

Chapitre 1 : Solutions parcimonieuses d'un système linéaire d'équations méthode poursuite de base

Définition : (solution parcimonieuse)

Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$ et $b \in \text{Im}(A)$. Une solution parcimonieuse du système $Ax = b$ est une solution dont le nombre de composantes non-nulles est inférieur à $\text{rg}(A)$.

Définition : (solutions les plus parcimonieuses)

Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$ et $b \in \text{Im}(A)$. L'ensemble des solutions les plus parcimonieuses du système $Ax = b$ noté $S_{A, \text{parc}}(b)$ est,

$$S_{A, \text{parc}}(b) := \underset{x \in \mathbb{R}^p}{\text{argmin}} \|x\|_0, \quad Ax = b$$

où $\|x\|_0 = |\{i \in \{1 \dots p\} : x_i \neq 0\}|$ est la "norme" L_0 .

Résolution Combinatoire :

Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$ et $b \in \text{Im}A$, on suppose que $p \geq n$ et que toute sous-matrice carrée $n \times n$ de A est inversible.

Pour chaque sous-matrice $\tilde{A} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ de A , on calcule $\tilde{A}^{-1}b$. *fournit une solution de*

Parmi ces vecteurs, ceux ayant une "norme" L_0 minimale fournissent les solutions les plus parcimonieuses du système $Ax = b$.

Exemple:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{et } b = \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \\ 2 \end{pmatrix}$$

Soit $x = {}^t(x_1, x_2, x_3)$ une solution du système $Ax = b$.

* Si $x_1 = 0$ alors $\begin{cases} x_4 = 2 \\ x_2 + x_4 = 3 \\ x_3 + x_4 = 2 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_2 = 1 \\ x_3 = 0 \end{cases}$

revient à supprimer la 1^{ère} colonne.

\Rightarrow Dans ce cas la solution parcimonieuse est $\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix}$

* Si $x_2 = 0$ \hookrightarrow on retire la deuxième colonne

$$\hat{A}_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

alors, $\begin{cases} x_1 + x_4 = 2 \\ x_4 = 3 \\ x_3 + x_4 = 2 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_1 = -1 \\ x_2 = 0 \\ x_3 = -1 \\ x_4 = 3 \end{cases}$

La solution parcimonieuse est ${}^t(-1, 0, -1, 3)$

* Si $x_3 = 0$ \Rightarrow la solution ${}^t(0, 1, 0, 2)$

* Si $x_4 = 0$ \Rightarrow \parallel ${}^t(2, 3, 2, 0)$

Conclusion: la solution la plus parcimonieuse est $x = {}^t(0, 1, 0, 2)$

I - Minimisation de la norme l_1 : poursuite de base

Definition: (solution basis Pursuit)

Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$ et $b \in \text{Im}(A)$. L'ensemble des solutions poursuite de base du système $Ax = b$, noté $S_{A, pb}(b)$ est,

$$S_{A, pb}(b) := \arg \min_{x \in \mathbb{R}^p} \|x\|_1, \quad Ax = b$$

où $\|x\|_1 = \sum_{i=1}^p |x_i|$.

Proposition : (poursuite de base et programmation)

Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$, $b \in \text{Im}(A)$. Soit $(u^*, v^*) \in \mathbb{R}^p \times \mathbb{R}^p$ solution du problème de programmation linéaire :

(*)
$$(u^*, v^*) = \arg \min_{u \in \mathbb{R}^p, v \in \mathbb{R}^p} \left(\sum_{i=1}^p u_i + \sum_{i=1}^p v_i \right), \quad \begin{array}{l} A(u-v) = b \\ u \geq 0 \\ v \geq 0 \end{array}$$

alors $x = (u^*, v^*)$ est une solution poursuite de base.

