

## Analyse asymptotique

<b>1</b>	<b>Relations de comparaison : cas des suites</b>	<b>2</b>
1.1	Relations de domination, de négligeabilité . . . . .	2
1.2	Relation d'équivalence . . . . .	4
<b>2</b>	<b>Relations de comparaison : cas des fonctions</b>	<b>6</b>
2.1	Relations de domination, de négligeabilité . . . . .	6
2.2	Relation d'équivalence . . . . .	7

### Compétences attendues.

- ✓ Montrer l'équivalence, la négligeabilité ou la domination de deux suites ou deux fonctions.
- ✓ Maîtriser les opérations sur les équivalents, les petits  $o$  et les grands  $O$ .
- ✓ Connaître les croissances comparées et les équivalents usuels.

# 1 Relations de comparaison : cas des suites

Dans ce chapitre, nous donnons des outils performants pour décrire des concepts que vous avez déjà en tête depuis quelques temps : l'idée qu'une suite ou une fonction « l'emporte sur une autre », et donc impose sa limite. Par exemple, lorsque vous écriviez

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} -2n^4 + n^3 + 5n = \lim_{n \rightarrow +\infty} (-2n^4) = -\infty, \text{ ou encore } \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{e^x}{x+1} = +\infty,$$

rien ne justifiait jusque-là ces égalités, même si elles semblent relever du bon sens. Afin de formaliser cette idée, nous introduisons les notions de suite ou fonction dominée, négligeable ou équivalente à une autre.

Dans cette section, les suites considérées sont à valeurs dans  $\mathbb{K} = \mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ .

## 1.1 Relations de domination, de négligeabilité

### Définitions et premiers exemples

#### Définition.

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites.

- On dit que  $(u_n)$  est *dominée par*  $(v_n)$  s'il existe un réel  $M$  tel que  $|u_n| \leq M|v_n|$  à partir d'un certain rang, soit formellement :

$$\exists M \in \mathbb{R}, \exists N \in \mathbb{N}, \forall n \geq N, |u_n| \leq M|v_n|.$$

- On dit que  $(u_n)$  est *négligeable devant*  $(v_n)$  si pour tout  $\varepsilon > 0$ ,  $|u_n| \leq \varepsilon|v_n|$  à partir d'un certain rang, soit formellement :

$$\forall \varepsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N}, \forall n \geq N, |u_n| \leq \varepsilon|v_n|.$$

#### Notation.

- Notation de Bachmann : si  $(u_n)$  est dominée par  $(v_n)$ , on note  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{=} O(v_n)$  (se lit «  $(u_n)$  est un grand o de  $(v_n)$  »). C'est cette notation qui est souvent utilisée dans l'analyse de la complexité d'un algorithme.
- Notation de Landau : si  $(u_n)$  est négligeable devant  $(v_n)$ , on note  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{=} o(v_n)$  (se lit «  $(u_n)$  est un petit o de  $(v_n)$  »).

#### Remarques.

- Si  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{=} o(v_n)$ , alors  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{=} O(v_n)$ .
- La relation  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{=} O(0)$  (ou  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{=} o(0)$ ) signifie que  $(u_n)$  est nulle à partir d'un certain rang.
- La relation  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{=} O(1)$  signifie que  $(u_n)$  est bornée,  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{=} o(1)$  signifie que  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = 0$ .

#### Propriété 1

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites, avec  $(v_n)$  qui ne s'annule pas. Alors :

(1)  $u_n = O(v_n)$  si, et seulement si, la suite  $(\mu_n) = \left(\frac{u_n}{v_n}\right)$  est bornée. Ainsi :

$$u_n = O(v_n) \Leftrightarrow \forall n \in \mathbb{N}, u_n = \mu_n v_n \text{ avec } (\mu_n) \text{ bornée.}$$

(2)  $u_n = o(v_n)$  si, et seulement si, la suite  $(\varepsilon_n) = \left(\frac{u_n}{v_n}\right)$  tend vers 0. Ainsi :

$$u_n = o(v_n) \Leftrightarrow \forall n \in \mathbb{N}, u_n = \varepsilon_n v_n \text{ avec } \lim_{n \rightarrow +\infty} \varepsilon_n = 0.$$

**Exemples.**

- $\frac{\cos(n)}{n^2} = O\left(\frac{1}{n^2}\right)$  car  $(\cos(n))$  est bornée,  $n^3 \sin(n) = o(n^5)$  car  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n^3 \sin(n)}{n^5} = \frac{\sin(n)}{n^2} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$ .
- Si  $p < q$ , alors  $n^p = o(n^q)$  et  $\frac{1}{n^q} = o\left(\frac{1}{n^p}\right)$ .

