

# Séance 12: compléments en algèbre et analyse numérique

## Sujets abordés :

- \* Problèmes aux moindres carrés
- \* Décomposition en valeurs singulières
- \* Minimisation de fonctions quadratiques ou convexes
- \* Problèmes aux limites (EDO, EDP)

## Textes illustratifs

- \* Une requête bibliographique
- \* Poids en équilibre sur une corde

# 1) Problèmes aux moindres carrés et fonctionnelle quadratique

Déf: soit  $n \leq m$  deux entiers  $\geq 1$  et  $B \in \mathcal{M}_{m,n}(\mathbb{R})$ ,  $c \in \mathbb{R}^m$

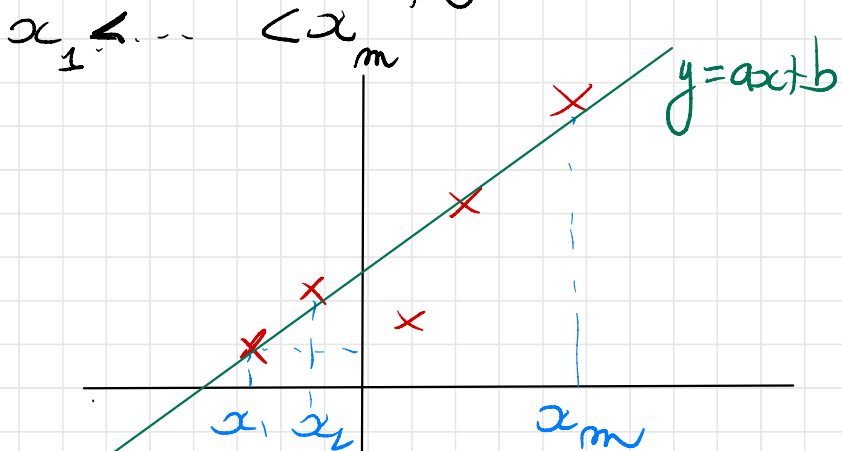
On appelle solution du problème aux moindres carrés associé à  $B$  et  $c$ , tout élément  $u \in \mathbb{R}^n$  tq

$$\|Bu - c\|_2^2 = \inf_{x \in \mathbb{R}^n} \|Bx - c\|_2^2$$

(on dispose de plus d'équations que d'inconnues)

Exemple : soit  $m \geq 2$ , on dispose

de données  $(x_i, y_i)_{1 \leq i \leq m}$  tq



On cherche  $(a, b) \in \mathbb{R}^2$  tq  
 $\sum_{i=1}^m (ax_i + b - y_i)^2$  soit minimal.

Il s'agit d'un problème de type

moindres carrés avec  $n=2$  et  $\left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} 2$

$$B = \begin{pmatrix} x_1 & 1 \\ \vdots & \vdots \\ x_m & 1 \end{pmatrix}, c = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_m \end{pmatrix}$$

( $u = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix}$  solution à rechercher)

On a le résultat suivant :

Théorème : une solution  $u$  du problème des moindres carrés est exactement une solution du système  $n \times n$  :

$$\left[ \begin{array}{l} {}^t B B u = {}^t B c \\ \hline \end{array} \right] (1)$$

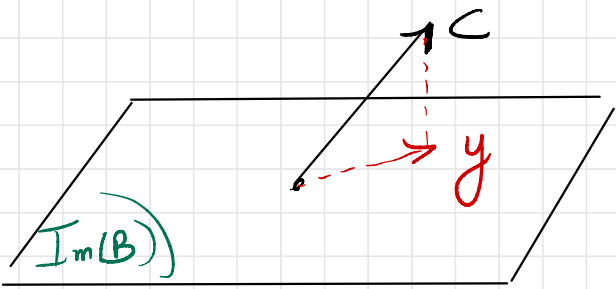
Une telle solution existe toujours.

Elle est unique ssi  $\text{Ker}(B) = \{0\}$

preuve (voir poly)

Remarque: on peut aussi invoquer le théorème de Riesz par l'existence et l'unicité de  $y \in \text{Im}(B) \subset \mathbb{R}^m$  convexe, fermé de  $\mathbb{R}^m$  tq

$$\|y - c\|^2 = \inf_{z \in \text{Im}(B)} \|z - c\|^2$$



L'unicité de  $u$  tel que  $Bu = y$  provient de l'injectivité de  $B$ .

D'un point de vue algorithmique, il n'est pas efficace de se ramener à la résolution de l'équation normale (1) par des raisons de coût et de robustesse.

