

Extrêmes : existence, caractérisation, recherche. Exemples et applications

Déf 1 [Raw] Soit E un \mathbb{R} -espace vectoriel normé.

Soit $X \subseteq E$, $f: X \rightarrow \mathbb{R}$ et $a \in X$:

- admet un maximum global en a si $f(a) \leq f(x)$ $\forall x \in X$

- admet un maximum local en a si il existe un voisinage V de a dans E tel que $f(x) \leq f(a)$ $\forall x \in V \cap X$.

- Définitions de minimum global et local se déduisent en inversant

le sens des inégalités

- on parle de maximum ou minimum strict si les inégalités sont strictes. Sauf mention contraire, par la suite E désigne un \mathbb{R} -espace

I Critères généraux d'existence et d'unicité

T.1) lorsque E est compact

Prop 1 [Gau] Soit $f: (E, d) \rightarrow \mathbb{R}$ une appl. continue, où (E, d) est métrique compact. Alors f est bornée et atteint ses bornes, i.e. $\exists c, d \in E$ tels que $f(c) = \inf f(x), f(d) = \sup f(x)$

App 3 [Gau] (Thm de point fixe sur un compact)

Soit (E, d) un espace métrique compact et $f: E \rightarrow E$ une application continue telle que $\forall (x, y) \in E^2, d(f(x), f(y)) < d(x, y)$. Alors f admet un unique point fixe et ce point (x_0) désigné par $x_0 = f(x_0)$ avec lequel converge vers ce point fixe.

Ex 4 La fonction sinus sur $[0, \pi]$ admet un unique point fixe ($\pi/2$).

Critères Les résultats précédents sont bons si E est compact, prendre

$g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ telle que $g(x) = 1 + \sin x$ et $g(x) = \frac{1}{x} + m$ si $x \geq 0$

App 6 [Gau] Soit (E, d) un espace métrique compact. Soient k_1, k_2 deux

tampons de E . Montrons que $\text{Kern}(k_1) \cap \text{Kern}(k_2) = \emptyset$ (Kern(k_i) = $\{x \in E \mid d(x, k_i) = \text{dist}(x, k_i)\}$ et $Kern(F)$ que $d(k_1) = d(K_1, F)$)

App 7 Soit E un espace vectoriel de dimension finie, $g: E \rightarrow \mathbb{R}$ continue

T.2) avec des propriétés convexes

Si X est un somme de E alors f atteint son minimum.

Déf 2 [Obj] Soient C convexe de E et f une application de C dans \mathbb{R} .

f est une application convexe sur C : $\forall x, y \in C, \forall t \in [0, 1] \quad f(tx + (1-t)y) \leq tf(x) + (1-t)f(y)$. f est

strictement convexe si l'inégalité précédente est stricte.

Prop 9 (Généralisation des propriétés convexes) Soit U un ouvert de E et $f: U \rightarrow \mathbb{R}$: - Si f est différentiable sur U alors f est convexe sur U : $f(y) \geq f(x) + f'(x)(y-x)$ pour tout $x, y \in U$.

- Si f est deux fois différentiable sur U alors f est convexe sur U : $D^2f(x) \geq 0$ pour tout $x \in U$.

Prop 10. Soit C un ouvert non vide et $f: C \rightarrow \mathbb{R}$ une application convexe sur C . Si f admet un minimum global en $a \in C$ alors ce minimum est global.

Prop 11 [obj] Soit $f: C \rightarrow \mathbb{R}$ une appl. strictement convexe sur C convexe.

Il existe au plus un point $a \in C$ minimum pour f sur C .

Exemple (application conjointe de convexité et de compacté). Soient A, B, C trois parties non vides de plan euclidien \mathbb{R}^2 . La fonction $f: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2 + \mathbb{R}^2 + \mathbb{R}$ admet un unique minimum (appelé point de Fermat).

T.3) Dans un Hilbert

Thm 13 (Projection sur un sous-espace fermé) Soit $(H, \langle \cdot, \cdot \rangle)$ un espace de Hilbert et $C \subseteq H$ un sous-espace fermé.