Réciproquement, soit $x^* \in S_{A, pb}(b)$ on pose

$$\begin{cases} u^* = (x_i^* \mathbb{1}_{(x_i^* > 0)})_{1 \leq i \leq p} \\ v^* = (-x_i^* \mathbb{1}_{(x_i^* < 0)})_{1 \leq i \leq p} \end{cases}$$

alors (u^*, v^*) est solution du problème (*)

u représente les composantes positives \rightarrow v représente les comp. négatives.

Proposition: (seu^o parcimonieuse PB)

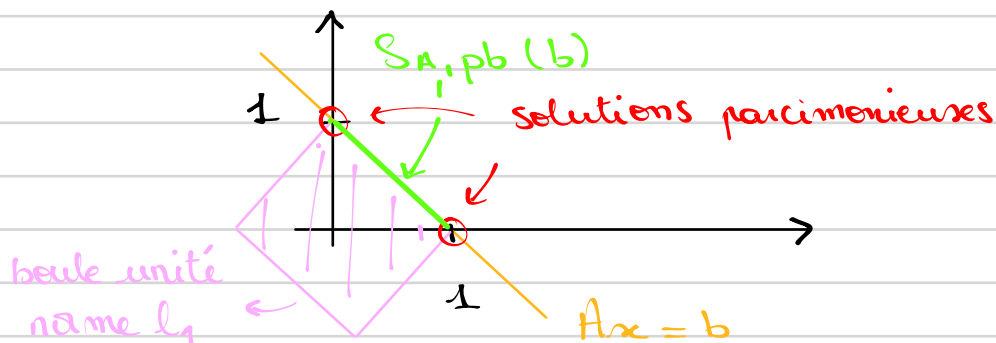
Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$ et $b \in \text{Im}(A)$, alors :

- i) L'ensemble $S_{A,pb}(b)$ est non-vide. ↗ souvent un singleton
- ii) $\exists x^* \in S_{A,pb}(b)$, $\|x^*\|_0 \leq \alpha_0(A)$

Exemple: $A = (1, 1)$ et $b = 1$, alors

↳ exemple où $S_{A,pb}(b)$ n'est pas un singleton.

On a $S_{A,pb}(b) = \{ \alpha^t (1, 1) : \alpha \in [0; 1] \}$



Les solutions parcimonieuses du problème PB sont $(1, 0)$ et $(0, 1)$.

II - Caractérisation des solutions poursuite de base

Proposition: (propriété du noyau Grubenvall Nielsen 2003, Elad & Bruckstein 2002, Demere Elad 2003)

Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$ et $b \in \text{Im}(A)$, x^* est solution de $Ax = b$ alors :

- i) Si $\forall h \in \text{Ker}(A)$, $\sum_{i \in \text{Supp}(x^*)} |h_i| \leq \sum_{i \notin \text{Supp}(x^*)} |h_i|$
↳ $\{ i \in \{1, \dots, n\} : x_i^* \neq 0 \}$

alors, x^* est une solution poursuite de base.

ii) Si $h \in \text{Ker}(A)$, $\sum_{i \in \text{Supp}(x^*)} |h_i| < \sum_{i \notin \text{Supp}(x^*)} |h_i|$
 $h \neq 0$

alors x^* est l'unique solution de PB.

♥ Preuve:

i) Soit x^* solution de $Ax = b$, posons $\tilde{x} = x^* + h$
 où $h \in \text{Ker}(A)$ alors,

$$\| \tilde{x} \|_1 - \| x^* \|_1 = \sum_{i=1}^p |x_i^* + h_i| - \sum_{i=1}^p |x_i^*|$$

le but est de montrer que cette différence est positive.

