# Solution de la Série N°1 : Analyse numérique matricielle

# Exercice 1

- 1. Soit A une matrice carrée hermitienne. Montrer que  $\mathrm{Sp}(A) \subset \mathbb{R}$ .
- 2. Soit A une matrice carrée. Montrer que  $Sp(A^*A) \subset [0, +\infty[$ .
- 3. Soit  $A = (a_{ij})_{1 \le i,j \le n}$  une matrice carrée.

(a) Montrer que 
$$\operatorname{Sp}(A) \subset \bigcup_{i=1}^{n} D_i$$
 où  $D_i = \{z / | z - a_{ii} | \leq \sum_{j \neq i} |a_{ij}| \}$ 

- (b) En déduire que si pour tout  $i:|a_{ii}|>\sum_{j\neq i}|a_{ij}|$ , alors A est inversible.
- 4. Soit A une matrice diagonalisable, dont les valeurs propres sont  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ . Montrer que :

$$\lim_{n \to +\infty} A^p = 0 \quad \Leftrightarrow \quad |\lambda_i| < 1, \ \forall 1 \le i \le n.$$

### Solution 1

1. Soit A une matrice carrée hermitienne. Montrons que  $\operatorname{Sp}(A) \subset \mathbb{R}$ : soit  $\lambda \in \operatorname{Sp}(A)$ , alors il existe  $v \neq 0$  un vecteur non nul tel que  $Av = \lambda v$ , donc

$$(Av, v) = (\lambda v, v) \quad \Leftrightarrow \quad (v, A^*v) = \lambda(v, v)$$

or  $A^*v = \overline{\lambda}v$  où  $\overline{\lambda}$  est le conjugué de  $\lambda$ , alors

$$(v, \overline{\lambda}v) = \lambda(v, v) \quad \Leftrightarrow \quad \overline{\lambda} ||v||^2 = \lambda ||v||^2$$

comme v est non nul,  $||v||^2 \neq 0$ , donc  $\lambda = \overline{\lambda}$ ; ce qui montre que  $\lambda$  est un réel; soit  $\mathrm{Sp}(A) \subset \mathbb{R}$ .

2. Soit A une matrice carrée. Montrons que  $\operatorname{Sp}(A^*A) \subset [0, +\infty[$  : soit  $\lambda \in \operatorname{Sp}(A^*A)$ , alors il existe  $v \neq 0$  un vecteur non nul tel que  $A^*Av = \lambda v$ , donc

$$(A^*Av, v) = (\lambda v, v) \quad \Leftrightarrow \quad (Av, Av) = ||Av||^2 = \lambda(v, v) = \lambda ||v||^2$$

comme v est non nul,  $||v||^2 > 0$  et  $||Av||^2 \ge 0$ , donc  $\lambda$  et  $||v||^2$  ont le même signe ; ce qui montre que  $\lambda$  est un réel positif ; soit  $\operatorname{Sp}(A) \subset [0, +\infty[$ .

- 3. Soit  $A = (a_{ij})_{1 \leq i,j \leq n}$  une matrice carrée.
  - (a) Montrons que  $\operatorname{Sp}(A) \subset \bigcup_{i=1}^n D_i$  où  $D_i = \{z / |z a_{ii}| \leq \sum_{j \neq i} |a_{ij}|\}$ : soit  $\lambda \in \operatorname{Sp}(A)$ , alors il existe  $v \neq 0$  un vecteur non nul tel que  $Av = \lambda v$ ; donc

$$\sum_{j=1}^{n} a_{ij}v_j = \lambda v_i \quad \Leftrightarrow \quad \sum_{j=1}^{n} a_{ij}v_j - a_{ii}v_i = \lambda v_i - a_{ii}v_i = (\lambda - a_{ii})v_i$$

donc

$$\sum_{j \neq i} a_{ij} v_j = (\lambda - a_{ii}) v_i$$

soit  $i_o$  tel que  $|v_{i_o}| = \max_{1 \le j \le n} |v_j|$ , on a bien  $|v_{i_o}| \ne 0$ ; alors  $\sum_{j \ne i_o} a_{i_o j} v_j = (\lambda - 1)^{-1}$ 

 $a_{i_o i_o}$ ) $v_{i_o}$ ; donc

 $0 \in D_{i_o}$ ; d'où

$$\sum_{j \neq i_o} |a_{i_o j}| |v_j| \ge |\lambda - a_{i_o i_o}| |v_{i_o}|$$

d'où

$$|\lambda - a_{i_o i_o}| \le \sum_{j \ne i_o} |a_{i_o j}| \frac{|v_j|}{|v_{i_o}|} \le \sum_{j \ne i_o} |a_{i_o j}| \quad \text{car} \quad \frac{|v_j|}{|v_{i_o}|} \le 1$$

finalement il existe  $i_o$  tel que  $\lambda \in D_{i_o} \subset \bigcup_{i=1}^n D_i$ ; d'où  $\operatorname{Sp}(A) \subset \bigcup_{i=1}^n D_i$ .