**Mise en garde.**

Les égalités  $u_n = o(v_n)$  et  $u_n = O(v_n)$  ne sont pas des égalités au sens usuel. Par exemple,  $n = o(n^3)$  et  $n^2 = o(n^3)$ , ce qui n'implique pas  $n = n^2$ . Ces égalités indiquent seulement que  $(u_n)$  appartient à l'ensemble des suites négligeables devant  $(v_n)$  ou dominées devant  $(v_n)$ . Il est théoriquement plus correct, mais lourd, d'écrire  $(u_n) \in o(v_n)$  ou  $(u_n) \in O(v_n)$ .

**Remarque.** En pratique, on pensera la négligeabilité et la domination des suites **en termes de quotients**. Dans cette perspective, nous supposons pour les démonstrations des propriétés qui suivent que toutes les suites rencontrées ne s'annulent pas.

**Opérations sur les  $o$  et  $O$** **Propriété 2 (Transitivité des relations  $o$  et  $O$ )**

Soient  $(u_n)$ ,  $(v_n)$  et  $(w_n)$  trois suites.

- (1) Si  $u_n = O(v_n)$  et  $v_n = O(w_n)$ , alors  $u_n = O(w_n)$ .
- (2) Si  $u_n = o(v_n)$  et  $v_n = o(w_n)$ , alors  $u_n = o(w_n)$ .

**Propriété 3 (Opérations sur les  $o$  et  $O$ )**

Soient  $(u_n)$ ,  $(v_n)$ ,  $(w_n)$  et  $(t_n)$  quatre suites, et  $(\lambda, \mu) \in \mathbb{K}^2$ .

- (1) Si  $u_n = O(w_n)$  et  $v_n = O(w_n)$ , alors  $\lambda u_n + \mu v_n = O(w_n)$ .  
Si  $u_n = o(w_n)$  et  $v_n = o(w_n)$ , alors  $\lambda u_n + \mu v_n = o(w_n)$ .
- (2) Si  $u_n = O(w_n)$  et  $v_n = O(t_n)$ , alors  $u_n v_n = O(w_n t_n)$ .  
Si  $u_n = O(w_n)$  et  $v_n = o(t_n)$ , alors  $u_n v_n = o(w_n t_n)$ .
- (3) Si  $\lambda \neq 0$  et si  $u_n = O(v_n)$ , alors  $u_n = O(\lambda v_n)$  et  $\lambda u_n = O(v_n)$ .  
Si  $\lambda \neq 0$  et si  $u_n = o(v_n)$ , alors  $u_n = o(\lambda v_n)$  et  $\lambda u_n = o(v_n)$ .
- (4) Si  $u_n = O(v_n)$ , alors  $u_n w_n = O(v_n w_n)$ .  
Si  $u_n = o(v_n)$ , alors  $u_n w_n = o(v_n w_n)$ .
- (5) Si  $u_n = o(v_n)$  (resp.  $u_n = O(v_n)$ ), alors pour toute extractrice  $\varphi$ ,  $u_{\varphi(n)} = o(v_{\varphi(n)})$  (resp.  $u_{\varphi(n)} = O(v_{\varphi(n)})$ ).

**Exercice 1.** Réduire l'écriture des expressions asymptotiques suivantes :

- (1)  $o(2n) - 2o((-1)^n n)$  ;
- (2)  $n \ln(n) + O(n+1) + o(n^2)$  ;
- (3)  $2o(n)O(n) - nO(n)$ .