$$= \sum_{i \in \text{Supp}(x^*)} |x_i^* + h_i| + \sum_{i \notin \text{Supp}(x^*)} |h_i| - \sum_{i \in \text{Supp}(x^*)} |x_i^*|$$

$$= \sum_{i \in S(x^*)} (|x_i^* + h_i| - |x_i^*|) + \sum_{i \notin S(x^*)} |h_i|$$

$$|x_i^* + h_i| \geq |x_i^*| - |h_i|$$

car i) supposez
 $\sum_{i \in \text{Supp}(x^*)} |h_i| < \sum_{i \notin \text{Supp}(x^*)} |h_i|$

$$\geq - \sum_{i \in S(x^*)} |h_i| + \sum_{i \notin S(x^*)} |h_i|$$

$$\geq 0$$

et ainsi, $\| \tilde{x} \|_1 \geq \| x^* \|_1$ donc $x^* \in S_{A,pb}(b)$

Proposition: (carac des solutions PB)

Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$ et $b \in \text{Im}(A)$, x^* une solu^o
 de $Ax = b$.

i) $x^* \in S_{A,pb}(b)$ si et seulement si $\forall h \in \text{Ker}(A)$

$$\left| \sum_{i \in \text{supp}(x^*)} \text{sign}(x_i^*) h_i \right| \leq \sum_{i \notin \text{supp}(x^*)} |h_i|$$

ii) $S_{A, pb}(b) = \{x^*\}$ si et seulement si
 $\forall h \in \text{Ker}(A) \setminus \{0\}$

$$\left| \sum_{i \in \text{Supp}(x^*)} \text{sign}(x_i^*) h_i \right| < \sum_{i \notin \text{Supp}(x^*)} |h_i|$$

Exemple:

petit exemple où la solu^t la ⁺ parcimonieuse et la solution PB coïncident.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad b = \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \\ 2 \end{pmatrix}$$

On rappelle que la solution de $Ax = b$ est
 $x^* = {}^t(0 \ 1 \ 0 \ 2)$

Soit $h = {}^t(1, 1, 1, -1) \in \text{Ker}(A)$.

$$\text{On a, } \sum_{i \notin \text{supp}(x^*)} |h_i| = |h_1| + |h_3| = 2$$

$$\text{et } \left| \sum_{i \in \text{supp}(x^*)} \text{sign}(x_i^*) h_i \right| = |h_2 + h_4| = 0$$

Puisque $\left| \sum_{i \in \text{supp}(x^*)} \text{sign}(x_i^*) h_i \right| < \sum_{i \notin \text{supp}(x^*)} |h_i|$ (*)

on peut déduire que c'est une solution poursuivie de base.

Or puisque le noyau de A est réduit à un seul élément et que l'inégalité est stricte on vérifie bien l'inégalité (*) $\forall h \in \text{Ker}(A) \setminus \{0\}$.

Donc $S_{A, pb}(b) = \{x^*\}$, ie x^* est l'unique solution PB.

III - Caractérisation géométrique des solutions du problème poursuite de base

Lemme: (Donche Lec 5)

Soit $A = (A_1 | \dots | A_p) \in \mathbb{R}^{n \times p}$, et $\forall b \in \text{Im}(A)$
on pose,

$$N_A(b) = \min \{ \|x\|_1 : Ax = b \}$$

↳ norme l_1 de la solu^o PB

alors N_A est une norme sur $\text{Im}(A)$ dont la boule unité est conv $\{ \pm A_1, \dots, \pm A_p \}$.

↳ petit convexe contenant le image de pts A_1, \dots, A_p

↳ preuve (N_A est une norme)

• N_A est définie positive : $N_A(0) = 0$

↳ $Ax = 0 \Rightarrow x = 0_{\mathbb{R}^p}$

Réciproquement, si $N_A(b) = 0$

alors $x = 0_{\mathbb{R}^p}$ solution de $Ax = b$

$$\Rightarrow b = 0$$

• N_A est homogène : Si $\lambda = 0$ alors $N_A(\lambda b) = 0$
 $= |\lambda| N_A(b)$

Supposons que $\lambda \neq 0$.