(b) supposons que pour tout i on a  $|a_{ii}| > \sum_{j \neq i} |a_{ij}|$ : si A n'est pas inversible alors 0 est une valeur propre de A; donc  $0 \in \bigcup_{i=1}^{n} D_i$ ; ce qui montre qu'il existe  $i_o$  tel que

$$|a_{i_o i_o}| \le \sum_{j \ne i_o} |a_{i_o j}|$$

ce qui est en contradiction avec l'hypothèse; finalement A est inversible.

4. Soit A une matrice diagonalisable, dont les valeurs propres sont  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ . Montrons que :

$$\lim_{n \to +\infty} A^p = 0 \quad \Leftrightarrow \quad |\lambda_i| < 1, \ \forall 1 \le i \le n$$

A est diagonalisable, alors il existe une matrice P inversible telle que

$$P^{-1}AP = D = \operatorname{diag}(\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n)$$

donc

$$(P^{-1}AP)^p = P^{-1}A^pP = D^p = \operatorname{diag}(\lambda_1^p, \lambda_2^p, \dots, \lambda_n^p)$$

or

$$\lim_{p\to +\infty} P^{-1}A^pP = P^{-1}(\lim_{p\to +\infty} A^p)P = P^{-1}(O)P = (O) \quad \Leftrightarrow \quad \lim_{p\to +\infty} \lambda_i^p = 0, \quad \forall 1\leq i \leq n$$

alors

$$\lim_{p \to +\infty} A^p = (O) \quad \Leftrightarrow \quad \lim_{p \to +\infty} \lambda_i^p = 0, \quad \forall 1 \le i \le n \quad \Leftrightarrow \quad |\lambda_i| < 1, \quad \forall 1 \le i \le n.$$

5. Soit A et B deux matrices carrées de même ordre. Montrons que AB et BA ont les mêmes valeurs propres : en effet, soit A une matrice inversible et B une matrice de même ordre que A, alors on a

$$\det(A)\det(BA - \lambda I) = \det(A(BA - \lambda I)) = \det(ABA - \lambda A) = \det((AB - \lambda I)A)$$
$$= \det(AB - \lambda I)\det(A)$$

comme  $\det(A) \neq 0$ , alors  $\det(BA - \lambda I) = \det(AB - \lambda I)$ ; d'où  $P_{BA}(\lambda) = P_{AB}(\lambda)$  où  $P_{BA}$  est le polynôme caractéristique de BA et  $P_{AB}$  est le polynôme caractéristique de AB. Finalement, les matrices AB et BA ont les mêmes valeurs propres avec le même ordre de multiplicité.

#### Exercice 2

Soit  $\|\cdot\|$  une norme matricielle et B une matrice telle que  $\|B\| < 1$ .

1. Montrer que (I - B) et (I + B) sont inversibles, et que

$$\frac{1}{1+\|B\|} \le \|(I+B)^{-1}\| \le \frac{1}{1-\|B\|}.$$

2. Montrer que la série de terme général  $(I + B + ... + B^n)$  converge vers  $(I - B)^{-1}$ .

### Solution 2

Soit  $\|\cdot\|$  une norme matricielle et B une matrice telle que  $\|B\| < 1$ .

1. – Montrons que (I - B) et (I + B) sont inversibles : en effet, soit u un vecteur quelconque tel que  $(I \pm B)u = 0$ , alors montrons que u = 0 et  $I \pm B \neq 0$ ? si  $u \neq 0$ , alors on a  $u \pm Bu = 0$ ; donc  $Bu = \mp u$ ; d'où en passant à la norme il vient

$$||u|| = ||Bu|| < ||B|| \, ||u||$$

or  $u\neq 0,$  alors  $\|u\|\neq 0\,;$  d'où  $1\leq \|B\|\,;$  ce qui est absurde ;

finalement u=0 et  $I\pm B\neq 0$ ; ce qui prouve que  $I\pm B$  est inversible

– Montrons que  $\frac{1}{1+\|B\|} \le \|(I+B)^{-1}\| \le \frac{1}{1-\|B\|}$ : la matrice I+B est inversible, alors

