

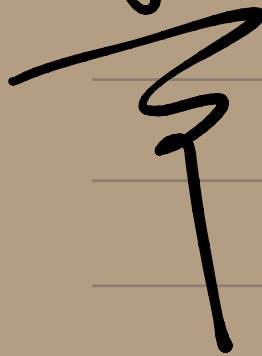
UE Modélisation:

Topic 4:

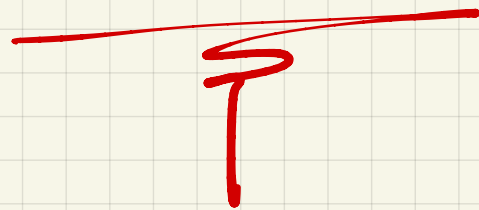
Newton
- Raphson

&

Reg.
Logistique



Au tour de l'algorithme de Newton - Raphson



Objectif: étant donné $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$,
trouver un zéro i.e. $x^* \in \mathbb{R}^n$ tel que
 $f(x^*) = 0$ (*)

Remarque: Les problèmes d'optimisation sont aussi
des problèmes de recherche de zéro:
Si $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ (Vraisemblance ou loss)

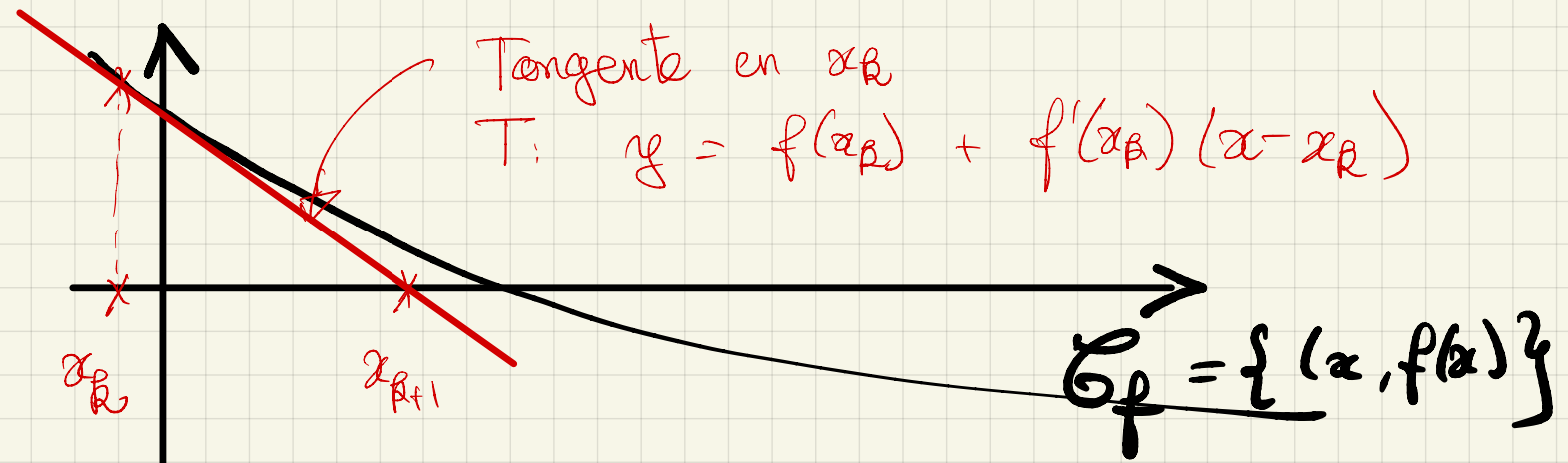
Alors (Θ) $x^* = \operatorname{Argmax} / \operatorname{Argmin} \varphi(x)$
 $x \in \mathbb{R}^n$ } Condition de point critique / Condition de premier ordre.