Soit x_b une solution PB de $Ax = b \Rightarrow N_A(b) = \|x_b\|_1$
alors λx_b est solu^o de $Ax = \lambda b$.

D'où, $N_A(\lambda b) \leq \|\lambda x_b\|_1 = |\lambda| N_A(b)$

Inversement, si $x_{\lambda b}$ est une solution PB de $Ax = \lambda b$
alors $\frac{x_{\lambda b}}{\lambda}$ est solution de $Ax = b$.

D'où, $N_A(b) \leq \left\| \frac{x_{\lambda b}}{\lambda} \right\|_1$ donc $|\lambda| N_A(b) \leq N_A(\lambda b)$

Ainsi pour tout $b \in \text{Im} A$ et $\lambda \in \mathbb{R}$: $N_A(\lambda b) = |\lambda| N_A(b)$

• N_A satisfait l'inégalité triangulaire :

Soit x_b et $x_{b'}$ deux solutions particulières de base de $Ax = b$ et $Ax = b'$.

$$\hookrightarrow N_A(b) = \|x_b\|_1 \text{ et } N_A(b') = \|x_{b'}\|_1$$

alors $x_b + x_{b'}$ est solution de $Ax = b + b'$

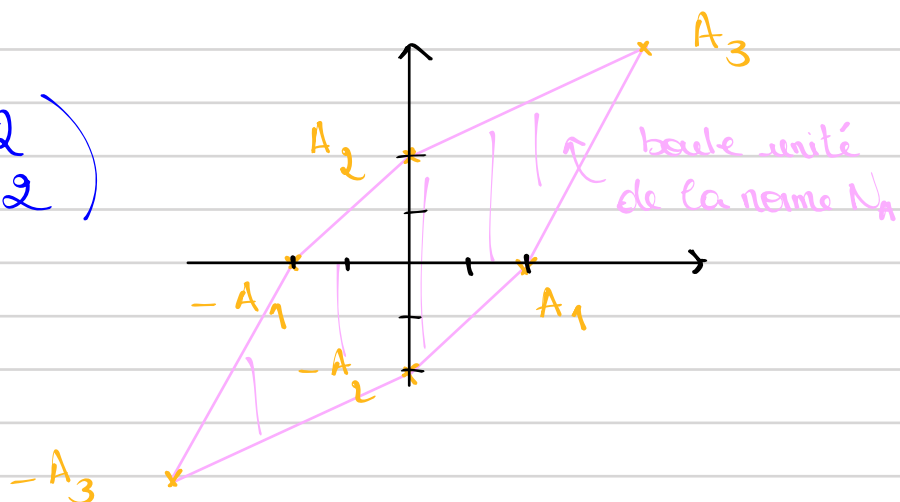
$$\text{D'où, } N_A(b + b') \leq \|x_b + x_{b'}\|_1$$

$$\leq \|x_b\|_1 + \|x_{b'}\|_1$$

$$= N_A(b) + N_A(b'). \quad \square$$

Exemple :

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$



Proposition : (carac géométrique des solutions PB)

Soit $A = (A_1 | \dots | A_p) \in \mathbb{R}^{n \times p}$, $b \in \text{Im}(A)$ et x^* une solution de $Ax = b$, les assertions suivantes sont équivalentes :

i) $x^* \in S_{A, pb}(b)$

ii) $\exists z_j \in \mathbb{R}^n$ tq. $\begin{cases} \|A_j z_j\|_\infty \leq 1 \\ \forall i \in \text{Supp}(x^*) \quad A_i z_i = \text{sign}(x_i^*) \end{cases}$

iii) $x^* = 0$ ou $v = \frac{1}{\|x^*\|_1} b$ ($\Rightarrow N_A(v) \leq 1$)
satisfait $N_A(v) = 1$.

$\hookrightarrow = \frac{1}{\|x^*\|_1} N_A(b) \leq 1$
C.I.T.

