

o

Définition	Soit E une partie quelconque de $\mathbb{R}$ et soit a adhérent à E . La définition de la négligeabilité peut se décliner de deux manières selon si l'on est dans le monde continu ou le monde discret. Soient f et g deux fonctions définies sur E . On dit que f est négligeable par rapport à g au voisinage de a lorsqu'il existe un voisinage de a noté V_a et une fonction ε définie sur $V_a \cap E$ telle que $\forall x \in V_a \cap E$ $f = \varepsilon g$ avec $\lim_{x \rightarrow a} \varepsilon(x) = 0$. On note alors $f \underset{a}{=} o(g)$ (en $x = a$). On dit f est un petit o de g .		
Remarque	- Lorsque g ne s'annule pas dans un voisinage de a cela est équivalent de montrer que $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = 0$. C'est souvent cette méthode qui est la plus utilisée. a peut être un réel mais peut aussi valoir $\pm \infty$		
Exemple	Nous avons $x^2 \underset{0}{=} o(x)$ (en 0) et $x \underset{+\infty}{=} o(x^2)$		
Définition	La définition précédente s'applique aussi dans le cas discret. Soient $(U_n)_{n \in \mathbb{N}}$ et $(V_n)_{n \in \mathbb{N}}$ deux suites définies sur $\mathbb{N}$. On dit que $(U_n)_{n \in \mathbb{N}}$ est négligeable par rapport à $(V_n)_{n \in \mathbb{N}}$ s'il existe un rang N tel qu'il existe une suite $(\varepsilon_n)_{n \in \mathbb{N}}$ telle que $U_n = \varepsilon_n V_n$ et $\lim_{n \rightarrow +\infty} \varepsilon_n = 0$. On note alors $U_n = o(V_n)$ Là encore si pour $n \geq N$ $V_n \neq 0$ il suffit de montrer que $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{U_n}{V_n} = 0$		
Exemple	$n^2 = o(n^4)$		
Propriétés	Soient α, β, γ trois réels strictement positifs.		
	Au voisinage de $+\infty$		
	Si $\alpha < \beta$ $x^\alpha = o(x^\beta)$	$(\ln x)^\beta = o(x^\alpha)$	$x^\alpha = o(e^{\gamma x})$
	Au voisinage de 0.		
	Si $\alpha < \beta$ $x^\beta = o(x^\alpha)$	$x^\alpha = o(\ln x ^\beta)$	
Preuve			
C'est la traduction avec des o des croissances comparées que nous avons déjà rencontrées. Si $\alpha < \beta$: $\frac{x^\alpha}{x^\beta} = x^{\alpha-\beta}$ avec $\alpha - \beta < 0$; $\lim_{x \rightarrow +\infty} x^{\alpha-\beta} = 0 \Rightarrow x^\alpha = o(x^\beta)$; $\frac{x^\beta}{x^\alpha} = x^{\beta-\alpha}$ avec $\beta - \alpha > 0$; $\lim_{x \rightarrow 0} x^{\beta-\alpha} = 0 \Rightarrow x^\beta = o(x^\alpha)$ Au voisinage de $+\infty$ $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{(\ln x)^\beta}{x^\alpha} = 0 \Rightarrow (\ln x)^\beta = o(x^\alpha)$; $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{x^\alpha}{e^{\gamma x}} = 0 \Rightarrow x^\alpha = o(e^{\gamma x})$ De même au voisinage de 0 $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{x^\alpha}{ \ln x ^\beta} = 0 \Rightarrow x^\alpha = o(\ln x ^\beta)$			
Exemple	$x^2 = o(\ln x)$ en 0 par contre $\ln x = o(x^2)$ et $x^3 = o(e^{\frac{x}{2}})$ en $+\infty$		
Propriétés	Soient f, g, h, i quatre fonctions possédant le même ensemble de définition et λ un réel. Nous supposons ici que les o sont pris en a adhérent à l'ensemble de définition de ces fonctions. - Si $f = o(g)$ et $g = o(h)$ alors $f = o(h)$ (Transitivité) - Si $f = o(h)$ et $g = o(h)$ alors $f + g = o(h)$ - Si $f = o(h)$ et $g = o(i)$ alors $fg = o(hi)$ - Si $f = o(h)$ alors $gf = o(gh)$ - Si $f = o(h)$ alors $\lambda f = o(h)$		
Preuve			
$f = o(g) \Rightarrow f = \varepsilon g$; $g = o(h) \Rightarrow g = \varepsilon' h$; Donc $f = (\varepsilon \varepsilon') h$ avec $\lim_{x \rightarrow a} \varepsilon \varepsilon' = 0$ donc $f = o(h)$ $f = o(h) \Rightarrow f = \varepsilon h$; $g = o(h) \Rightarrow g = \varepsilon' h$; Donc $f + g = (\varepsilon + \varepsilon') h$ avec $\lim_{x \rightarrow a} \varepsilon + \varepsilon' = 0$ donc $f + g = o(h)$ $f = o(h) \Rightarrow f = \varepsilon h$; $g = o(i) \Rightarrow g = \varepsilon' i$; Donc $fg = (\varepsilon \varepsilon') (hi)$ avec $\lim_{x \rightarrow a} \varepsilon \varepsilon' = 0$. Donc $fg = o(hi)$ $f = o(h) \Rightarrow f = \varepsilon h$; Donc $fg = \varepsilon (gh)$ avec $\lim_{x \rightarrow a} \varepsilon = 0$ Donc $gf = o(gh)$ $f = o(h) \Rightarrow f = \varepsilon h$; $\lambda f = (\lambda \varepsilon) h$ avec $\lim_{x \rightarrow a} \lambda \varepsilon = 0$ donc $\lambda f = o(h)$			

Propriétés	Composition à droite. Soient f, g deux fonctions, a appartenant à $\mathbb{R}$ adhérent à leur ensemble de définition, b un autre élément de $\mathbb{R}$ et φ une fonction définie sur un voisinage de b telle que $\lim_{x \rightarrow b} \varphi(x) = a$ Nous supposons $f \underset{a}{\asymp} o(g)$. Alors $f \circ \varphi \underset{b}{\asymp} o(g \circ \varphi)$
Preuve	
$f \underset{a}{\asymp} o(g) \Rightarrow f(x) = \varepsilon(x)g(x)$ avec $\lim_{x \rightarrow a} \varepsilon(x) = 0$. $f \circ \varphi(x) = f(\varphi(x)) = \varepsilon(\varphi(x))g(\varphi(x))$ (*). $\lim_{x \rightarrow b} \varphi(x) = a$ et $\lim_{x \rightarrow a} \varepsilon(x) = 0$ donc $\lim_{x \rightarrow b} \varepsilon(\varphi(x)) = 0$. D'après (*) $f \circ \varphi \underset{b}{\asymp} o(g \circ \varphi)$	
Exemple	Nous avons $x^2 \underset{+\infty}{\asymp} o(e^x)$ et $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{1}{ x } = +\infty$ donc $\frac{1}{ x ^2} \underset{0}{\asymp} o(e^{\frac{1}{x}})$