$$(I+B)^{-1} = I - B(I+B)^{-1}$$

En passant à la norme, il vient

$$||(I+B)^{-1}|| \le ||I|| + ||B|| \, ||(I+B)^{-1}|| \Rightarrow ||(I+B)^{-1}||(1-||B||) \le ||I||$$

on prend la norme matricielle induite, alors  $\|I\|=1$  ; d'où  $\|(I+B)^{-1}\|(1-\|B\|)\leq 1$  ; ce qui prouve

$$||(I+B)^{-1}|| \le \frac{1}{1-||B||}$$
 (4)

ceci d'une part et d'autre part, on a  $(I+B)^{-1} = I - B(I+B)^{-1}$ ; alors

$$||I|| - ||B|| ||(I+B)^{-1}|| \le ||(I+B)^{-1}|| \implies ||I|| \le ||B|| ||(I+B)^{-1}|| + ||(I+B)^{-1}||$$

donc

$$\frac{1}{1 + \|B\|} \le \|(I + B)^{-1}\| \quad (\spadesuit)$$

d'après (♣) et (♠), il vient

$$\frac{1}{1+\|B\|} \le \|(I+B)^{-1}\| \le \frac{1}{1-\|B\|}.$$

- 2. Montrons que pour tout  $n \in \mathbb{N}$  on a  $(1-x)\sum_{k=0}^{n} x^k = (1-x^{n+1})$ , pour tout  $x \in \mathbb{R}$ : par récurrence sur n, on a
  - pour n = 1, on a  $\sum_{k=0}^{1} x^k = 1 + x$ , alors  $(1 x)(1 + x) = 1 x^2$ ; donc la propriété est vraie pour n = 1.
  - On suppose que la propriété est juste pour l'ordre (n-1), soit  $(1-x)\sum_{k=0}^{n-1}x^k=1-x^n$ , alors montrons que la propriété est encore juste pour l'ordre n. On a

$$(1-x)\sum_{k=0}^{n} x^{k} = (1-x)\sum_{k=0}^{n-1} x^{k} + (1-x)x^{n} = (1-x^{n}) + (1-x)x^{n} = 1-x^{n+1}$$

- D'après la propriété de récurrence, pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , pour tout  $x \in \mathbb{R}$  on a

$$(1-x)\sum_{k=0}^{n} x^k = 1 - x^{n+1}.$$

3. Montrons que la série de terme général  $(I+B+\ldots+B^n)$  converge vers  $(I-B)^{-1}$ : en effet, on pose  $S_n=I+B+\ldots+B^n$ , alors on a

$$||S_n|| \le ||I|| + ||B|| + \dots + ||B||^n = \sum_{k=0}^n ||B||^k = \frac{1 - ||B||^{n+1}}{1 - ||B||}$$

par passage à la limite, il vient

$$\lim_{n \to +\infty} \sum_{k=0}^{n} \|B\|^{k} = \lim_{n \to +\infty} \frac{1 - \|B\|^{n+1}}{1 - \|B\|} = \frac{1}{1 - \|B\|}$$

ceci car  $\lim_{n\to +\infty}\|B\|^{n+1}=0$  puisque  $\|B\|<1\,;$  d'où la série  $\sum_{n\geq 0}B^n$  converge normale-

ment ; finalement la série  $\sum_{n\geq 0} B^n$  converge. Montrons que  $(I-B)\sum_{n\geq 0} B^n = I$ ?

on a  $(I-B)\sum_{k=0}^{n}B^{k}=I-B^{n+1}$ ; alors par passage à la limite il vient

$$(I - B) \sum_{n \ge 0} B^n = I$$

d'où le résultat  $(I - B)^{-1} = \sum_{n \ge 0} B^n$  car I - B est inversible.

### Exercice 3

Existe t-il des valeurs du nombre  $\alpha$  pour lesquelles l'application

$$\phi: \mathbb{R}^{(n \times n)} \to [0, +\infty[, A = (a_{ij})_{1 \le i, j \le n} \longmapsto \phi(A) = \alpha \max_{1 \le i, j \le n} |a_{ij}|$$

est une norme matricielle?

# Solution 3

Soit l'application  $\phi: \mathbb{R}^{(n\times n)} \to [0, +\infty[, A = (a_{ij})_{1\leq i,j\leq n} \longmapsto \phi(A) = \alpha \max_{1\leq i,j\leq n} |a_{ij}|;$  déterminons  $\alpha$  pour lesquels  $\phi$  soit une norme matricielle sosu-multiplicative : en effet, vérifions les conditions de la norme matricielle.

