+\infty$ , les fonctions  $\ln^\alpha x$ ,  $x^\beta$  et  $e^{\gamma x}$  tendent vers  $+\infty$  et chacune est négligeable devant les suivantes.
3. Au voisinage de  $0^+$ ,  $|\ln x|^\alpha = o\left(\frac{1}{x^\beta}\right)$ .
4. Au voisinage de  $-\infty$ ,  $e^{\gamma x} = o\left(\frac{1}{|x|^\beta}\right)$ .

### 2 La relation d'équivalence

#### 2.1 Définition

**Définition.** On dit que  $f$  est équivalente à  $g$  au voisinage de  $a$  si et seulement si  $f - g = o(g)$ .

Ainsi, 
$$\boxed{f(x) \underset{x \rightarrow a}{\underset{x \in A}{\sim}} g(x) \iff f = g + o(g)}$$
.

**Propriété.** On suppose qu'il existe  $V$  voisinage de  $a$  tel que  $g(x)$  ne s'annule jamais sur  $V$ , que  $f$  et  $g$  sont à valeurs dans  $\mathbb{K}$ . Alors  $f \sim g \iff \frac{f(x)}{g(x)} \underset{x \rightarrow a}{\underset{x \in A}{\longrightarrow}} 1$ .

**Exemple.** Si  $P(X) = \sum_{k=m}^n a_k X^k$  est un polynôme à coefficients complexes, avec  $a_n \neq 0$  et  $a_m \neq 0$ , au voisinage de 0,  $P(t) \sim a_m t^m$  et au voisinage de  $+\infty$ ,  $P(t) \sim a_n t^n$ .

**Propriété.** La relation " $\sim$ " est une relation d'équivalence sur  $\mathcal{F}(A, F)$ .

**Il faut savoir le démontrer.**

**Propriété.** Si  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\underset{x \in A}{\longrightarrow}} l \in \mathbb{K}$  et si  $l \neq 0$ , alors  $f(x) \sim l$ .

## 2.2 Propriétés de stabilité de la relation d'équivalence

**Propriété.** Si  $f(x) \sim g(x)$ , alors  $\|f(x)\| \sim \|g(x)\|$ .

**Propriété. Stabilité du produit.**

Si  $\varphi \sim \Psi$ , avec  $\varphi$  et  $\Psi$  à valeurs dans  $\mathbb{K}$ , et si  $f \sim g$ , alors  $\varphi.f \sim \Psi.g$ .

**Propriété.** Si  $g(x) \neq 0$  au voisinage de  $a$  et  $f \sim g$ , avec  $f$  et  $g$  à valeurs dans  $\mathbb{K}$ , alors  $\frac{1}{f(x)} \sim \frac{1}{g(x)}$ .

**Propriété.** On suppose que  $f$  et  $g$  sont à valeurs réelles.

Si  $f \sim g$ , alors  $f$  et  $g$  ont le même signe au voisinage de  $a$  au sens strict.

**Il faut savoir le démontrer.**

**Propriété.** Soient  $\alpha \in \mathbb{R}$ . On suppose que  $f$  et  $g$  sont à valeurs réelles.

Si  $f \sim g$  et si  $g$  est strictement positive au voisinage de  $a$ , alors  $f^\alpha(x) \sim g^\alpha(x)$ .

**Propriété.** Si  $f \sim g$  et si  $g(x) \xrightarrow[x \in A]{x \rightarrow a} l \in F \cup \{\infty, \pm\infty\}$ , alors  $f(x) \xrightarrow[x \in A]{x \rightarrow a} l$ .

**Propriété.** La condition  $f = \mathbf{O}(g)$  (respectivement  $f = o(g)$ ,  $f \sim g$ ) est vraie si et seulement si elle l'est en remplaçant  $f$  et  $g$  par des applications équivalentes.