$\Rightarrow \nabla \varphi(x^*) = 0$

En posant $f := \nabla \varphi$, on transforme le problème d'optimisation (Θ) en problème de recherche de zéro (\mathcal{Z})

I - En dimension 1 :

En France, cette méthode est appelée la méthode de la sécante à cause du dessin :



$$\begin{aligned}
 x_{k+1} &= \text{Point où } T \text{ croise } \{y = 0\} \\
 &= (\text{Solution de } 0 = f(x_k) + f'(x_k)(x - x_k)) \\
 &= x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}
 \end{aligned}$$

C'est la récurrence vue en TP ou trouvée sur Wikipedia.

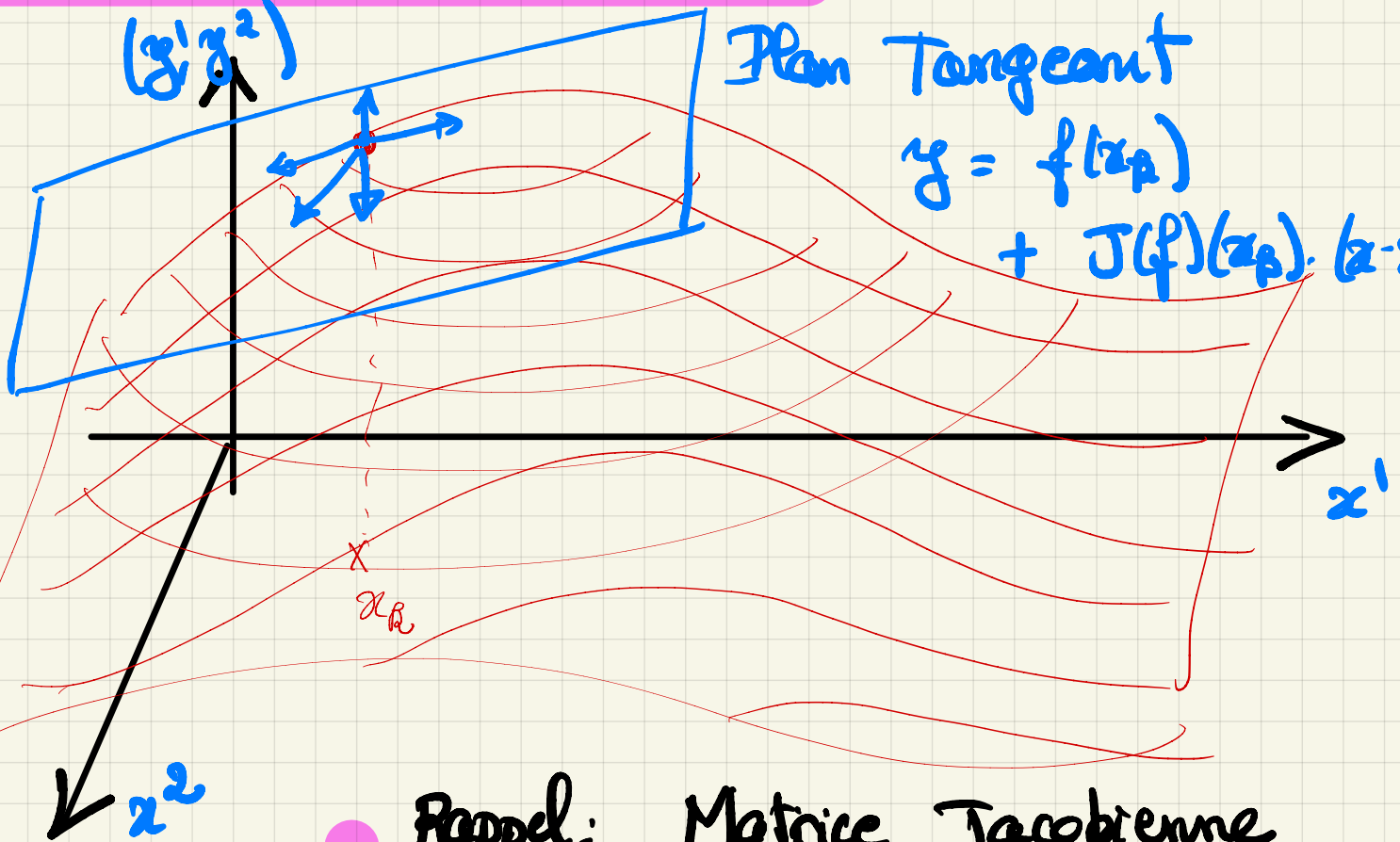
II - En dimension n :