## Croissances comparées

### Propriété 4 (Croissances comparées)

Soient  $(\alpha, \beta) \in \mathbb{R}$  avec  $\alpha, \beta > 0$ , et  $q > 1$ . Alors :

$$q^{-n} = o\left(\frac{1}{n^\alpha}\right), \quad \frac{1}{n^\alpha} = o(\ln(n)^\beta), \quad \ln(n)^\beta = o(n^\alpha), \quad n^\alpha = o(q^n), \quad q^n = o(n!), \quad n! = o(n^n).$$

**Remarque.** La relation de négligeabilité étant transitive, on peut utiliser la notation  $u_n \ll v_n$  au lieu de  $u_n = o(v_n)$ , et enchaîner les comparaisons. Le résultat précédent se réécrit ainsi :

$$\frac{1}{n!} \ll q^{-n} \ll \frac{1}{n^\alpha} \ll \ln(n)^\beta \ll n^\alpha \ll q^n \ll n! \ll n^n.$$

**Exercice 2.** Classer par négligeabilité les termes généraux qui suivent :

$$(1) \quad n, n^2, \ln(n), e^n, n \ln(n), \frac{n^2}{\ln(n)}; \quad (2) \quad \frac{1}{n}, \frac{1}{n^2}, \frac{1}{\ln(n)}, \frac{\ln(n)}{n}, \frac{\ln(n)}{n^2}, \frac{1}{n \ln(n)}.$$

## 1.2 Relation d'équivalence

### Définition et premières propriétés

#### Définition.

Soient  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites.

On dit que  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  est *équivalente* à  $(v_n)_{n \in \mathbb{N}}$ , et on note  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} v_n$  si  $u_n - v_n \underset{n \rightarrow +\infty}{=} o(v_n)$ , soit formellement :

$$\forall \varepsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N}, \forall n \geq N, |u_n - v_n| \leq \varepsilon |v_n|.$$

Dans le cas où la suite  $(v_n)$  ne s'annule pas, il est équivalent d'exiger que  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{u_n}{v_n} = 1$ .

#### Exemples.

- $\sqrt{n} \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \sqrt{n+1}$  car  $\frac{\sqrt{n+1}}{\sqrt{n}} = \sqrt{1 + \frac{1}{n}} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$ .
- $n + \sqrt{n} \sin(n) \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} n$  car  $\frac{n + \sqrt{n} \sin(n)}{n} = 1 + \frac{\sin(n)}{\sqrt{n}} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$ .

**Remarque.** Si  $\ell \neq 0$ , alors  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \ell$  si, et seulement si,  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \ell$ . Un équivalent de  $u_n - \ell$  permet d'évaluer la vitesse de convergence de  $(u_n)$  vers  $\ell$ .



#### Mise en garde.

On se méfiera de l'équivalence  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} 0$ , quasiment toujours fautive, car elle signifie que la suite  $(u_n)$  est nulle à partir d'un certain rang. **On n'écrit donc jamais**  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} 0$ , et on retiendra qu'on n'est jamais équivalent à 0, sauf si on est complètement nul (à partir d'un certain rang).

**Exercice 3.** Chercher un équivalent de  $u_n = \frac{1}{n} + n \ln(n) + \sqrt{n} + \frac{e^n}{n}$ .

### Propriété 5

Si  $(u_n)$  et  $(v_n)$  sont équivalentes, alors elles sont de même signe à partir d'un certain rang.

## Opérations sur les équivalents

## Propriété 6

La relation  $\sim$  est une relation d'équivalence sur l'ensemble des suites. Ainsi, si  $(u_n)$ ,  $(v_n)$  et  $(w_n)$  sont trois suites :

- *Réflexivité* :  $u_n \sim u_n$  ;
- *Symétrie* :  $u_n \sim v_n \Rightarrow v_n \sim u_n$  ;
- *Transitivité* : si  $u_n \sim v_n$  et  $v_n \sim w_n$ , alors  $u_n \sim w_n$ .

## Propriété 7 (Opérations sur les équivalents)

Soient  $(u_n)$ ,  $(v_n)$ ,  $(w_n)$  et  $(t_n)$  quatre suites telles que  $u_n \sim w_n$  et  $v_n \sim t_n$ . Alors :

- (1)  $u_n v_n \sim w_n t_n$  ;
- (2) si  $(v_n)$  et  $(t_n)$  ne s'annulent pas,  $\frac{u_n}{v_n} \sim \frac{w_n}{t_n}$  ;
- (3) pour tout  $k \in \mathbb{N}$  **fixé**,  $u_n^k \sim w_n^k$  ;
- (4) si  $u_n > 0$  à partir d'un certain rang, pour tout  $\alpha \in \mathbb{R}$  **fixé**,  $u_n^\alpha \sim w_n^\alpha$ .
- (5) pour toute extractrice  $\varphi$ ,  $u_{\varphi(n)} \sim w_{\varphi(n)}$ .