- si  $\phi(A) = 0$ , alors  $\alpha \max_{1 \le i,j \le n} |a_{ij}| = 0$  pour tout  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ; donc  $\max_{1 \le i,j \le n} (\alpha |a_{ij}|) = 0$  pour tout  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ; d'où  $\alpha |a_{ij}| = 0$  pour tout  $1 \le i,j \le n$ ; ce qui montre que  $|a_{ij} = 0$  pour tout  $1 \le i,j \le n$  dès que  $\alpha \ne 0$ , et comme  $\phi(A) \ge 0$  pour tout  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , alors la première condition est  $\alpha > 0$ .
- Soit  $\lambda \in \mathbb{R}$ , alors

$$\phi(\lambda A) = \alpha \max_{1 \le i,j \le n} |\lambda a_{ij}| = \alpha \max_{1 \le i,j \le n} (|\lambda| |a_{ij}|) = |\lambda| \left(\alpha \max_{1 \le i,j \le n} |a_{ij}|\right) = |\lambda| \phi(A)$$

d'où  $\phi$  satisfait la condition d'homogénièté.

- Soient  $A = (a_{ij})_{1 \le i,j \le n}$  et  $B = (b_{ij})_{1 \le i,j \le n}$  deux éléments dans  $\mathbb{R}^{n \times n}$ , alors

$$|a_{ij} + b_{ij}| \le |a_{ij}| + |b_{ij}|, \quad \forall 1 \le i, j \le n$$

or 
$$|a_{ij}| \le \max_{1 \le i,j \le n} |a_{ij}|$$
 et  $|b_{ij}| \le \max_{1 \le i,j \le n} |b_{ij}|$ , alors

$$|a_{ij} + b_{ij}| \le |a_{ij}| + |b_{ij}| \le \max_{1 \le i, j \le n} |a_{ij}| + \max_{1 \le i, j \le n} |b_{ij}| = M, \quad \forall 1 \le i, j \le n$$

où M est une constante ne dépendant pas de i et j. D'où

$$\alpha \max_{1 \le i,j \le n} (|a_{ij} + b_{ij}|) \le \alpha M = \alpha \max_{1 \le i,j \le n} |a_{ij}| + \alpha \max_{1 \le i,j \le n} |b_{ij}|$$

finalement, on obtient

$$\phi(A+b) \le \phi(A) + \phi(B), \quad \forall A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}.$$

D'où l'application  $\phi$  est une norme sur  $\mathbb{R}^{n \times n}$ .

– Pour que cette norme soit sous-multiplicative, il suffit que  $||A B|| \le ||A|| \, ||B||$  pour tout  $A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}$ .

Soit  $A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , alors on a  $AB = (c_{ij})_{1 \leq i,j \leq n}$  avec

$$c_{ij} = \sum_{k=1}^{n} a_{ik} b_{kj}, \quad \forall 1 \le i, j \le n$$

donc

$$\phi(AB) = \alpha \max_{1 \le i, j \le n} |c_{ij}| = \alpha \max_{1 \le i, j \le n} \left| \sum_{k=1}^{n} a_{ik} b_{kj} \right| \le \alpha \max_{1 \le i, j \le n} \left( \sum_{k=1}^{n} |a_{ik}| |b_{kj}| \right)$$

or  $|a_{ik}| \leq \frac{\phi(A)}{\alpha}$  et  $|b_{kj}| \leq \frac{\phi(B)}{\alpha}$ , alors  $\phi(AB) \leq \frac{n}{\alpha} \phi(A)\phi(B)$ ; donc pour que  $||AB|| \leq ||A|| \, ||B||$  pour tout  $A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , il suffit que  $\frac{n}{\alpha} \phi(A)\phi(B) \leq \phi(A)\phi(B)$ ; soit  $\frac{n}{\alpha} \leq 1$ . Finalement, pour que  $\phi$  soit une norme matricielle sous-multiplicative, il suffit que  $\alpha > 0$  et  $\frac{n}{\alpha} \leq 1$ ; d'où  $\alpha \geq n > 0$ .

### Exercice 4

Soient

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1.0001 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad \triangle b = \begin{pmatrix} 0 \\ 0.0001 \end{pmatrix}.$$

- 1. Calculer  $\kappa_{\infty}(A) = ||A||_{\infty} ||A^{-1}||_{\infty}$ .
- 2. Résoudre les systèmes : Ax = b et  $A(x + \triangle x) = b + \triangle b$ .
- 3. Comparer les erreurs relatives  $\frac{\|\triangle x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}}$  et  $\frac{\|\triangle b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}}$

## Solution 4

Considérons 
$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1.0001 \end{pmatrix}$$
,  $b = \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix}$  et  $\triangle b = \begin{pmatrix} 0 \\ 0.0001 \end{pmatrix}$ .