(y^1, y^2)

Plan Tangent

$$y = f(x_p)$$

$$+ J(f)(x_p) \cdot (x - x_p)$$



Rappel: Matrice Jacobienne

$$J(f)(x) = \begin{pmatrix} \frac{\partial f_i}{\partial x_j}(x) \end{pmatrix}_{\substack{1 \leq i \leq m \\ 1 \leq j \leq n}}$$

De même,

$$\begin{aligned} x_{R+1} &= \text{Point où le plan tangent } T = \left\{ (x, y) \mid y = f(x) + \dots \right\} \\ &\quad \text{coupe } \{(x, 0)\} = \{y = 0\} \subset \mathbb{R}^{2n} \\ &= \left(\text{solution de } f(x_p) + J(f)(x_p) \cdot (x - x_p) = 0 \right) \end{aligned}$$

$$x_{R+1} = x_p - J(f)(x_p)^{-1} \cdot f(x_p)$$

$$\triangle \mathbb{R}^n \times \{0\} = \{(x, 0)\} = \{y = 0\} \subset \mathbb{R}^{2n}$$

Commentaire sur le dessin:

$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ avec $n=2$.

$$x = (x^1, x^2) \mapsto (y^1, y^2) = (f_1(x), f_2(x))$$

D'où l'algorithme: $\varepsilon = \text{Erreur} = 10^{-8}$ par exemple.

$n_{\max} = \text{Nombre maximal d'itérations}$
 $= 100$ par ex.

Tant que $\|x - x_0\|_{\infty} \geq \varepsilon$, et $k \leq n_{\max}$:

$$\left\{ \begin{array}{l} x_0 \leftarrow x \\ x \leftarrow x - J(f)(x)^{-1} \cdot f(x) \\ k \leftarrow k+1 \end{array} \right.$$

Retourner (x, k)

III - Analyse de la convergence.

L'algorithme de Newton-Raphson (N.R) ne converge pas toujours. Cependant, lorsqu'il fonctionne

(ou que l'on prend la peine de le faire fonctionner)

il est d'une efficacité redoutable.

Thm [version ^{très} affaiblie du thm de Newton-Kantorovich]

Soit $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ de classe \mathcal{C}^2
avec $f(\alpha^*) = 0$, $f'(\alpha^*) \neq 0$.

Si α_0 point de départ de l'algorithme de N.R.

$$\text{avec } |\alpha^* - \alpha_0| \times \left[\sup_{|h| \leq |\alpha^* - \alpha_0|} \frac{1}{|f'(\alpha^* + h)|} \right] \times \left[\sup_{|h| \leq |\alpha^* - \alpha_0|} |f''(\alpha^* + h)| \right] \leq 1$$

Alors l'algorithme de Newton-Raphson
converge super-exponentiellement.

$$\left\{ \begin{array}{l} |\alpha^* - \alpha_k| \xrightarrow[k \rightarrow +\infty]{} 0 \quad \left(|\alpha^* - \alpha_k| \leq \frac{1}{2^k} |\alpha^* - \alpha_0| \right) \\ \& |\alpha^* - \alpha_{k+1}| \underset{k \rightarrow +\infty}{\sim} |\alpha^* - \alpha_k|^2 \left| \frac{f''(\alpha^*)}{2f'(\alpha^*)} \right| \end{array} \right.$$

Remarque: Si $\left\{ \begin{array}{l} \left| \frac{f''(\alpha^*)}{2f'(\alpha^*)} \right| \approx 1 \\ |\alpha^* - \alpha_k| \approx 10^{-1} \end{array} \right.$

Alors

$$\begin{array}{l} |\alpha^* - \alpha_{k+1}| \approx 10^{-2} \\ |\alpha^* - \alpha_{k+2}| \approx 10^{-4} \\ |\alpha^* - \alpha_{k+3}| \approx 10^{-8} \\ |\alpha^* - \alpha_{k+4}| \approx 10^{-16} \end{array}$$

Plus que
la précision
machine.