## Danger.

Ce sont les seules opérations autorisées pour les équivalents. Ainsi :

- **on ne simplifie pas les constantes dans les équivalents** : par exemple  $\frac{2n+1}{3n^3+n} \sim \frac{2}{3n}$ , mais  $\frac{2n+1}{3n^3+n} \not\sim \frac{1}{n}$ .
- **on ne somme pas et on ne soustrait pas les équivalents** : par exemple,  $n+1 \sim n+2$  et  $-n \sim -n$ , mais  $1 \not\sim 2$ .
- **on ne compose pas les équivalents** par une fonction : par exemple,  $n+1 \sim n$ , mais  $e^{n+1} \not\sim e^n$  puisque  $\frac{e^{n+1}}{e^n} = e \not\rightarrow 1$ .
- lors d'une mise en puissance d'un équivalent, l'exposant doit être **constant** : par exemple,  $1 + \frac{1}{n} \sim 1$ , mais  $\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n \not\sim 1$  (car  $\lim \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n = e$  et donc  $\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n \sim e$ ).

**Exemple.** Si  $P : x \mapsto a_p x^p + \dots + a_1 x + a_0$  et  $Q : x \mapsto b_q x^q + \dots + b_1 x + b_0$  avec  $a_p, b_q \neq 0$ , alors :

$$P(n) = a_p n^p + o(n^p) \sim a_p n^p \quad \text{et} \quad \frac{P(n)}{Q(n)} \sim \frac{a_p n^p}{b_q n^q} = \frac{a_p}{b_q} n^{p-q}.$$

## Propriété 8

Soient  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  et  $(v_n)_{n \in \mathbb{N}}$  deux suites telles que  $u_n \sim v_n$ .

La suite  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  admet une limite (finie ou infinie) si, et seulement si,  $(v_n)_{n \in \mathbb{N}}$  admet une limite. Et alors  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \lim_{n \rightarrow +\infty} v_n$ .

**Exercice 4.** Déterminer un équivalent de la suite de terme général  $u_n = \sqrt[3]{n^3 + 2n^2 + 1} - \sqrt[3]{n^2 - n + 1}$ .

## Formule de Stirling

### Propriété 9 (Formule de Stirling)

$$n! \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \left(\frac{n}{e}\right)^n \sqrt{2\pi n}.$$

**Exercice 5.** Déterminer un équivalent de  $u_n = \binom{2n}{n}$ .

## 2 Relations de comparaison : cas des fonctions

Dans toute cette section :

- $I$  désignera un intervalle réel non vide et non réduit à un point,  $a$  un point de  $I$  ou une extrémité de  $I$  (éventuellement  $\pm\infty$ ),  $\mathcal{D}$  désignera  $I$  ou  $I \setminus \{a\}$  ;
- toutes les fonctions considérées seront définies sur  $\mathcal{D}$  à valeurs dans  $\mathbb{K} = \mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$  ;
- si les fonctions sont définies en  $a$ , on supposera de plus qu'elles sont continues en  $a$ .

**Rappel.** On appelle *voisinage de  $a \in \overline{\mathbb{R}}$*  tout ensemble  $V$  de la forme :

- si  $a \in \mathbb{R}$ ,  $V = [a - \eta, a + \eta]$ , avec  $\eta > 0$  ;
- si  $a = -\infty$ ,  $V = ]-\infty, B]$  avec  $B \in \mathbb{R}$ .
- si  $a = +\infty$ ,  $V = [A, +\infty[$  avec  $A \in \mathbb{R}$  ;

On note  $\mathcal{V}_a$  l'ensemble des voisinages du point  $a$ .

### 2.1 Relations de domination, de négligeabilité

#### Définition.

Soient  $f$  et  $g$  deux fonctions définies sur  $\mathcal{D}$  à valeurs dans  $\mathbb{K}$ .

- On dit que  $f$  est *dominée par  $g$*  au voisinage de  $a$ , et on note  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{=} O(g(x))$ , si :

$$\exists M \in \mathbb{R}, \exists V \in \mathcal{V}_a, \forall x \in V \cap \mathcal{D}, |f(x)| \leq M|g(x)|.$$

Dans le cas où la fonction  $g$  ne s'annule pas sur  $I \setminus \{a\}$ , il est équivalent d'exiger que la fonction  $\frac{f}{g}$  est bornée au voisinage de  $a$ .