1. Calculons le conditionnement  $\kappa_{\infty}(A) = ||A||_{\infty} ||A^{-1}||_{\infty}$ : en effet, la matrice A est inversible car  $\det(A) = 10^{-4} \neq 0$  et

$$A^{-1} = 10^4 \left( \begin{array}{cc} 1.0001 & -1 \\ -1 & 1 \end{array} \right)$$

or la norme matricielle  $||A||_{\infty} = \max_{1 \le i \le n} \left( \sum_{j=1}^{n} |a_{ij}| \right)$ , alors pour n=2 et la matrice A on obtient

$$||A||_{\infty} = 2.0001$$
 et  $||A^{-1}||_{\infty} = 2.0001 \, 10^4$ 

donc  $\kappa_{\infty}(A) = ||A||_{\infty} ||A^{-1}||_{\infty} = (2.0001)^2 \, 10^4$  qui est très grand par rapport à 1; d'où on conclut que la matrice A est mal-conditionnée. Finalement, lors des calculs numériques, on peut avoir des résultats bien déterminés où bien de mauvais résultats.

2. Résolvons les systèmes : Ax = b et  $A(x + \triangle x) = b + \triangle b$  : en effet,

$$Ax = b \Leftrightarrow x = A^{-1}b$$

donc

$$x = 10^4 \left( \begin{array}{cc} 1.0001 & -1 \\ -1 & 1 \end{array} \right) \left( \begin{array}{c} 2 \\ 2 \end{array} \right) = \left( \begin{array}{c} 2 \\ 0 \end{array} \right)$$

de même, on a  $A(x+\triangle x)=b+\triangle b \quad \Leftrightarrow \quad x+\triangle x=A^{-1}(b+\triangle b)\,;$  donc

$$x + \triangle x = 10^4 \begin{pmatrix} 1.0001 & -1 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ 2.0001 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

3. La comparaison des erreurs relatives  $\frac{\|\triangle x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}}$  et  $\frac{\|\triangle b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}}$ : on a  $x+\triangle x=\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix}$  et  $x=\begin{pmatrix}2\\0\end{pmatrix}$ ; donc  $\triangle x=\begin{pmatrix}-1\\1\end{pmatrix}$ ,  $\|\triangle x\|_{\infty}=\|x-x^*\|_{\infty}=1$  et  $\|x\|_{\infty}=2$ ; d'où  $\frac{\|\triangle x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}}=1$ 

$$\frac{1}{2} = 0.5.$$

De même, on a  $\|\triangle b\|_{\infty} = 10^{-4}$  et  $\|b\|_{\infty} = 2$ ; donc  $\frac{\|\triangle b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} = 5 \cdot 10^{-5}$ ; d'où

$$\frac{\|\triangle b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} = 5 \, 10^{-5} \ll 0.5 = \frac{\|\triangle x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} = 5 \, 10^{-5}$$

par contre  $\kappa_{\infty}(A) \frac{\|\triangle b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} = (2.0001)^2 \times 0.5 = 2.0002$  qui reste suffisament grand par rapport à  $\frac{\|\triangle x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} = 0.5$ .

## Exercice 5

Soient

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 10^{-6} \end{pmatrix}, \quad \triangle A = \begin{pmatrix} -10^{-8} & 0 \\ 0 & -10^{-14} \end{pmatrix}.$$

- 1. Calculer  $\kappa_2(A) = ||A||_2 ||A^{-1}||_2$  et  $\frac{||\triangle A||_2}{||A||_2}$ .
- 2. Résoudre les systèmes :  $Ax = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$  et  $(A + \triangle A)(x + \triangle x) = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ .
- 3. Calculer  $\frac{\|\triangle x\|_2}{\|x+\triangle x\|_2}$  et comparer le à  $\kappa_2(A)\frac{\|\triangle A\|_2}{\|A\|_2}$ . Conclure

# Solution 5

Considérons 
$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 10^{-6} \end{pmatrix}, \quad \triangle A = \begin{pmatrix} -10^{-8} & 0 \\ 0 & -10^{-14} \end{pmatrix}.$$

1. Calculons  $\kappa_2(A) = ||A||_2 ||A^{-1}||_2$  et  $\frac{||\triangle A||_2}{||A||_2}$ : en effet, la matrice A est inversible car  $\det(A) = 10^{-6} \neq 0$  et

$$A^{-1} = \left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 10^6 \end{array}\right)$$

