

## Programme de colle - Semaine 21

---

### Notation

On adoptera les principes suivants pour noter les étudiants :

- × si l'étudiant sait répondre à la question de cours, il aura une note  $> 8$ .
- × si l'étudiant ne sait pas répondre à la question de cours ou s'il y a trop d'hésitations, il aura une note  $\leq 8$ .

### Questions de cours

#### • Développement limité d'ordre 1 et dérivabilité

Soit  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  et  $x_0 \in I$ .

$$f \text{ est dérivable en } x_0 \quad \Leftrightarrow \quad f \text{ admet un développement limité d'ordre 1 en } x_0$$

Lorsque ce développement limité existe, ses coefficients sont :  $\begin{cases} a_0 = f(x_0) \\ a_1 = f'(x_0) \end{cases}$

Ainsi, si  $f$  est dérivable en  $x_0$ , il existe  $\varepsilon : I \rightarrow \mathbb{R}$  tel qu'au voisinage de  $x_0$  :

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + (x - x_0)\varepsilon(x) \quad \text{avec} \quad \lim_{x \rightarrow x_0} \varepsilon(x) = 0$$

*Démonstration.*

( $\Rightarrow$ ) Supposons  $f$  dérivable en  $x_0$ .

$$\text{Notons } \varepsilon : x \mapsto \begin{cases} \tau_{x_0}(f)(x) - f'(x_0) & \text{si } x \neq x_0 \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$$

(c'est le  $\varepsilon$  donné par la formule finale)

On a alors  $\varepsilon(x) \xrightarrow{x \rightarrow x_0} 0$  et de plus, pour tout  $x \neq x_0$  :

$$\begin{aligned} \varepsilon(x) &= \tau_{x_0}(f)(x) - f'(x_0) \\ \text{donc} \quad \varepsilon(x) + f'(x_0) &= \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \\ \text{et} \quad f(x) - f(x_0) &= f'(x_0)(x - x_0) + (x - x_0)\varepsilon(x) \end{aligned}$$

Cette formule est aussi valable pour  $x = x_0$ . Au final, on a bien :

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + (x - x_0)\varepsilon(x) \quad \text{avec} \quad \lim_{x \rightarrow x_0} \varepsilon(x) = 0.$$

( $\Leftarrow$ ) Si  $f$  possède un développement limité d'ordre 1 alors :

- ×  $a_0 = f(x_0)$  (le développement est vérifié en  $x_0$  !)
- ×  $\frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = a_1 + \varepsilon(x)$

On en conclut que  $\tau_{x_0}(f)$  admet une limite finie quand  $x \rightarrow x_0$ .

□

• **Formule de Leibniz**

Soit  $I \subset \mathbb{R}$  un intervalle.

Soient  $f : I \rightarrow \mathbb{R}$  et  $g : I \rightarrow \mathbb{R}$ .

Soit  $n \in \mathbb{N}$ . Supposons que  $f$  et  $g$  sont  $n$  fois dérivables sur  $I$ .

Alors  $f \times g$  est  $n$  fois dérivable sur  $I$  et :

$$(f \times g)^{(n)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(n-k)} \times g^{(k)}$$

*Démonstration.*

Démontrons par récurrence :  $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n)$

où  $\mathcal{P}(n) : (f \times g)^{(n)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n-k)}$ .

► **Initialisation :**

$$(f \times g)^{(0)} = f \times g \text{ et } \sum_{k=0}^0 \binom{0}{k} f^{(k)} g^{(0-k)} = \binom{0}{0} f^{(0)} g^{(0)} = f \times g.$$

D'où  $\mathcal{P}(0)$ .

► **Hérédité :** soit  $n \in \mathbb{N}$ .

Supposons  $\mathcal{P}(n)$  et démontrons  $\mathcal{P}(n+1)$ .

$$(i.e. (f \times g)^{(n+1)} = \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+1}{k} f^{(k)} g^{(n+1-k)}).$$

Tout d'abord, remarquons :  $(f \times g)^{(n+1)} = ((f \times g)^{(n)})'$ .