Exercice :

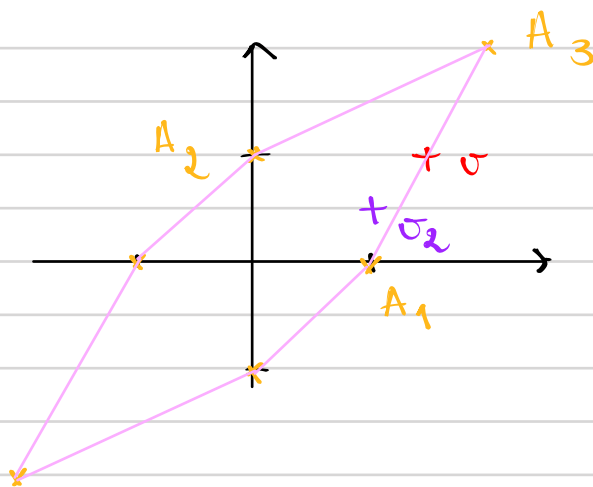
$$\text{Soit } A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \text{ et } b = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix}$$

• Est ce que $x^* = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ est solution poursuivie de base de $Ax = b$?

$$Ax^* = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix}$$

x^* est solution du système $Ax = b$.

$$\text{On pose } \sigma = \frac{1}{\|x^*\|_1} b = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix}$$



Puisque σ est placé sur le bord de la boule unité de la norme N_A on a $N_A(\sigma) = 1$.

(Exercice Bonus : Faire la méthode analytique)

• Même question pour $b = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix}$ et $x = \begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \end{pmatrix}$

$$Ax = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ -1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\sigma_2 = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

σ_2 n'est pas sur le bord $\Rightarrow x^* \notin S_{A, pb}(b)$

IV - Condition nécessaire et suffisante à l'unicité du problème poursuite de base.

Proposition: (unicité Ewald et Schneider 2020) :

Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$. Il existe $b \in \text{Im}(A)$ pour lequel $S_{A,pb}(b)$ n'est pas un singleton ssi $\text{Im}(A)$ coupe une face de $[-1, 1]^p$ dont la dimension est strictement inférieure à $\dim(\text{Ker}(A))$

↳ est engendré par les lignes de A

Remarque: Une face F du cube $[-1, 1]^p$ s'écrit sous la forme $F = E_1 \times \dots \times E_p$ où $E_i = \{ \pm 1 \}, \{-1\}, [-1, 1]$

→ La dimension de F est le nombre de segment $[-1, 1]$ dans la décomposition précédente.

Exemples: * Si $A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \end{pmatrix}$ alors $\text{Im}(A)$ coupe le sommet $t(1, 1)$ du carré $[-1, 1]^2$ la dimension d'un sommet est nulle
↳ $\Rightarrow \dim(\text{Ker}(A)) = 1$.
Ainsi $\exists b \in \mathbb{R}$ t.q. $S_{A,pb}(b)$ n'est pas un singleton.

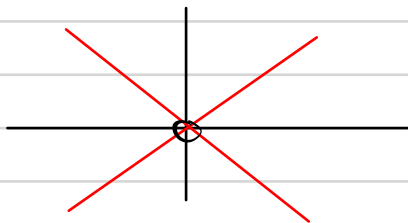
* Si $A \in \{ \pm 1 \}^{n \times p}$ avec $p > n$ alors chaque ligne de A est un sommet de $[-1, 1]^p$. La dimension d'un sommet étant strictement inférieure à $\dim(\text{Ker}(A))$ $\exists b \in \mathbb{R}$ t.q. $S_{A,pb}(b)$ pas un singleton.