- On dit que  $f$  est *négligeable devant  $g$*  au voisinage de  $a$ , et on note  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{=} o(g(x))$ , si :

$$\forall \varepsilon > 0, \exists V \in \mathcal{V}_a, \forall x \in V \cap \mathcal{D}, |f(x)| \leq \varepsilon|g(x)|.$$

Dans le cas où la fonction  $g$  ne s'annule pas sur  $I \setminus \{a\}$ , il est équivalent d'exiger que la fonction  $\varepsilon = \frac{f}{g}$  tend vers 0 en  $a$  (auquel cas on posera  $\varepsilon(a) = 0$ ). Ainsi :

$$f(x) \underset{x \rightarrow a}{=} o(g(x)) \Leftrightarrow \forall x \in \mathcal{D}, f(x) = \varepsilon(x)g(x) \text{ avec } \lim_{x \rightarrow a} \varepsilon(x) = 0.$$

**Exemples.**

- $x^2 \sin(2x) \underset{x \rightarrow 0}{=} O(x^3)$  car pour tout  $x \neq 0$ ,  $\left| \frac{x^2 \sin(2x)}{x^3} \right| \leq \frac{x^2 \times |2x|}{|x^3|} = 2$ .
- Si  $p < q$ , alors  $x^p \underset{x \rightarrow +\infty}{=} o(x^q)$  et  $x^q \underset{x \rightarrow 0}{=} o(x^p)$ .

**Remarques.**

- Si  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{=} o(g(x))$ , alors  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{=} O(g(x))$ .
- La relation  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{=} O(1)$  signifie que  $f$  est bornée au voisinage de  $a$ .
- La relation  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{=} o(1)$  signifie que  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = 0$ .
- La relation  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{=} o((x-a)^n)$  signifie qu'il existe  $\varepsilon_n : \mathcal{D} \rightarrow \mathbb{K}$  telle que :

$$\forall x \in \mathcal{D}, f(x) = \varepsilon_n(x)(x-a)^n \text{ avec } \lim_{x \rightarrow a} \varepsilon_n(x) = 0.$$

- Toutes les règles de calcul énoncées pour les suites restent valables pour les fonctions.

**Propriété 10 (Croissances comparées)**

Soit  $(\alpha, \beta) \in (\mathbb{R}_+^*)^2$ .

$$\ln(x)^\beta \underset{x \rightarrow +\infty}{=} o(x^\alpha), \quad x^\beta \underset{x \rightarrow +\infty}{=} o(e^{\alpha x}), \quad |\ln(x)|^\beta \underset{x \rightarrow 0}{=} o\left(\frac{1}{x^\alpha}\right), \quad e^{\alpha x} \underset{x \rightarrow -\infty}{=} o\left(\frac{1}{x^\beta}\right).$$

**2.2 Relation d'équivalence****Définition.**

Soient  $f$  et  $g : \mathcal{D} \rightarrow \mathbb{K}$ .

On dit que  $f$  est *équivalente* à  $g$  en  $a$ , et on note  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} g(x)$ , si  $f(x) - g(x) \underset{x \rightarrow a}{=} o(g(x))$ , ce qui s'écrit :

$$\forall \varepsilon > 0, \exists V \in \mathcal{V}_a, \forall x \in V \cap \mathcal{D}, |f(x) - g(x)| \leq \varepsilon |g(x)|.$$

Dans le cas où la fonction  $g$  ne s'annule pas sur  $I \setminus \{a\}$ , il est équivalent d'exiger que la fonction  $\frac{f}{g}$  tend vers 1 en  $a$ .

**Exemples.**

- Si  $f$  est continue en  $a$ , alors :  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} f(a)$  si  $f(a) \neq 0$ .
- Si  $f$  est dérivable en  $a$ , alors :  $f(x) - f(a) \underset{x \rightarrow a}{\sim} f'(a)(x-a)$  si  $f'(a) \neq 0$ .
- Si  $P : x \mapsto a_p x^p + a_{p-1} x^{p-1} + \dots + a_q x^q$  est une fonction polynomiale avec  $p \geq q$ , alors :

$$P(x) \underset{x \rightarrow +\infty}{\sim} a_p x^p \quad \text{et} \quad P(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} a_q x^q.$$

**Propriété 11**

La relation  $\underset{x \rightarrow a}{\sim}$  est une relation d'équivalence sur les fonctions définies sur  $\mathcal{D}$ . Ainsi, si  $f, g$  et  $h$  sont des fonctions définies sur  $\mathcal{D}$  :

- *Réflexivité* :  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} f(x)$  ;
- *Symétrie* :  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} g(x) \Rightarrow g(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} f(x)$  ;
- *Transitivité* : si  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} g(x)$  et  $g(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} h(x)$ , alors  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} h(x)$ .