(exemple:  $B = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ \varepsilon & 0 & 0 \\ 0 & \varepsilon & 0 \\ 0 & 0 & \varepsilon \end{pmatrix}$ , par

lequel  $B^T B = \begin{pmatrix} 1+\varepsilon^2 & 1 & 1 \\ 1 & 1+\varepsilon^2 & 1 \\ 1 & 1 & 1+\varepsilon^2 \end{pmatrix}$

On utilise plutôt une factorisation QR de la matrice  $B$  non carrée:

$$\underbrace{B}_{m \times n} = \underbrace{Q}_{m \times m} \cdot \underbrace{R}_{m \times n} \text{ (où } R = \begin{pmatrix} * & & \\ & * & \\ & & 0 \end{pmatrix} \text{)}$$

On a alors

$$\|Bx - c\|_2^2 = \left\| \begin{pmatrix} I_n \\ 0 \end{pmatrix} (Bx - c) \right\|_2^2$$

$$= \|Rx - \begin{pmatrix} I_n \\ 0 \end{pmatrix} c\|_2^2$$

$$= \left\| \begin{pmatrix} I_n \\ 0 \end{pmatrix} c \right\|_n^2 - \underbrace{R_1 x}_{n \times n}^2 + \left\| \begin{pmatrix} I_n \\ 0 \end{pmatrix} c \right\|_{m-n}^2$$

(où  $\begin{pmatrix} I_n \\ 0 \end{pmatrix} c = \begin{pmatrix} \begin{matrix} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{matrix} \\ \begin{matrix} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{matrix} \end{pmatrix}$ )

$$\text{et } R = \begin{pmatrix} R_1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

Il ne reste alors qu'à résoudre le système triangulaire :  $R_1 x = \begin{pmatrix} I_n \\ 0 \end{pmatrix} c$ .

Remarque : le problème des moindres carrés consiste en la recherche du minimum de la fonction

$$J(x) = \|Bx - c\|_2^2 = \langle Bx - c, Bx - c \rangle$$

$$= \langle B^T B x, x \rangle - \langle x, 2^T B c \rangle + \langle c, c \rangle$$

$$= \frac{1}{2} \langle A x, x \rangle - \langle b, x \rangle + \text{cte}$$

où  $\begin{cases} A = 2^T B B \in \mathcal{S}_n(\mathbb{R}), \text{ positive} \\ b = 2^T B c \end{cases}$

(fonctionnelle quadratique si  $A \gg 0$  ie si  $B$  injective)



## 2) Minimisation de fonctionnelles quadratiques ou convexes

On s'intéresse ici à la minimisation d'une fonctionnelle  $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  supposée convexe (resp. s'convexe):

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^n \quad \forall \lambda \in [0, 1]$$

$$f(\lambda x + (1-\lambda)y) \leq \lambda f(x) + (1-\lambda)f(y)$$

en particulier des fonctionnelles quadratiques:

$$J(x) = \frac{1}{2} \langle Ax, x \rangle - \langle b, x \rangle$$

( $A \gg 0$  et  $b \in \mathbb{R}^m$ )

Théorème: on suppose que  $f$  est une fonctionnelle strictement convexe et coercive, c'est à dire:

$$\lim_{\|x\| \rightarrow +\infty} f(x) = +\infty$$

Dans ce cas, la fonction  $f$  possède un unique minimum  $x^* \in \mathbb{R}^n$ .

Si de plus,  $f$  est  $C^1$ ,  $x^*$  est l'unique solution du système (non linéaire)

$$\nabla f(x) = 0$$

Il est possible d'obtenir une approximation de  $x^*$  avec une suite

itérative du type

$$\begin{cases} \alpha_0 \in \mathbb{R}^n \\ \alpha_{k+1} = \alpha_k - \alpha_k \nabla f(\alpha_k) \end{cases}$$

où  $(\alpha_k) \in (\mathbb{R}_+^*)^n$

preuve (partielle)

- coercivité  $\simeq$  existence de  $\alpha^*$   
(par restriction sur un compact)
- stricte convexité  $\simeq$  unicité
- $\nabla f(\alpha) = 0$  : point critique
- $\alpha^*$  unique pt critique car  $f$  convexe
- gradient (admis)

Cas particulier important : fonctionnelle quadratique :

$$J(\alpha) = \frac{1}{2} \langle A\alpha, \alpha \rangle - \langle b, \alpha \rangle \text{ avec}$$

$$A \in \mathcal{S}_n^{++}(\mathbb{R}) \text{ et } b \in \mathbb{R}^n.$$

→  $J$  strictement convexe ( $A \succ \delta$ )

→  $J$  coercive car

$$J(\alpha) \geq \frac{1}{2} \lambda_m \|\alpha\|^2 - \|b\| \|\alpha\| \xrightarrow{+\infty}$$

( $\lambda_m$  : plus petite valeur propre de  $A$ )

→  $J$  est  $C^1$  et  $\nabla J(\alpha) = A\alpha - b$

(en effet :

$$J(\alpha+h) = J(\alpha) + \langle \nabla J(\alpha), h \rangle + o(\|h\|)$$

La recherche du minimum de  $J$  revient à la résolution d'un système linéaire :

$$Ax = b$$

(par lequel on dispose de différentes méthodes : Cholesky, Jacobi, Gauss-Seidel et... gradient)