On a Sp(A) =  $\{10^{-6}; 1\}$  et Sp(A<sup>-1</sup>) =  $\{1; 10^{6}\}$ ; alors  $||A||_{2} = \sqrt{\rho(A^{T}A)} = \rho(A) = 1$  et  $||A^{-1}||_{2} = \sqrt{\rho(A^{-1}^{T}A^{-1})} = \rho(A^{-1}) = 10^{6}$ ; d'où  $\kappa_{2}(A) = ||A||_{2} ||A^{-1}||_{2} = 1 \times 10^{6} = 10^{6}$  qui est très grand.

L'erreur relative sur A est  $\frac{\|\triangle A\|_2}{\|A\|_2}$  : on a  $\|\triangle A\|_2 = 10^{-8}$  et  $\|A\|_2 = 1$ ; donc

$$\frac{\|\triangle A\|_2}{\|A\|_2} = 10^{-8} \ll 1.$$

2. Résolvons les systèmes :  $Ax=\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix}$  et  $(A+\triangle A)(x+\triangle x)=\begin{pmatrix}1\\1\end{pmatrix}$  : en effet, on a

$$Ax = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \Leftrightarrow x = A^{-1} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 10^6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 10^6 \end{pmatrix}.$$

De même, on a

$$(A + \triangle A)(x + \triangle x) = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \quad \Leftrightarrow \quad x + \triangle x = (A + \triangle A)^{-1} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

donc

$$x + \triangle x = \begin{pmatrix} \frac{10^8}{10^8 - 1} & 0\\ 0 & \frac{10^{14}}{10^8 - 1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1\\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{10^8}{10^8 - 1}\\ \frac{10^{14}}{10^8 - 1} \end{pmatrix} = \frac{10^8}{10^8 - 1} \begin{pmatrix} 1\\ 10^6 \end{pmatrix} = \frac{10^8}{10^8 - 1} x.$$

3. Calculons  $\frac{\|\triangle x\|_2}{\|x + \triangle x\|_2}$ : en effet, on a

$$\triangle x = \left[ \frac{10^8}{10^8 - 1} - 1 \right] x = \frac{1}{10^8 - 1} x$$

donc, il vient  $\|\Delta x\|_2 = \frac{1}{10^8 - 1} \|x\|_2$  et  $\|x + \Delta x\|_2 = \frac{10^8}{10^8 - 1} \|x\|_2$ ; ce qui prouve que

$$\frac{\|\triangle x\|_2}{\|x + \triangle x\|_2} = \frac{1}{10^8 - 1} \frac{10^8 - 1}{10^8} = 10^{-8} \ll 1.$$

Maintenant, calculons  $\kappa_2(A) \frac{\|\triangle A\|_2}{\|A\|_2}$ : en effet, on a  $\kappa_2(A) = 10^6$  et  $\frac{\|\triangle A\|_2}{\|A\|_2} = 10^{-8}$ , alors

$$\kappa_2(A) \frac{\|\triangle A\|_2}{\|A\|_2} = 10^{-2} \text{ donc } \frac{\|\triangle A\|_2}{\|A\|_2} = 10^{-8}$$

d'où

$$\frac{\|\triangle A\|_2}{\|A\|_2} = \frac{\|\triangle x\|_2}{\|x + \triangle x\|_2} = 10^{-8}$$

le résultat permet de dire que la matrice A est bien conditionnée malgrè que  $\kappa_2(A) = 10^6$  qui est très grand.

## Exercice 6

Soit  $m.b^p$  la représentation machine d'un réel en virgule flottante où m est la mantisse avec une précision t chiffres, b est la base et p est l'exposant avec  $L \le p \le U$ .

- 1. Déterminer le plus grand et le plus petit réel positif qu'on peut représenter sur cette machine.
- 2. Donner une interprétation aux résultats.