Preuve: Argument: Développement de Taylor (- Lagrange)

$$x^* - x_{k+1} = x^* - x_k + \frac{f(x_k)}{f'(x_k)} \quad (\text{Def itérat}^\circ \text{ N.R})$$

$$= \frac{f(x_k) - (x_k - x^*) f'(x_k)}{f'(x_k)}$$

$$= \frac{f(x_k) - \overset{0}{f(x^*)} - (x_k - x^*) f'(x_k)}{f'(x_k)}$$

Taylor-Lagrange
= (à l'ordre 2)

$$- \frac{(x^* - x_k)^2 f''(\xi_k)}{2} / f'(x_k)$$

$$\underline{f(x^*)} = \underline{f(x_k)} + (x^* - x_k) f'(x_k) + \frac{(x^* - x_k)^2}{2} f''(\xi_k)$$

Sur le segment reliant x^* & x_k

$\xrightarrow{\text{point}} \text{intermédiaire}$

$$f(t x^* + (1-t) x_k) = \varphi(t) \quad \text{Par TL: } \exists \xi \text{ point intermédiaire}$$

$$\underline{\varphi(t)} = \underline{\varphi(0)} + t \varphi'(0) + \frac{t^2}{2} \varphi''(\xi)$$

En tout cas:

$$|x^* - x_{k+1}| = |x^* - x_k|^2 \frac{|f''(\xi_k)|}{2 |f'(x_k)|}$$

$\exists \xi_k$ entre x^* et x_k tel que \rightarrow

* Par hypothèse si $k=0$, alors



$$|x^* - x_0| \cdot \frac{|f''(\xi_k)|}{2|f'(x_k)|}$$

$$\leq |x^* - x_0| \cdot \frac{1}{2} \cdot \sup_{|h| \leq |x^* - x_0|} |f''(x^* + h)|$$

$$\times \sup_{|h| \leq |x^* - x_0|} \frac{1}{|f'(x^* + h)|} \leq 1$$

$$\leq \frac{1}{2}$$

Donc l'hypothèse implique

$$|x^* - x_1| \stackrel{\star}{=} |x^* - x_0| \times |x^* - x_0| \underbrace{\left| \frac{f''(\xi_0)}{2f'(x_0)} \right|}_{\leq 1/2}$$

$$\leq \frac{|x^* - x_0|^2}{2}$$

Ainsi x_1 se rapproche de moitié et satisfait aussi l'hypothèse (se rendre compte que si un point satisfait l'hypothèse, tout point plus proche de x^* aussi).

Par récurrence immédiate :

$$|x^* - x_{k+1}| \leq \frac{1}{2} |x^* - x_k|$$

$$\implies |x^* - x_k| \leq \frac{1}{2^k} |x^* - x_0| \xrightarrow[k \rightarrow +\infty]{} 0$$

Nous avons montré la CV.

$$* \quad \star \quad |x_{k+1} - x^*| = |x_k - x^*|^2 \left| \frac{f''(\xi_k)}{2f'(x_k)} \right|$$

Mais $\begin{cases} \alpha_p \rightarrow \alpha^* \\ \sum \alpha_k \rightarrow \alpha^* \end{cases}$ ce point entre α_R et α^* .

Par continuité de f' et f'' :

$$|\alpha_{R+1} - \alpha^*| \underset{R \rightarrow +\infty}{\sim} |\alpha_R - \alpha^*|^2 \left| \frac{f''(\alpha^*)}{2f'(\alpha^*)} \right|$$