* Le jeu de données "gisette" fournit $A \in \mathbb{R}^{5000 \times 6000}$ et $b \in \mathbb{R}^{5000}$ pour lesquels $S_{A,pb}(b)$ pas singleton

Proposition: (unicité géométrique)

L'ensemble $\{A \in \mathbb{R}^{n \times p} : \exists b \in \mathbb{R}^n \text{ avec } |S_{A, pb}(b)| > 1\}$
est négligeable pour la mesure de Lebesgue sur $\mathbb{R}^{n \times p}$

Exemples: $\{A \in \mathbb{R}^{1 \times 2} : \exists b \in \mathbb{R}, |S_{A, pb}(b)| > 1\}$
 $= \{A = (a_{11}, a_{12}) : |a_{11}| = |a_{12}| \neq 0\}$



Exercice: $A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 1 \end{pmatrix}$

• Montrer que $\forall \xi_1, \xi_2, \xi_3 \in \{-1, 1\}$

on a,
$$\begin{vmatrix} 2 & 2 & \xi_1 \\ 1 & 0 & \xi_2 \\ 0 & 1 & \xi_3 \end{vmatrix} \neq 0$$

$$= -2\xi_2 - 2\xi_3 + \xi_1$$

$$= -2(\xi_2 + \xi_3)$$

$$\begin{cases} -2 & \text{si } \xi_2 = \xi_3 = -1 \\ 0 & \text{si } \xi_2 = -\xi_3 \\ 2 & \text{si } \xi_2 = \xi_3 = 1 \end{cases}$$

Donc on a,

$$\begin{vmatrix} 2 & 2 & \xi_1 \\ 1 & 0 & \xi_2 \\ 0 & 1 & \xi_3 \end{vmatrix} = \begin{cases} -4 + \xi_1 \\ \xi_1 \\ 4 - \xi_1 \end{cases} \neq 0 \quad \forall \xi_1 \in \{-1, 1\}$$

- On peut en déduire que comme $\text{Im}({}^t A)$ ne coupe pas un sommet ${}^t(\xi_1, \xi_2, \xi_3)$ du cube $[-1; 1]^3$. Donc, $\text{Im}({}^t A)$ ne coupe une face de $[-1, 1]^3$ dont la dim est strictement inférieure à $\dim(\text{Ker}(A)) = 1$.

Ainsi $\forall b \in \mathbb{R}$, $S_{A, pb}(b)$ est un singleton.

IV - Conditions garantissant qu'une solution est la plus parcimonieuse

Définition: (Germe d'une matrice)

non-réduit à

$\{0\}$



Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$ telle que $\{0\} \not\subset \text{Ker}(A)$.
 La germe de A est,

nb minimal de composantes non-nulles

$$\text{germe}(A) = \min \{ \|h\|_0, h \in \text{Ker}(A) \setminus \{0\} \}$$

Remarques:

* Par construction $\text{germe}(A) \geq 1$, de plus $\text{germe}(A) \leq n+1$

* $\text{germe}(A) = 1$ si et seulement si A possède une colonne nulle

$$Ah = 0 \Leftrightarrow A_1 h_1 = 0$$

$$h = {}^t(1 \ 0 \ \dots \ 0) \Rightarrow A_1 = {}^t(0 \ \dots \ 0)$$

* $\text{germe}(A) = 2$ ssi A possède 2 colonnes (non-nulles) colinéaires.

$$\begin{cases} Ah = h \\ \alpha A_1 - A_2 = 0 \\ \Leftrightarrow \alpha A_1 = A_2 \end{cases} \quad h = \begin{pmatrix} \alpha \\ -1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

Proposition: (Condition sur le germe)

Soit $A \in \mathbb{R}^{n \times p}$, $b \in \text{Im} A$ et x^* solution de $Ax = b$:

i) $\|x^*\|_0 \leq \frac{\text{germe}(A)}{2}$ alors $x^* \in S_{A, \text{parc}}(b)$

ii) $\|x^*\|_0 < \frac{\text{germe}(A)}{2}$ alors $S_{A, \text{parc}}(b) = \{x^*\}$.