**Propriété.** (Hors programme) On suppose que  $f$  et  $g$  sont à valeurs réelles strictement positives. Si

$g(x) \xrightarrow[x \in A]{x \rightarrow a} l \in \overline{\mathbb{R}}_+ \setminus \{1\}$  et si  $f(x) \sim g(x)$ , alors  $\ln(f(x)) \sim \ln(g(x))$ .

Lorsque  $g(x) \xrightarrow[x \in A]{x \rightarrow a} 1$ , alors  $\ln(g(x)) \sim g(x) - 1$ .

**Il faut savoir le démontrer.**

**Propriété. Changement de variable.**

Soient  $F$  un second  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel normé,  $B \subset F$  et  $b \in F \cup \{+\infty, -\infty, \infty\}$ . On suppose que tout

voisinage de  $b$  rencontre  $B$ . Soit  $\varphi : B \rightarrow A$  une application telle que  $\boxed{\varphi(t) \xrightarrow[t \in B]{t \rightarrow b} a}$ .

Si  $f(x) \underset{x \in A}{\underset{x \rightarrow a}{\sim}} g(x)$  (respectivement  $f(x) = \mathbf{O}(g(x))$ ,  $f(x) = o(g(x))$ ), alors

$f \circ \varphi(t) \underset{t \in B}{\underset{t \rightarrow b}{\sim}} g \circ \varphi(t)$  (respectivement  $f \circ \varphi(t) = \mathbf{O}(g \circ \varphi(t))$ ,  $f \circ \varphi(t) = o(g \circ \varphi(t))$ ).

**Il faut savoir le démontrer.**

## 2.3 Défauts de stabilité de la relation d'équivalence

En général, si  $f(x) \sim g(x)$ ,  $\varphi(f(x)) \not\sim \varphi(g(x))$ .

L'équivalence de fonctions au voisinage d'un point n'est pas stable pour la somme.

Elever un équivalent à une puissance qui dépend de la variable n'est pas autorisé. Par exemple, au voisinage de  $+\infty$ ,  $1 + \frac{1}{n} \sim 1$ , mais  $(1 + \frac{1}{n})^n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} e$ , donc  $(1 + \frac{1}{n})^n \not\sim 1$ .

## 2.4 Résumons : quelques méthodes de calculs d'équivalents

- ◇ Si  $x_n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} l \in E$ , avec  $l \neq 0$ , alors  $x_n \sim l$ .
- ◇ Si  $x_n = a_n b_n$ , chercher des équivalents de  $a_n$  et de  $b_n$  et en faire le produit.
- ◇ Si  $x_n = \frac{a_n}{b_n}$ , chercher des équivalents de  $a_n$  et de  $b_n$  et en faire le quotient.
- ◇ Si  $x_n = a_n + b_n$ , regarder si  $a_n = o(b_n)$ , auquel cas  $x_n \sim b_n$ , ou bien si  $b_n = o(a_n)$ , auquel cas  $x_n \sim a_n$ .

### 3 Les développements limités.

Dans ce paragraphe, les fonctions considérées sont définies sur une partie  $A$  de  $\mathbb{K}$  et sont à valeurs dans  $\mathbb{K}$ .

#### 3.1 Définitions

**Définition.** Soient  $f : A \rightarrow \mathbb{K}$  une application et  $n \in \mathbb{N}$ . On dit que  $f$  admet un développement limité au voisinage de  $a$  à l'ordre  $n$  (ou en  $o(x^n)$ ) si et seulement s'il existe  $P \in \mathbb{K}_n[X]$  tel que  $f(a+x) \underset{x \rightarrow 0}{=} P(x) + o(x^n)$ .

Si  $P(X) = \sum_{k=m}^n a_k X^k$  avec  $a_m \neq 0$ , alors  $f(x) \sim a_m x^m : a_m x^m$  est la partie principale de  $f(x)$  en 0.