→ Méthode proposée ici :

$$\begin{cases} x_0 \in \mathbb{R}^n \\ x_{k+1} = x_k - \alpha_k \underbrace{\nabla J(x_k)}_{(Ax_k - b)} \end{cases}$$

on retrouve la méthode déjà vue du gradient. Celle-ci converge

si  $\alpha_k \in ]m, M[$  où  $0 < m$  et  $M < \frac{2}{\rho(A)}$

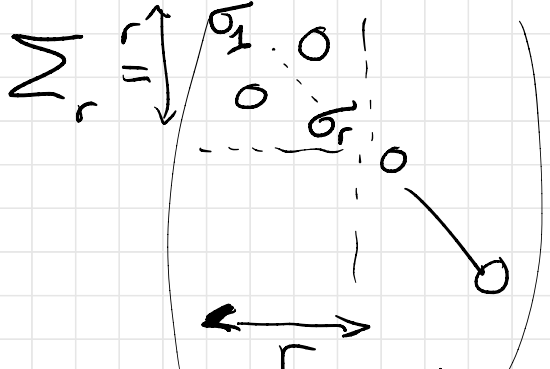
### 3) Décomposition en valeurs singulières (SVD)

On a le résultat suivant relatif à la réduction d'une matrice par matrices équivalentes :

Théorème : soit  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  et de rang  $r \leq \min(m, n)$ .  
Il existe  $(U, V) \in \mathcal{O}_n(\mathbb{R}) \times \mathcal{O}_m(\mathbb{R})$

telles que :

$$A = U \Sigma_r^t V \quad / \quad \text{ou}$$



pour une unique famille de coefficients:  
 $\sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \dots \geq \sigma_r > 0$

On dit que les coefficients  $(\sigma_i)$  sont les valeurs singulières de  $A$ .

preuve : admis (Liorlet, ...)

Les  $\sigma_i$  représentent les racines carrées des valeurs propres de  $A^t A$  (et  $A A^t$ ) et les  $r$  colonnes de  $U$  et  $V$  sont des vecteurs propres associés de ces 2 matrices respectives.

Remarque : à nouveau, on peut interpréter ce résultat en termes de minimisation :

$$\|A - U \Sigma_k^r V^t\|_2 = \inf_{\substack{B \in \mathcal{M}(\mathbb{R}) \\ \text{rg}(B) = k}} \|A - B\|_2$$

où  $\Sigma_k^r = \begin{pmatrix} \sigma_1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & \sigma_k & & \\ & & & 0 & \\ & & & & \ddots \\ & & & & & 0 \end{pmatrix} (k \leq r)$

(meilleure approximation de rang  $k$  de  $A$ )  
 Cette propriété est utilisée dans

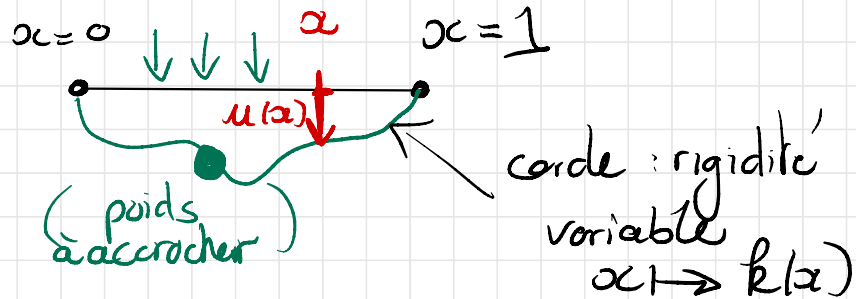
de nombreuses applications (voir texte:  
requête bibliographique)

La recherche de  $(U, \Sigma, V)$  peut  
se faire efficacement à l'aide d'un  
algorithme basé sur la factorisation  
QR (voir texte requête bibliographi-  
que).

#### 4) Problèmes aux limites

8

On aborde ce dernier thème sur l'  
exemple du texte: poids en équilibre  
sur une corde.



La corde se déforme en  $x$  (déformation  
 $x \mapsto u(x)$ ). Cette déformation est  
solution du problème différentiel

aux limites suivant :

$$(1) \begin{cases} -\frac{\partial}{\partial x} \left( k(x) \frac{\partial u(x)}{\partial x} \right) = f(x) \\ u(0) = u(1) = 0 \end{cases}$$

Qn : où positionner le poids ponctuel pour limiter le risque de rupture ?

On peut montrer que pour tout fonction  $k \in \mathcal{C}([0,1], \mathbb{R}_+^*)$ , et  $f \in \mathcal{C}([0,1], \mathbb{R})$ , il existe une unique solution  $u \in \mathcal{C}^2([0,1], \mathbb{R})$  (méthode de vir).

\* Expression du risque de rupture aux extrémités :

$$R = \frac{1}{2} \left| k(0) \frac{\partial u(0)}{\partial x} \right|^2 + \frac{1}{2} \left| k(1) \frac{\partial u(1)}{\partial x} \right|^2$$

de la position  $a \in ]0,1[$  du poids ponctuel.

\* Discrétisation du problème :

→ problème aux limites : méthode des différences finies (voir texte)

→ fonction de rupture

→ gradient de la fonction de rupture (voir texte)

→ Implémentation : (voir page web)

on utilise une méthode de gradient  
pour minimiser la fonctionnelle  
convexe  $a \mapsto R(a)$

(à noter que si  $h = \text{cste}$  dans le  
cas d'une corde homogène, la fonction-  
nelle est quadratique)