↳ preuve:

i) Si $x^* \notin S_{A, \text{parc}}(b)$ alors il existe \tilde{x} tq $\|\tilde{x}\|_0 < \|x^*\|_0$. On pose $h = x^* - \tilde{x}$, $h \in \text{Ker}(A) \setminus \{0\}$ et $\text{supp}(h) \subset \text{supp}(x^*) \cup \text{supp}(\tilde{x})$

Ainsi, $\|h\|_0 = |\text{supp}(h)| \leq |\text{supp}(x^*)| + |\text{supp}(\tilde{x})|$
 $\|h\|_0 < \|x^*\|_0 + \|\tilde{x}\|_0$
donc $\|h\|_0 < 2\|x^*\|_0 < \text{germe}(A)$

Ce qui contredit la définition de germe(A)
(cela signifierait qu'on a trouvé un plus petit h que celui de germe(A) alors que germe(A) est le plus petit).

Exercice: Soit $n \in \mathbb{N}$ avec $n \geq 2$ et $A \in \mathbb{R}^{n \times (n+1)}$
On définit,

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 1 \\ 0 & 1 & & & \\ \vdots & & \ddots & & \\ 0 & \dots & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}_{n \times (n+1)}, \quad b = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_k \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}_n, \quad k < \frac{n+1}{2}$$

Déterminons $S_{A, \text{parc}}(b)$.

On a $\text{ker}(A) = \text{vect} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ \vdots \\ 1 \\ -1 \end{pmatrix} \right\}$
donc $\text{germe}(A) = n+1$

$$x_i + x_{n+1} = \begin{cases} b_i & i \leq k \\ 0 & i > k \end{cases}$$

↳ $x^* = b$ est une solution de $Ax = b$.
 et $\|x^*\|_0 = k < \frac{n+1}{2} = \frac{\text{germe}(A)}{2}$

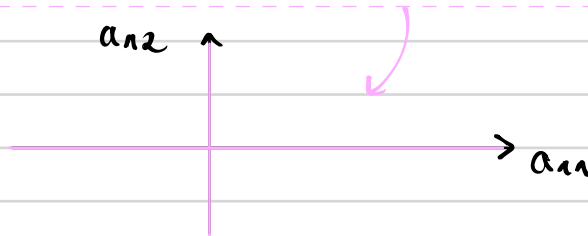
Ainsi x^* est la solution la plus parcimonieuse et
 $S_{A, \text{parc}} = \{x^*\} = \{b\}$.

Proposition:

L'ensemble $\{A \in \mathbb{R}^{n \times p} : \exists h \in \text{Ker}(A) \setminus \{0\}, \|h\|_0 \leq \min\{n, p\}\}$
 est négligeable pour la mesure de Lebesgue sur $\mathbb{R}^{n \times p}$.

Exemple: Si $n=1$ et $p=2$, alors

$$\begin{aligned} & \{A \in \mathbb{R}^{1 \times 2} : \exists h \in \text{Ker}(A) \setminus \{0\}, \|h\|_0 \leq 1\} \\ & = \{A = (a_{11} \ a_{12}) : a_{11} = 0 \text{ ou } a_{12} = 0\} \end{aligned}$$



V - Condition garantissant qu'une solution est simultanément la plus parcimonieuse et la solution PB

Définition: (Cohérence mutuelle)

Soit $A = (A_1 \ | \dots \ | \ A_p)_{n \times p}$. La cohérence mutuelle $\mu(A)$ est,

$$\mu(A) = \max \{ |1^t A_i A_j| : i \neq j \}$$

max scalaire entre 2 colonnes.