1. Pour tout $x \in H$, il existe un unique point $P_C(x)$ tel que $\|x - P_C(x)\| = \text{dist}(x, C)$

2. Ce point est caractérisé par $\langle P_C(x) - P_C(y), z - P_C(x) \rangle \leq 0, \forall z \in C$

3. $P_C: H \rightarrow C$ est l'application

4. Si F est un fermé de H , $\text{Kern}(P_C(F)) = F$

App 14: Chaque donnée n points (x_i, y_i) du plan \mathbb{R}^2 avec des zéro

lors égaux entre eux, il existe des nombres λ_i, μ_i uniques, qui

l'ordonnent minimum (à somme $\sum_{i=1}^n (\lambda_i + \mu_i)^2$)

La droite déjouée $y = \lambda x + \mu$ est appelée la droite des moindres carrés.

T.1) Homomorphie

Thm 15 (Principe du maximum) [Obj] Soit f une fonction holomorphe sur un ouvert connexe $\mathcal{U} \subset \mathbb{C}$. Si f admet un maximum local en $a \in \mathcal{U}$, alors f est constante sur \mathcal{U} .

C-Ex 15 (Principe du minimum) La fonction $f(z) = z$ n'admet pas de point critique, mais elle ne prend pas de minimum local mais présente un maximum local.

Rém 47 Si f ne s'annule pas et est holomorphe on peut utiliser

pour obtenir des propriétés de minima.

App 48 Soit f une fonction holomorphe sur un ouvert connexe $\mathcal{U} \subset \mathbb{C}$, telle que $f'(z) = 1$ et $f''(z) \geq 0$ pour toute unité dans \mathcal{U} .

T.1) Condition d'ordre différentiable

Condition du premier ordre

Thm 49 (Condition nécessaire d'extremum local) [Rés] Si f admet en $a \in \mathcal{U}$ un extremum local si f est différentiable en a , alors $Df(a) = 0$.

C-Ex 26 Si f n'a pas de point critique, par exemple $f(z) = \sin(z)$

C-Ex 27 f n'est pas une condition nécessaire, par exemple $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$

Prop 27: Soit f une fonction continue différentiable en $a \in \mathcal{U}$ avec $a \in \mathcal{U}$ un extremum global de f si: $Df(a) = 0$.

App 28 (Thm de Rolle) [Gau] Soit $f: \mathcal{I}_a, b \rightarrow \mathbb{R}$ une application continue : - sur continue sur \mathcal{I}_a, b - f admet des extrêmes sur \mathcal{I}_a, b - $f(a) = f(b)$

Alors il existe $c \in \mathcal{I}_a, b$ tel que $f'(c) = 0$

App 29 (Point de Fermat) Le point de Fermat est celui pour lequel $f'(c) = 0$

Banff qui donne avec les sommets du triangle "alors"

Rém 28: On peut généraliser le problème du point de Fermat au problème suivant: De Steiner, résistant donné un ensemble P de points du plan, trouver

- un ensemble $S \subset \mathbb{R}^2$ de points du plan (appelé points de Steiner) - un ensemble de segments colinéaires dans \mathbb{R}^2 tels que :

- $(S \cup \mathcal{E})$ forme un graphe connexe

Thm 29: Le problème euclidien de Steiner est NP-difficile

- la somme des longueurs des segments de C est minimale

T.2) Condition du second ordre

Condition nécessaire

Condition nécessaire (pas nécessaire): si f admet en a un minimum local et si $Df(a)$ existe alors nécessairement $Df(a) = 0$, et $D^2f(a)$ est une forme quadratique positive, i.e. $D^2f(h, h) \geq 0 \forall h \in \mathbb{R}^n$

Condition suffisante (pas nécessaire): si f est de dimension finie, si $Df(a) = 0$ et $D^2f(a)$ est une forme quadratique définie positive (i.e. $D^2f(h, h) > 0 \forall h \neq 0$) alors f admet en a un minimum local si d .

C-Ex 29 - Considérons $f: (\alpha, \beta) \rightarrow \mathbb{R}^m - \mathbb{R}^n$. Le seul point tel que $Df(a) = 0$ est en $(0, 0)$, $D^2f(a)$ est positive mais pas définie positive. $f(x)$ n'a pas de minimum local en $(0, 0)$ mais ne vérifie pas la condition 2.

App 30: Soit $f: \mathcal{U} \subset \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ de classe \mathcal{C}^2 telle que $Df(a) = 0$ pour un $a \in \mathcal{U}$.