Or, par hypothèse de récurrence, on sait :

$$(f \times g)^{(n)} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)} g^{(n-k)}$$

On en déduit :

$$\begin{aligned} & (f \times g)^{(n+1)} \\ &= \left( \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)} \times g^{(n-k)} \right)' \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (f^{(k)} \times g^{(n-k)})' \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (f^{(k+1)} \times g^{(n-k)} + f^{(k)} \times g^{(n-k+1)}) \end{aligned}$$

On obtient :

$$\begin{aligned}
& (f \times g)^{(n)} \\
= & \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k+1)} \times g^{(n-k)} + \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)} \times g^{(n+1-k)} \\
= & \sum_{k=1}^{n+1} \binom{n}{k-1} f^{(k)} \times g^{(n-(k-1))} + \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^{(k)} \times g^{(n+1-k)} \quad (\text{par décalage d'indice}) \\
= & \left( \sum_{k=1}^n \binom{n}{k-1} f^{(k)} \times g^{(n-(k-1))} \right) + \binom{n}{n} f^{(n+1)} \times g^{(0)} \\
& + \left( \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} f^{(k)} \times g^{(n+1-k)} \right) + \binom{n}{0} f^{(0)} \times g^{(n+1)} \\
= & f^{(0)} g^{(n+1)} + \left( \sum_{k=1}^n \left( \binom{n}{k-1} + \binom{n}{k} \right) f^{(k)} \times g^{(n+1-k)} \right) + f^{(n+1)} g^{(0)} \\
= & f^{(0)} \times g^{(n+1)} + \left( \sum_{k=1}^n \binom{n+1}{k} f^{(k)} \times g^{(n+1-k)} \right) + f^{(n+1)} \times g^{(0)} \quad (\text{par triangle de Pascal}) \\
= & \sum_{k=0}^{n+1} \binom{n+1}{k} f^{(k)} \times g^{(n+1-k)}
\end{aligned}$$

La dernière ligne est obtenue en remarquant que :

$$f^{(0)} g^{(n+1)} = \binom{n+1}{0} f^{(0)} g^{(n+1)} \text{ et } f^{(n+1)} g^{(0)} = \binom{n+1}{n+1} f^{(n+1)} g^{(0)}.$$

D'où  $\mathcal{P}(n+1)$ .

Ainsi, par principe de récurrence, on a :  $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n)$ . □

### • Théorème de Rolle

Soient  $a$  et  $b$  deux réels tels que  $a < b$ .

Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ .

$$\left. \begin{array}{l}
\bullet f \text{ continue sur } [a, b] \\
\bullet f \text{ dérivable sur } ]a, b[ \\
\bullet f(a) = f(b)
\end{array} \right\} \Rightarrow \text{il existe } c \in ]a, b[ \text{ tel que } f'(c) = 0$$

*Démonstration.*

- Tout d'abord, on sait qu'une fonction continue sur un segment est bornée et atteint ses bornes. Ainsi,  $f([a, b]) = [m, M]$  où  $m = \min_{[a,b]} f = f(c_1)$  et  $M = \max_{[a,b]} f = f(c_2)$  avec  $c_1 \in [a, b]$  et  $c_2 \in [a, b]$ .
- Le but est alors de démontrer que l'un de ces deux extrema est atteint sur  $]a, b[$ . Si c'est le cas, on conclut :  $f'(c) = 0$ .
- On distingue alors deux cas :
  - 1) Si  $m = M$  alors pour tout  $x \in [a, b]$ ,  $m \leq f(x) \leq M = m$ .  
Donc  $f$  est constante sur  $[a, b]$ .  
Ainsi  $f' = 0$  sur  $[a, b]$  et tout  $c \in ]a, b[$  est tel que  $f'(c) = 0$ .

2) Si  $m \neq M$ , trois cas se présentent :

× soit  $c_1 = a$  : on démontre dans ce cas que  $c_2 \in ]a, b[$ .

Comme  $c_1 = a$ , on a  $m = f(c_1) = f(a)$ . Rappelons que  $M = f(c_2)$ .

$c_2 \neq a$  (sinon  $f(c_2) = f(a)$  et alors  $M = f(a) = m$ ),

$c_2 \neq b$  (sinon  $f(c_2) = f(b)$  et alors  $M = f(b) = f(a) = m$ ).