**Propriété 12** (Opérations sur les équivalents)

Soient  $f, g, u, v$  quatre fonctions définies sur  $\mathcal{D}$ . Si  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} g(x)$  et  $u(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} v(x)$ , alors :

- (1)  $f(x)u(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} g(x)v(x)$  ; (3) pour tout  $k \in \mathbb{N}$  **fixé**,  $f(x)^k \underset{x \rightarrow a}{\sim} g(x)^k$  ;  
 (2) si  $u$  et  $v$  ne s'annulent pas sur  $\mathcal{D}$ ,  $\frac{f(x)}{u(x)} \underset{x \rightarrow a}{\sim} \frac{g(x)}{v(x)}$  ; (4) pour  $\alpha \in \mathbb{R}_+^*$ , si  $f^\alpha$  et  $g^\alpha$  sont bien définies sur  $\mathcal{D}$ , alors  $f(x)^\alpha \underset{x \rightarrow a}{\sim} g(x)^\alpha$ .

**Propriété 13** (Composition à droite dans un équivalent)

Soient  $f$  et  $g$  deux fonctions définies sur  $\mathcal{D}$  telles que  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} g(x)$ .

- Si  $\varphi$  est à valeurs dans  $\mathcal{D}$  et  $\lim_{x \rightarrow b} \varphi(x) = a$ , alors  $f \circ \varphi(x) \underset{x \rightarrow b}{\sim} g \circ \varphi(x)$ .
- Si  $(u_n)$  est à valeurs dans  $\mathcal{D}$  et  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = a$ , alors  $f(u_n) \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} g(u_n)$ .

**Danger.**

On veillera à **ne pas additionner, soustraire ou composer à gauche des équivalents** sans justification, car les résultats obtenus sont généralement faux.

Par exemple, pour la composition à gauche,  $1+2x \underset{x \rightarrow 0}{\sim} 1+x$  alors que  $\ln(1+2x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} 2x$  et  $\ln(1+x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x$ .

**Propriété 14** (Équivalents classiques au voisinage de 0)

- |   |   |   |
|---|---|---|
| • $e^x - 1 \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x$ ;  | • $\arcsin(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x$ ;           | • $(1+x)^\alpha - 1 \underset{x \rightarrow 0}{\sim} \alpha x$ où $\alpha \in \mathbb{R}^*$ ; |
| • $\ln(1+x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x$ ; | • $\arctan(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x$ ;           | • $1 - \cos(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} \frac{x^2}{2}$ ;                              |
| • $\sin(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x$ ;  | • $\operatorname{sh}(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x$ ; | • $1 - \operatorname{ch}(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} -\frac{x^2}{2}$ .                |
| • $\tan(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x$ ;  | • $\operatorname{th}(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x$ ; |   |

**Propriété 15**

Soient  $f, g : \mathcal{D} \rightarrow \mathbb{R}$  deux fonctions telles que  $f(x) \underset{x \rightarrow a}{\sim} g(x)$ .

- (1) Si  $f$  est de signe constant ( $> 0$  ou  $< 0$ ) au voisinage de  $a$ , alors  $g$  est de même signe strict que  $f$  au voisinage de  $a$ .
- (2) La fonction  $g$  admet une limite (finie ou infinie) en  $a$  si, et seulement si,  $f$  admet une limite en  $a$ . Et alors  $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \lim_{x \rightarrow a} g(x)$ .

**Exercice 6.** Trouver les limites des expressions suivantes quand  $x$  tend vers 0 :

$$f(x) = \frac{\ln(\cos(x))}{\tan(x)^2}, \quad g(x) = \frac{1}{x^2}(e^{\operatorname{ch}(x)} - e).$$

**Exercice 7.** Déterminer un équivalent de  $\frac{e^{1/x} - e^{1/x^2}}{x^2 - x}$  quand  $x \rightarrow +\infty$ .