Posons $\pi = \frac{\partial f}{\partial x}(a)$, $s = \frac{\partial f}{\partial y}(a)$, $t = \frac{\partial f}{\partial y^2}(a)$

- si $\pi t - s^2 > 0$ et $\pi > 0$ alors f admet un minimum local en a
- si $\pi t - s^2 < 0$, alors f n'a pas d'extremum en a
- si $\pi t - s^2 = 0$, on ne peut pas conclure

(Voir annexe)

Jusqu'à lors, notre variable était "lisse".

T.I.3) Sous contraintes

Thm 32 (Extrema fixes): Soit \mathcal{C} un ouvert de \mathbb{R}^n . Soit $f: \mathcal{C} \rightarrow \mathbb{R}$ une fonction de classe C^1 . Posons $C = \{x \in \mathcal{C} : f'(x) = 0\}, g_1(x) = 0, \dots, g_m(x) = 0\}$.

Si x est un extrémum local de f dans C , si f est dérivable dans \mathcal{C} et si les g_i sont linéairement indépendantes alors il existe $\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_m) \in \mathbb{R}^m$ tel que

$$f'(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(x) = 0$$

App 33 [Rév] Sur un biffond elliptique, il existe une trajectoire sommaire à pas récents

App 34 Le parallélépipède rectangle d'aire minimum & de volume donné (emballage à plus économique) est rectangulaire.

App 35 Soit \mathcal{S} l'ensemble des éléments de \mathcal{L} qui minimisent la norme euclidienne canonique

(III) Algorithmes d'approximation

Déf 36: On dit que la suite (u_n) converge quadratiquement vers a si: il existe

$$\alpha, \beta \in \mathbb{R}, \text{ tel que } \|u_{n+1} - a\| \leq \alpha \|u_n - a\|^{\beta}$$

On a alors $\|u_n - a\| \leq (\alpha \|u_0 - a\|)^{\frac{1}{\beta}}$

Thm 37: Soit $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$, on suppose qu'il existe $a \in \mathbb{R}$ tel que $f(a) = 0$

et $f'(a) \neq 0$. Il existe $\epsilon > 0$ tel que pour tout $x \in [a - \epsilon, a + \epsilon] \cap \mathcal{C}$ la suite (u_n) définie par $u_{n+1} = u_n - \frac{f(u_n)}{f'(u_n)}$ converge vers a de manière quadratique.

Si on suppose de plus que f est convexe sur \mathcal{C} et que $f'(a) > 0$ alors le résultat précédent est vrai: pour tout $x \in \mathcal{C}$, $\|x - a\| \leq \sqrt{\frac{f(x) - f(a)}{f'(a)}}$.

On étudie désormais les méthodes de gradient, qui sont une famille d'algorithmes de recherche de minimum local très utilisés en pratique.

Def 38 (méthode du gradient à pas fixe).
Soit $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$. On fixe un pas $\alpha > 0$, une tolérance $\epsilon \geq 0$

et un point de départ $x_0 \in \mathbb{R}^n$. On itère l'algorithme en formant à chaque étape $x_{k+1} = x_k - \alpha f'(x_k)$. L'algorithme converge, l'algorithme s'arrête.

Il peut être étant peu flexible, on préférera l'algorithme à pas optimaux.

Def 39: (méthode du gradient à pas optimal).

A chaque étape, on ne calcule de sorte à minimiser la quantité $x_k - x_k - \alpha f'(x_k)$.

Th 40: On réalise donc chaque étape de l'algorithme à un problème d'optimisation en 1D, ce qui peut être très lourd en calculs. Il existe cependant un cas particulièrement favorable et courant.

Thm 41: (algorithme du gradient à pas optimal pour fonctions quadratiques)

Soit $A \in \mathbb{M}_n(\mathbb{R})$, $b \in \mathbb{R}^n$. On souhaite minimiser $\frac{1}{2} \langle Ax, Ax \rangle + \langle b, x \rangle$ avec l'algorithme du gradient à pas optimal.