#### Solution 6

On a  $x \in \mathbb{R}$  avec  $x = m \times b^p$  est la représentation machine de x où m est la mantisse, b est la base et p est l'exposant vérifiant  $L \leq p \leq U$ . La mantisse m s'écrit sous la forme  $m = 0.d_1d_2\ldots d_t$  avec t est la précision machine,  $0 \leq d_i \leq b-1$  et  $d_1 \neq 0$ ; alors on a

$$m = \sum_{i=1}^{t} d_i b^{-i}$$

1. Le plus grand et le plus petit réel positif qu'on peut représenter sur cette machine : en effet,

$$x_{min} = 0.\underbrace{1000\dots00}_{t \text{ fois}} \times b^L = \frac{1}{b} \times b^L = b^{L-1}$$

est le plus petit nombre réel qu'on puisse représenter sous cette machine. De même, le plus grand réel est

$$x_{max} = 0.\underbrace{(b-1)(b-1)\dots(b-1)}_{t \text{ fois}} b^{U} = \left(\frac{b-1}{b} + \frac{b-1}{b^{2}} + \dots + \frac{b-1}{b^{t}}\right) b^{U}$$

$$= (b-1) \left[b^{t-1} + b^{t-2} + \dots + b + 1\right] b^{U-t}$$

$$= (b-1) \frac{b^{t} - 1}{b-1} b^{U-t}$$

d'où  $x_{max}=(b^t-1)b^{U-t}=b^U(1-b^{-t})$  est le plus grand nombre réel qu'on puisse représenter avec cette machine.

- 2. Interprétation des résultats : soit  $x \in \mathbb{R}^{+,*}$ , alors
  - si  $x < x_{min}$ , alors x est considéré comme 0 pour la machine; donc si on divise par x, alors la machine affiche une erreur (soit la division par 0).
  - si  $x > x_{max}$ , alors x est considéré comme l' $\infty$  pour la machine; donc si on divise par x, alors la machine affiche une erreur (soit la division par  $\infty$ ).

### Exercice 7

Soient  $A \in \mathcal{M}_m(\mathbb{C})$  et  $z \in \mathbb{C}$  où  $m \ge 1$ 

- 1. Montrer que la série  $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{A^{n-1}}{z^n}$  converge si et seulement si  $\rho(A) < |z|$ .
- 2. Monter que dans ce cas, on a  $(zI A)^{-1} = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{A^{n-1}}{z^n}$ .

### Solution 7

Considérons  $A \in \mathcal{M}_m(\mathbb{C})$  et  $z \in \mathbb{C}$  où  $m \geq 1$ 

1. Montrons que la série  $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{A^{n-1}}{z^n}$  converge si et seulement si  $\rho(A) < |z|$ : en effet, par changement d'indice pour p = n - 1, on a

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{A^{n-1}}{z^n} = \sum_{p=0}^{\infty} \frac{A^p}{z^{p+1}} = \frac{1}{z} \sum_{p=0}^{\infty} \frac{A^p}{z^p} = \frac{1}{z} \sum_{p=0}^{\infty} (z^{-1} A)^p$$

on pose  $B=z^{-1}A$ , alors d'après l'Exercice 2 on a la série  $\sum_{p=0}^{\infty}B^{p}$  converge si et seulement si  $\|B\|<1$ ; soit  $\rho(B)<1$ .

Comme  $\rho(z^{-1}A) = |z^{-1}|\rho(A)$ , alors la série  $\sum_{p=0}^{\infty} (z^{-1}A)^p$  converge si et seulement si  $\rho(z^{-1}A) = |z^{-1}|\rho(A) < 1$ ; d'où la série  $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{A^{n-1}}{z^n}$  converge si et seulement si  $\frac{1}{|z|}\rho(A) < 1$ ; c'est à dire  $\rho(A) < |z|$ .

2. Supposons que la série  $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{A^{n-1}}{z^n}$  converge, alors on a

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{A^{n-1}}{z^n} = \frac{1}{z} \sum_{p=0}^{\infty} (z^{-1} A)^p = \frac{1}{z} \left( I - z^{-1} A \right)^{-1} = \frac{1}{z} \left( I - \frac{1}{z} A \right)^{-1} = \frac{1}{z} \frac{1}{z^{-1}} (zI - A)^{-1}$$

finalement, on obtient 
$$(zI - A)^{-1} = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{A^{n-1}}{z^n}$$

### Exercice 8

I) On considère la matrice A et le vecteur B donnés par

$$A = \begin{pmatrix} a & a & a \\ a & a & a \\ a & a & a \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} b \\ b \\ b \end{pmatrix}$$

on veut résoudre le système AX = B.

- (a) Vérifier que A est une matrice singulière, calculer  $AA^T$ , puis trouver ses valeurs propres
- (b) Déterminer une matrice Q de vecteurs propres normés
- (c) Déterminer les valeurs singulières de A puis trouver l'inverse généralisé de A
- (d) Résoudre les système par l'inverse de Moore-Penrose.
- II) On considère maintenant le vecteur c donnés par

$$C = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}.$$

On veut résoudre le système  $A\omega = C$ . Trouver une condition nécessaire entre  $\alpha$ ,  $\beta$  et  $\gamma$  pour avoir une solution  $\omega$  selon la méthode de l'inverse généralisé.