**Remarque.** Pour toute la suite de ce paragraphe, on suppose que  $a = 0$  (on peut toujours s'y ramener par changement de variable) et que 0 est un point d'accumulation de  $A$ .

**Définition. développements limités au sens fort.**

Avec les notations précédentes, on dit que  $f$  admet un développement limité au sens fort au voisinage de 0 à l'ordre  $n$  (ou en  $\mathbf{O}(x^{n+1})$ ) si et seulement s'il existe  $P \in \mathbb{K}_n[X]$  tel que  $f(x) = P(x) + \mathbf{O}(x^{n+1})$ . Les propriétés qui suivent sont valables pour les développements limités au sens fort ou au sens faible, mais nous ne les énoncerons que dans le cas du sens faible.

**Propriété. unicité du développement limité.** Avec les notations précédentes, s'il existe  $(P, Q) \in \mathbb{K}_n[X]^2$  tel que  $f(x) = P(x) + o(x^n) = Q(x) + o(x^n)$ , alors  $P = Q$ .

**Il faut savoir le démontrer.**

**Propriété.** On suppose que  $f(x)$  admet un  $\text{DL}_n(0)$  de la forme  $f(x) = P(x) + o(x^n)$ .

Si  $f$  est paire,  $P$  est pair, donc  $P$  ne contient que des monômes de degrés pairs.

De même, si  $f$  est impaire,  $P$  est impair, donc  $P$  ne contient que des monômes de degrés impairs.

#### 3.2 Opérations sur les développements limités

**Propriété.** Les règles de calcul établies pour les “ $o$ ” et les “ $\mathbf{O}$ ” permettent d'additionner, de multiplier et de composer des développements limités entre eux.

**Remarque.** Il est souvent pratique d'écrire un DL  $\sum_{k=m}^n a_k x^k + o(x^n)$  sous sa forme normalisée  $a_m x^m (1 + \dots + o(x^{n-m}))$ .

### 4 Applications à l'étude des graphes de fonctions

**Position de la tangente :** un calcul de développement limité permet de positionner le graphe d'une application  $f$  par rapport à sa tangente en  $a$ , localement en  $a$ .

**Détermination des asymptotes obliques :** lorsque  $f(x) \underset{x \rightarrow +\infty}{\rightarrow} \infty$ , s'il existe  $c_0, c_1, c_2 \in \mathbb{R}$  tels qu'en  $+\infty$ ,  $f(x) = c_0 x + c_1 + c_2 \frac{1}{x} + o(\frac{1}{x})$ , alors la droite d'équation  $y = c_0 x + c_1$  est asymptote au graphe de  $f$  et le signe de  $c_2$  permet de positionner, au voisinage de  $+\infty$ , le graphe de  $f$  par rapport à son asymptote.

## 5 Applications aux séries

### Théorème.

Soient  $\sum a_n \in \mathcal{S}(E)$ , où  $E$  est un Banach, et  $\sum b_n \in \mathcal{S}(\mathbb{R})$ , avec  $b_n$  de signe constant à partir d'un certain rang.

- On suppose que  $\sum b_n$  est convergente.

Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , on note  $R_n = \sum_{k=n+1}^{+\infty} a_k$  (en cas de convergence) et  $S_n = \sum_{k=n+1}^{+\infty} b_k$ .

Ce sont les **restes de Cauchy** (à l'ordre  $n$ ) des séries  $\sum a_n$  et  $\sum b_n$ .

- ◊ Si  $a_n = \mathbf{O}(b_n)$  alors  $\sum a_n$  converge absolument et  $R_n = \mathbf{O}(S_n)$ ,
- ◊ Si  $a_n = o(b_n)$  alors  $\sum a_n$  converge absolument et  $R_n = o(S_n)$ ,
- ◊ Si  $a_n \sim b_n$  alors  $\sum a_n$  converge absolument et  $R_n \sim S_n$ .

- On suppose que  $\sum b_n$  est divergente.

Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , on note  $A_n = \sum_{k=0}^n a_k$  et  $B_n = \sum_{k=0}^n b_k$ .

- ◊ Si  $a_n = \mathbf{O}(b_n)$  alors  $A_n = \mathbf{O}(B_n)$ ,
- ◊ Si  $a_n = o(b_n)$  alors  $A_n = o(B_n)$ ,
- ◊ Si  $a_n \sim b_n$  alors  $A_n \sim B_n$ .

Il faut savoir le démontrer.

**Exercice. Moyenne de Césaro :** Soit  $(a_n) \in \mathbb{C}^{\mathbb{N}}$  telle que  $a_n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} l \in \mathbb{C}$ . Alors  $\frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n a_k \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} l$ .

Il faut savoir le démontrer.

## Dérivation

$E$  désigne un  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel normé,  $I$  un intervalle d'intérieur non vide et  $f$  une application de  $I$  dans  $E$ .

## 6 Dérivabilité

### 6.1 Interprétations d'une dérivée

**Définition.**  $f$  est dérivable au point  $a$  si et seulement si  $\frac{f(t) - f(a)}{t - a} \xrightarrow[t \neq a, t \in I]{t \rightarrow a} \ell \in E$ . Dans ce cas,  $\ell$  est appelée la dérivée de  $f$  au point  $a$ . On note  $f'(a) = \left[ \frac{d}{dt}(f(t)) \right]_{t=a} = \lim_{\substack{t \rightarrow a \\ t \neq a, t \in I}} \frac{f(t) - f(a)}{t - a} \in E$ .

**Remarque.** Informellement, lorsque  $E = \mathbb{R}$ , la corde du graphe de  $f$  entre les abscisses  $x_0$  et  $x_1$ , d'équation  $y - f(x_0) = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} \times (x - x_0)$ , tend vers la tangente au graphe de  $f$  en le point de coordonnées  $(x_0, f(x_0))$ , d'équation  $y - f(x_0) = f'(x_0) \cdot (x - x_0)$ .

Parmi les droites non verticales du plan, la tangente est la meilleure approximation du graphe de  $f$  au voisinage de  $x_0$ .

**interprétation cinématique :**  $\left\| \frac{f(t) - f(a)}{t - a} \right\|$  est la vitesse moyenne du mobile ponctuel  $f(t)$  entre les instants  $a$  et  $t$ , donc  $\|f'(a)\|$  représente la vitesse instantanée du mobile à l'instant  $a$ .

## 6.2 Dérivées à gauche et à droite

**Définition.** On dit que  $f$  est dérivable à droite en  $a$  si et seulement si  $f|_{I \cap [a, +\infty[}$  est dérivable en  $a$ .

On note alors  $f'_d(a) = \lim_{\substack{t \rightarrow a \\ t > a, t \in I}} \frac{f(t) - f(a)}{t - a}$ .

**Théorème.** Lorsque  $a \in \overset{\circ}{I}$ ,  $f$  est dérivable en  $a$  si et seulement si  $f$  est dérivable à droite et à gauche en  $a$  et si l'on a  $f'_d(a) = f'_g(a)$ . Dans ce cas,  $f'(a) = f'_d(a) = f'_g(a)$ .

## 6.3 Dérivées et développements limités

**Propriété.**  $f$  est dérivable en  $a$  si et seulement s'il existe  $l \in E$  tel que  $f(t) = f(a) + (t - a)l + \underset{\substack{t \rightarrow a \\ t \neq a, t \in I}}{\circ} (t - a)$ . Dans ce cas  $l = f'(a)$ .