On a alors :

$$-\alpha f'(x_k) = \frac{\|Ax_k\|^2}{\langle Ax_k, Ax_k \rangle} \quad \text{ou} \quad \alpha x_k = -\nabla f(x_k)$$

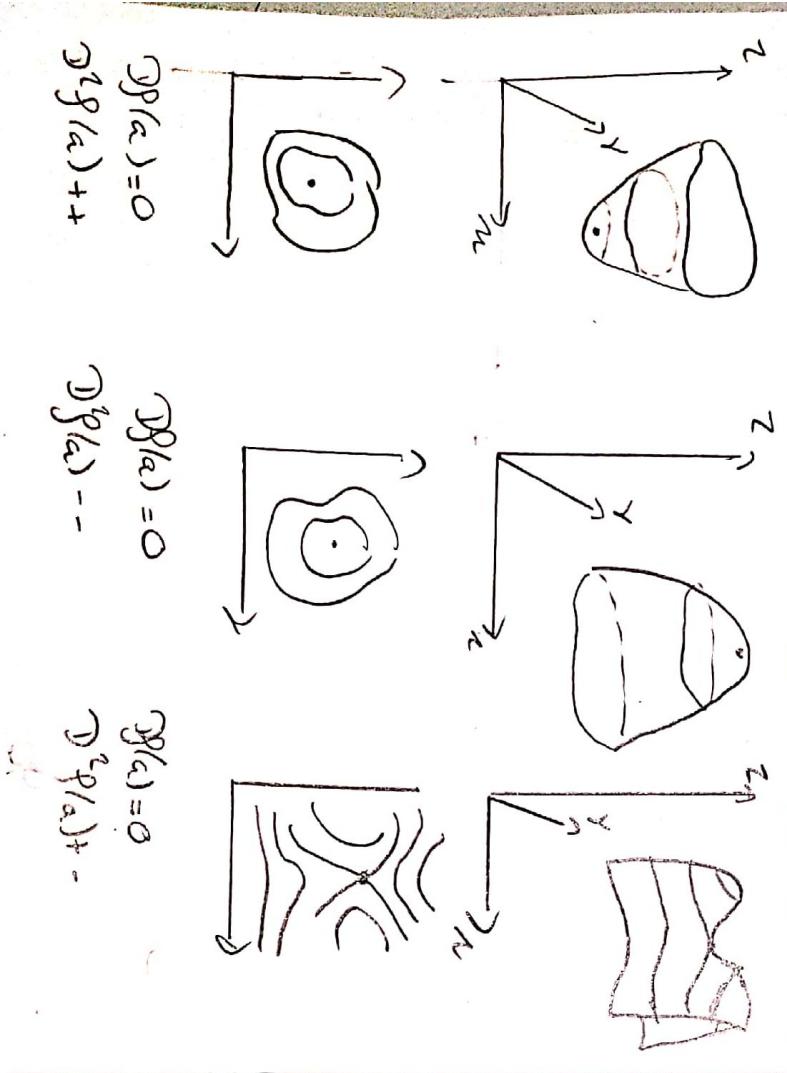
- en notant x_k le minimum de f , et $C(A) = \frac{\max(A)}{\min(A)}$,

$$\text{on a : } \forall k \geq 1, \|x_{k+1} - x_k\| \leq \frac{C(A)-1}{C(A)} \|x_k - x_{k-1}\|$$

