

# Comparaison locale

(résumé)

★ dessiner les grands O TRÈS GRANDS et les petits o très petits.

$$\begin{aligned}
 f \sim g &\iff \frac{f}{g} \longrightarrow 1 & \sim 1 &\iff \longrightarrow 1 \\
 f = o(g) &\iff \frac{f}{g} \longrightarrow 0 & = o(1) &\iff \longrightarrow 0 & o(q) &= o(1)q \\
 f = O(g) &\iff \frac{f}{g} \text{ borné} & = O(1) &\iff \text{être borné} & O(q) &= O(1)q
 \end{aligned}$$

★ les "égalités" avec des o ou O sont "polarisées".

★★★★  $\sim 0 \iff$  être NUL AU VOISINAGE : cela n'arrive PRATIQUEMENT JAMAIS.

★★★★ Utiliser  $\sim$  UNIQUEMENT s'il n'y a QUE DES PRODUITS

★★★ La relation  $\sim$  n'est  $\sim$  ne voit que le PREMIER Pour écrire des vraies égalités,  
 ★★★ pas compatible avec + terme NON NUL dans un DL transformer  $\sim f \iff = f + o(f)$

Pour les fonctions, mêmes définitions & propriétés que pour les suites  
 mais on ne compare plus forcément au voisinage de  $\infty$ ,  
 d'où une propriété EN PLUS : la composition.

$$\text{Composition ok à droite : si } u \xrightarrow{a} \ell, \text{ alors } f \begin{cases} \overset{\ell}{\sim} g \\ = o_\ell(g) \\ = O_\ell(g) \end{cases} \implies f \circ u \begin{cases} \overset{a}{\sim} g \circ u \\ = o_a(g \circ u) \\ = O_a(g \circ u) \end{cases} \quad \text{Mais PAS ok à gauche!!} \\
 \text{(CEG : } e^{n+1} \approx e^n \text{)}$$

admettre un  $DL_0 \iff$  tendre vers quelque chose  $\iff$  être approchable par une constante

( $DL_0$  souvent ok par théorème généraux sur les limites : si forme indéterminée, on "zooème" en poussant le DL à l'ordre suivant, etc.)

admettre un  $DL_1 \iff$  être dérivable  $\iff$  être approchable par une droite affine

★ Pour contrôler le SIGNE dans le  $DL_2$ , regarde la POSITION RELATIVE graphe-tangente.

★★ **Taylor-Maclaurin** (ou **Taylor-Young**) :  $f \in C^n \implies f$  admet  $DL_n : f(t) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(0)}{k!} t^k + o(t^n)$ .

★★★★  $e^t = 1 + t + \frac{t^2}{2} + \dots + \frac{t^n}{n!} + \dots$ , d'où ch, sh, cos et sin.

★★★★  $(1+t)^\alpha = 1 + \alpha t + \binom{\alpha}{2} t^2 + \dots$  (comme si  $\alpha \in \mathbf{N}$ ), d'où  $\frac{1}{1 \pm t}$ ,  $\ln(1 \pm t)$  et les 3 arc- & 3 arg-.

(★  $\alpha$  ne doit pas dépendre de  $t$ ! si oui, revenir à la définition  $(1+t)^\alpha = e^{\alpha \ln(1+t)}$ )

Les DLs s'additionnent, se multiplient et se composent (toujours tronquer à l'ordre souhaité).

Les DLs s'intègrent mais NE SE DÉRIVENT PAS.

★★ les DLs se CONTRÔLENT par les graphes et les tangentes.

**inégalité de Taylor-Lagrange** : si  $f \in C^{n+1}$ , alors le  $o(t^n)$  est un  $O(t^{n+1})$  majoré par  $\frac{\max_{[0,t]} |f^{(n+1)}|}{(n+1)!} |t|^{n+1}$ .

Soient  $\gamma$  courbe paramétrée et  $(p < q)$  entiers minimaux tels que  $\begin{pmatrix} \gamma^{(p)}(a) \\ \gamma^{(q)}(a) \end{pmatrix}$  base du plan.

Alors l'aspect local du graphe  $\gamma$  dépend des parités de  $p$  et  $q$  : point ordinaire, d'inflexion, de rebroussement de première espère, de rebroussement de seconde espère.