**Propriété.** Si  $f$  est dérivable en  $a$ , elle est continue en  $a$ .

**Remarque.** Si  $f$  est seulement dérivable à droite et à gauche en  $a$ , alors  $f$  est continue en  $a$ .

## 7 Opérations sur les fonctions dérivables

**Propriété. Dérivation d'une application à valeurs dans un produit.** Supposons que

$E = \prod_{i=1}^p E_i$ , et pour tout  $t \in I$ , notons  $f(t) = (f_1(t), \dots, f_p(t))$ .  $f$  est dérivable en  $a$  si et seulement si, pour tout  $i \in \mathbb{N}_p$ ,  $f_i$  est dérivable en  $a$ . Dans ce cas  $f'(a) = (f'_1(a), \dots, f'_p(a))$ .

**Propriété.** Supposons que  $E$  est un espace vectoriel de dimension finie muni d'une base

$e = (e_1, \dots, e_p)$ . Pour tout  $t \in I$ , notons  $f(t) = \sum_{i=1}^p f_i(t)e_i$ .  $f$  est dérivable en  $a$  si et seulement si,

pour tout  $i \in \mathbb{N}_p$ ,  $f_i$  est dérivable en  $a$  et dans ce cas  $f'(a) = \sum_{i=1}^p f'_i(a)e_i$ .

**Cas particulier.** Si  $f$  est une application de  $I$  dans  $\mathbb{C}$ ,  $f$  est dérivable en  $a$  si et seulement si  $Im(f)$  et  $Re(f)$  sont des applications dérivables en  $a$ . Dans ce cas  $f'(a) = Re(f)'(a) + iIm(f)'(a)$ .

**Propriété.** Soient  $F$  un second  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel normé et  $u$  une application linéaire continue de  $E$  dans  $F$ . Si  $f$  est dérivable en  $a$ , alors  $u \circ f$  est dérivable en  $a$  et  $(u \circ f)'(a) = u(f'(a))$ .

**Propriété.** Lorsque  $\mathbb{K} = \mathbb{C}$ , si  $f$  est dérivable, alors  $\bar{f}$  est dérivable et  $\bar{f}' = \overline{f'}$ .

**Propriété de linéarité.** Soit  $(\alpha, \beta) \in \mathbb{K}^2$ . Si  $f$  et  $g$  sont dérivables en  $a$ , alors  $\alpha f + \beta g$  est dérivable en  $a$  et  $(\alpha f + \beta g)'(a) = \alpha f'(a) + \beta g'(a)$ .

**Théorème de dérivation d'un produit :** Soient  $E, F$  et  $G$  trois  $\mathbb{K}$ -espaces vectoriels normés et  $B : E \times F \rightarrow G$  une application bilinéaire continue. Soient  $f$  une application de  $I$  dans  $E$  et  $g$  une application de  $I$  dans  $F$ . On dispose de l'application  $B(f, g) : I \rightarrow G$   
 $t \mapsto B(f(t), g(t))$ . Si  $f$  et  $g$  sont dérivables en  $a$ ,  $B(f, g)$  est dérivable en  $a$  et  $B(f, g)'(a) = B(f'(a), g(a)) + B(f(a), g'(a))$ .

**Il faut savoir le démontrer.**

**Corollaire.**  $\left( \prod_{i=1}^p f_i \right)'(a) = \sum_{i=1}^p \left[ f'_i(a) \prod_{\substack{1 \leq j \leq p \\ j \neq i}} f_j(a) \right]$ .

**Dérivation des fonctions composées.** Soient  $\varphi : I \rightarrow J$  et  $f : J \rightarrow E$  deux applications.

Si  $\varphi$  est dérivable en  $a$  et  $f$  en  $\varphi(a)$ , alors  $f \circ \varphi$  est dérivable en  $a$  et  $(f \circ \varphi)'(a) = \varphi'(a)f'(\varphi(a))$ .

**Il faut savoir le démontrer.**

**Corollaire.**  $f' = (f'_n \circ f_{n-1} \circ \cdots \circ f_1) \times (f'_{n-1} \circ f_{n-2} \circ \cdots \circ f_1) \times \cdots \times f'_1$ .