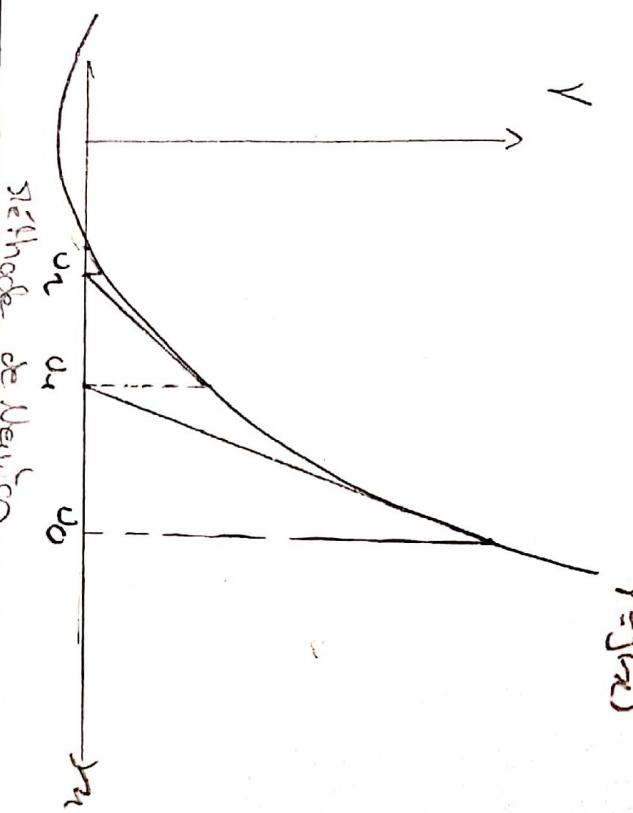
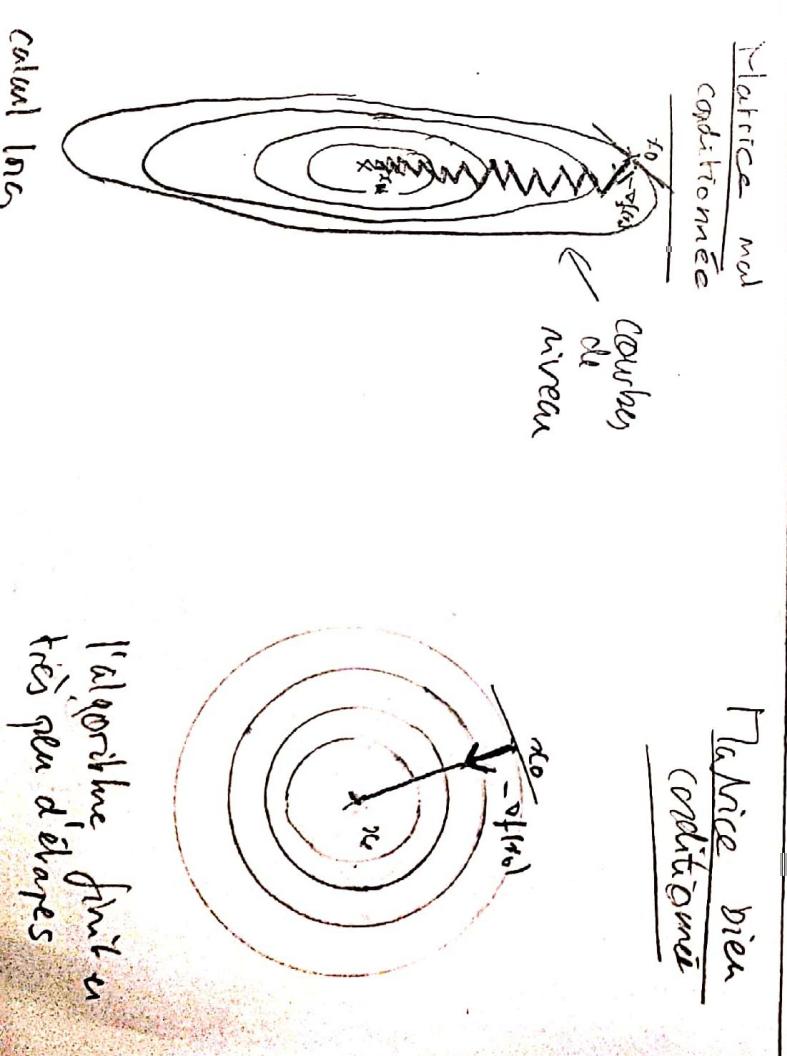
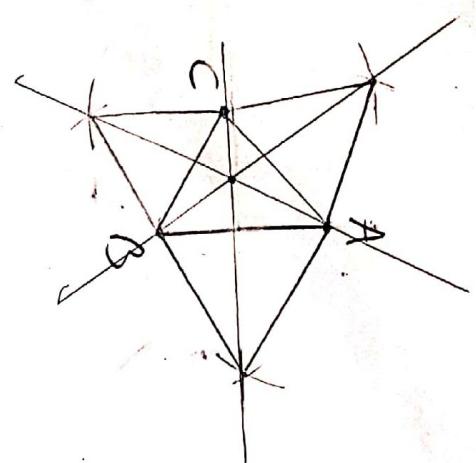
Donc la suite x_k converge systématiquement vers x .

Rq 42: des majorations plus fines de la convergence grâce à l'inégalité de Kantorovich existent.

Rq 43: l'algorithme converge d'autant plus vite que la matrice A est bien conditionnée, i.e. proche d'une homothétie. (cf annexe).



Point de Forme



L'algorithme finit en
très peu d'étapes