

# Méthode de Newton

**Théorème** Soit  $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  une fonction de classe  $C^2$  avec  $a < b$ ;  $f(a) < 0 < f(b)$  et  $f' > 0$  sur  $[a, b]$ .

Considérons la suite récurrente définie par  $x_{n+1} = g(x_n)$  pour  $n \in \mathbb{N}$  avec  $g: x \mapsto x - \frac{f(x)}{f'(x)}$ . On obtient alors :

(i)  $f$  s'annule en un unique point  $c$  et il existe  $\alpha > 0$  tel que pour  $x_0 \in I = [c - \alpha, c + \alpha]$ , la suite converge quadratiquement vers  $c$

(ii) si de plus,  $f'' > 0$  sur  $[a, b]$  alors le résultat du (i) est vrai avec  $I = [c, b]$ ,  $(x_n)_n$  est strictement décroissante et  $x_{n+1} - c \sim \frac{1}{2} \frac{f''(c)}{f'(c)} (x_n - c)^2$

### • Heuristique:

Pour résoudre  $f(x) = 0$  on cherche à transformer l'équation en un problème de point fixe, de la forme  $g(x) = x$ . Cela peut se faire en prenant par exemple  $g(x) = x + \lambda(x)f(x)$  avec  $\lambda$  ne s'annulant pas. La convergence des itérés  $x_{n+1} = g(x_n)$  vers la solution  $c$  cherchée sera très rapide si le point est superattractif i.e.  $g'(c) = 0$ . Or  $g'(c) = 1 + \lambda(c)f'(c)$  ce qui incite à prendre  $\lambda = \frac{-1}{f'}$ .

plutôt le faire à la fin, comme ça fait + ou - vite selon le tps restant

car  $f(c) = 0$

### • Démonstration du (i):

L'existence d'un unique point annulateur de la fonction  $f$  sur  $[a, b]$  est assurée par le théorème des valeurs intermédiaires et la croissance stricte de la fonction.  $f$  est  $C^2 \Rightarrow f$  est  $C^0$

Pour tout  $x \in [a, b]$ ,

$$g(x) - c = x - c - \frac{f(x)}{f'(x)} = \frac{(x-c)f'(x) - f(x) + f(c)}{f'(x)} \quad \text{car } f(c) = 0$$

On, d'après la formule de Taylor - Lagrange, il existe  $y \in ]c, x[$  tel que :

$$f(x) = f(c) + (x-c)f'(c) + \frac{(x-c)^2}{2} f''(y)$$

$\exists y \in ]c, x[$  si  $x < c$ ,  $\exists y \in ]x, c[$  sinon

Donc :

$$g(x) - c = \frac{(x-c)^2}{2} \frac{f''(y)}{f'(x)} \quad \text{donc : } |g(x) - c| \leq k |x - c|^2 \quad \text{avec } k = \frac{\max |f''|}{2 \min |f'|}$$

Considérons  $\alpha > 0$  tel que  $k\alpha < 1$  et  $I = [c - \alpha, c + \alpha] \subseteq [a, b]$ , on obtient alors :

$\forall x \in I, |g(x) - c| \leq k |x - c|^2 \leq k\alpha^2 < \alpha$  donc  $I$  est stable par  $g$ , en considérant  $x_0 \in I$ , on a alors :

$$\forall n \in \mathbb{N}, |x_{n+1} - c| \leq k |x_n - c|^2$$

Ainsi, par une récurrence immédiate,

$$\forall n \in \mathbb{N}, k |x_n - c| \leq (k |x_0 - c|)^{2^n} \leq (k\alpha)^{2^n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0 \quad \text{car } k\alpha < 1$$

On obtient donc une convergence quadratique de  $(x_n)_n$  vers  $c$ .

### • Démonstration du (ii):

Supposons que  $f'' > 0$  sur  $[a, b]$ .

Pour tout  $x \in [c, b]$ ,

$$g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)} \leq x \quad \text{avec inégalité stricte si } x > c$$

$$g(x) - c = \frac{1}{2} \frac{f''(y)}{f'(x)} (x - c)^2 \geq 0 \quad \text{avec inégalité stricte si } x > c$$

Donc :

$J = ]c, b]$  est stable par  $g$ , pour  $x_0 \in J$  les itérés  $x_n \in J$ ,  $(x_n)_n$  est strictement décroissante

Au même titre qu'en (i),

$0 \leq x_{n+1} - c \leq k (x_n - c)^2$  on a convergence quadratique

De plus,

$$\frac{x_{n+1} - c}{(x_n - c)^2} = \frac{1}{2} \frac{f''(y_n)}{f'(x_n)} \quad \text{avec } y_n \in ]c, x_n[$$

$$\xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \frac{1}{2} \frac{f''(c)}{f'(c)} \quad \text{par continuité de } f' \text{ et } f'' \text{ en } c$$