Proposition: (condition de cohérence mutuelle)

Soit $A = (A_1 | \dots | A_p)_{n \times p}$ une matrice telle que $\|A_1\|_2 = \dots = \|A_p\|_2 = 1$, $b \in \text{Im}(A)$ et x^* une solution de $Ax = b$.

$$\text{i) Si } \|x^*\|_0 \leq \frac{(1 + \frac{1}{\mu(A)})}{2} \text{ alors } \begin{cases} x^* \in S_{A, \text{parc}}(b) \\ x^* \in S_{A, \text{pb}}(b) \end{cases}$$

$$\text{ii) Si } \|x^*\|_0 < \frac{(1 + \frac{1}{\mu(A)})}{2} \text{ alors } \begin{cases} S_{A, \text{parc}}(b) = \{x^*\} \\ S_{A, \text{pb}}(b) = \{x^*\} \end{cases}$$

↳ Preuve:

ii) Montrons que pour tout $h \in \text{Ker}(A) \setminus \{0\}$ on a,

$$\sum_{i \in \text{supp}(x^*)} |h_i| \leq \frac{1}{2} \|h\|_1.$$

Cette inégalité implique, d'après la propriété du noyau, que $S_{A, \text{pb}}(b) = \{x^*\}$.

Rappel: $\sum_{i \in \text{supp}(x^*)} |h_i| < \sum_{i \notin \text{supp}(x^*)} |h_i|$ (prop du noyau)

$$\Leftrightarrow 2 \sum_{i \in \text{supp}(x^*)} |h_i| < \sum_{i \notin \text{supp}(x^*)} |h_i| + \sum_{i \in \text{supp}(x^*)} |h_i| = \|h\|_1$$

$$\Leftrightarrow \sum_{i \in \text{supp}(x^*)} |h_i| < \frac{1}{2} \|h\|_1.$$

Soit $h \in \text{Ker}(A) \setminus \{0\}$ alors $\sum_{i=1}^p h_i A_i = 0$ ainsi,
 $\forall k \in \{1, \dots, p\} \quad h_k A_k = - \sum_{\substack{i=1 \\ i \neq k}}^p h_i A_i$

D'où, $x^t A_k$

$$1 \leq k \leq p, \quad |h_k^t A_k A_k| = \left| - \sum_{\substack{1 \leq i \leq p, \\ i \neq k}} h_i^t A_k A_i \right|$$

$$\left(|h_k^t A_k A_k| = 1 \right)$$

$$\mu(A) = \min_{i \neq k} (h_i^t A_k A_i)$$

$$1 \leq k \leq p, \quad |h_k| \leq \mu(A) \sum_{\substack{1 \leq i \leq p, \\ i \neq k}} |h_i|$$

$$|h_k| + \mu(A) |h_k| \leq \mu(A) \left(\sum_{i \neq k} |h_i| + |h_k| \right)$$

$$1 \leq k \leq p, \quad (1 + \mu(A)) |h_k| \leq \mu(A) \|h\|_1.$$

$$\sum_{\substack{i \neq k \\ i \in \text{supp}(x^*)}} |h_i| + |h_k| \leq \sum_{\substack{i \neq k \\ i \in \text{supp}(x^*)}} |h_i| \frac{\mu(A)}{1 + \mu(A)} \|h\|_1.$$

$$\text{d'insi, } \sum_{i \in \text{supp}(x^*)} |h_i| \leq \|x^*\|_0 \times \frac{\mu(A)}{1 + \mu(A)} \|h\|_1$$

$$< \frac{1}{2} \|h\|_1$$

$$\frac{\mu(A)}{1 + \mu(A)} < \frac{1}{2} \quad \text{car } \mu(A) > 1.$$

Donc, $S_{A, pb}(b) = \{x^*\}$.

(solution plus parcimonieuse que x^* .)

Supposons qu'il existe \tilde{x} solution de $Ax = b$ telle que $\|\tilde{x}\|_0 < \|x^*\|_0$ alors la première partie de la preuve montre que $S_{A, pb}(b) = \{\tilde{x}\}$, donc $\tilde{x} = x^*$ et $S_{A, pb}(b) = S_{A, parc}(b) = \{x^*\}$. \square