Ainsi,  $c_2 \in ]a, b[$ . Enfin, comme  $f$  est dérivable en  $c_2 \in ]a, b[$  et y atteint son maximum, on a  $f'(c_2) = 0$ .

× soit  $c_1 \in ]a, b[$  : comme  $f$  est dérivable en  $c_1 \in ]a, b[$  et y atteint son minimum, on a  $f'(c_1) = 0$ .

× soit  $c_1 = b$  : on démontre, comme dans le premier cas que  $c_2 \in ]a, b[$ .

Comme  $c_1 = b$ , on a  $m = f(c_1) = f(b)$ . Rappelons que  $M = f(c_2)$ .

$c_2 \neq a$  (sinon  $f(c_2) = f(a)$  et alors  $M = f(a) = f(b) = m$ ),

$c_2 \neq b$  (sinon  $f(c_2) = f(b)$  et alors  $M = f(b) = m$ ).

Ainsi,  $c_2 \in ]a, b[$ . Enfin, comme  $f$  est dérivable en  $c_2 \in ]a, b[$  et y atteint son maximum, on a  $f'(c_2) = 0$ .

□

## • Calcul pratique d'un développement limité

## Connaissances exigibles

### Dérivabilité

- Taux d'accroissement
- Dérivabilité en un point : définition, interprétation graphique, interprétation physique
- Dérivabilité à gauche et à droite en un point
- Opérations sur les fonctions dérivables en un point (combinaison linéaire, produit, quotient, composée, réciproque)
- Dérivable  $\Rightarrow$  continue
- Lien entre dérivabilité et extremum local
- Développement limité d'ordre 1
- Tangente en un point
- Dérivabilité globale : définition, opérations sur les fonctions dérivables (combinaison linéaire, produit, quotient, composée, réciproque)
- Dérivée  $n^{\text{ème}}$ , classe  $\mathcal{C}^n$ , classe  $\mathcal{C}^\infty$  : définitions et opérations (dont la formule de Leibniz)
- Fonctions lipschitziennes
- Grands théorème de la dérivabilité :
  - × théorème de Rolle : énoncé, interprétation graphique, interprétation physique
  - × théorème des accroissements finis : énoncé, interprétation graphique, interprétation physique
  - × inégalité des accroissements finis,
  - × théorème de la limite de la dérivée.

- Caractérisation des fonctions monotones par le signe de la dérivée
- Lien entre extremum local et annulation de la dérivée
- Extension aux fonctions à valeurs complexes :
  - × définitions toujours valides
  - × caractérisation de la dérivabilité à l'aide des parties réelle et imaginaire

## Convexité

- Définition de fonctions convexes et fonctions concaves, interprétation graphique
- Théorème des 3 pentes
- Lien entre convexité et monotonie de la dérivée
- Lien entre convexité et signe de la dérivée seconde
- Caractérisation de la convexité par la position relative d'une courbe avec ses tangentes
- Point d'inflexion

## Développements limités

- Définition de  $DL_n(x_0)$  et unicité
- Équivalence au 1<sup>er</sup> terme non nul de son DL
- Conséquence de la parité sur les DL
- Lien entre existence d'un DL et régularité :
  - ×  $f$  continue en  $x_0$  ssi  $f$  admet un  $DL_0(x_0)$
  - ×  $f$  dérivable en  $x_0$  ssi  $f$  admet un  $DL_1(x_0)$
  - ×  $f$  de classe  $C^n \Rightarrow f$  admet un  $DL_n()$
- Primitivation de DL
- Dérivation de DL
- Formule de Taylor-Young
- DL usuels
- Opérations algébriques sur les DL : combinaison linéaire, produit, inverse, quotient
- DL et propriétés locales :
  - × position relative d'une courbe et de sa tangente
  - × DL et extrema locaux
  - × DL et recherche d'asymptotes
  - × position relative d'une courbe et de son asymptote



On sanctionnera fortement les points suivants :

- × toute confusion d'objets,
- × toute confusion variable libre / liée (ou muette),
- × tout oubli d'introduction de variable (cela rejoint le point précédent),
- × toute erreur de logique (absence ou erreur de connecteur logique par exemple),
- × tout manque de réflexe dans l'utilisation des structures de démonstration.