### Solution 8

- I) Considérons la matrice A et le vecteur B donnés par  $A = \begin{pmatrix} a & a & a \\ a & a & a \\ a & a & a \end{pmatrix}$ ,  $B = \begin{pmatrix} b \\ b \\ b \end{pmatrix}$ ; on propose derésoudre le système AX = B.
  - (a) Vérifions que A est une matrice singulière : en effet, det(A) = 0, alors A n'est pas inversible ; donc A est singulière.
    - Calculons la matrice  $AA^T$  et ses valeurs propres : en effet,

$$AA^{T} = A^{2} = \begin{pmatrix} a & a & a \\ a & a & a \\ a & a & a \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a & a & a \\ a & a & a \\ a & a & a \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3a^{2} & 3a^{2} & 3a^{2} \\ 3a^{2} & 3a^{2} & 3a^{2} \\ 3a^{2} & 3a^{2} & 3a^{2} \end{pmatrix}$$

et le polynôme caracatéristique de  $A^TA$  est  $P(\lambda)=-\lambda^2(\lambda-9a^2)$ ; d'où les valeurs propres  $\lambda_1=9a^2$  et  $\lambda_2=0$ .

(b) La matrice Q de vecteurs propres normés de  $A^TA$  est  $Q = (V_1|V_2|V_3)$  où  $V_1$  est un vecteur propre normé de  $A^TA$  associé à la valeur propre  $\lambda_1 9a^2$  et  $V_2$  et  $V_3$  sont des vecteurs propres normés de  $A^TA$  associés à la valeur propre  $\lambda_2 = 0$ . Un calcul facile des vecteurs propres permet de trouver

$$V_1 = \begin{pmatrix} \frac{\sqrt{3}}{3} \\ \frac{\sqrt{3}}{3} \\ \frac{\sqrt{3}}{3} \end{pmatrix}, \quad V_2 = \begin{pmatrix} \frac{\sqrt{2}}{2} \\ -\frac{\sqrt{2}}{2} \\ 0 \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad V_3 = \begin{pmatrix} 0 \\ -\frac{\sqrt{2}}{2} \\ \frac{\sqrt{2}}{2} \end{pmatrix}$$

d'où la matrice

$$Q = \begin{pmatrix} \frac{\sqrt{3}}{3} & \frac{\sqrt{2}}{2} & 0\\ \frac{\sqrt{3}}{3} & -\frac{\sqrt{2}}{2} & -\frac{\sqrt{2}}{2}\\ \frac{\sqrt{3}}{3} & 0 & \frac{\sqrt{2}}{2} \end{pmatrix}$$

(c) Les valeurs singulières de A sont les racines carrées positives des valeurs propres de la matrice  $A^TA$ , soit  $\sigma_1=3a$  et  $\sigma_2=\sigma_3=0$ .

D'après le théorème de décomposition en valeurs singulières de A on a

$$Q^T A Q = \Sigma = \begin{pmatrix} 3a & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

donc l'inverse généralisé de A est  $A^{\dagger}$  donné par

$$A^{\dagger} = Q \Sigma^{\dagger} Q^T \quad \text{avec} \quad \Sigma^{\dagger} = \begin{pmatrix} \frac{1}{3a} & 0 & 0\\ 0 & 0 & 0\\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

puis le produit matriciel implique

$$A^{\dagger} = \begin{pmatrix} \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} \\ \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} \\ \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} \end{pmatrix}$$

(d) Les système Ax=B admet une infinité de solutions qui forment un sous-espace vectoriel d'équation caractéristique x+y+z=0; par contre, il admet une solution calculée par la méthode du pseudo-inverse ou l'inverse de Moore-Penrose. Cette solution est  $x^\dagger=A^\dagger B$ ; d'où

$$x^{\dagger} = \begin{pmatrix} \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} \\ \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} \\ \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b \\ b \\ b \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{b}{3a} \\ \frac{b}{3a} \\ \frac{b}{3a} \end{pmatrix}$$

II) Considère maintenant le vecteur C donné par  $C = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$ .

– Le système  $A\omega = C$  a pour solution  $\omega^{\dagger} = A^{\dagger}C$ ; donc

$$\omega^{\dagger} = \begin{pmatrix} \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} \\ \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} \\ \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} & \frac{1}{9a} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{\alpha + \beta + \gamma}{9a} \\ \frac{\alpha + \beta + \gamma}{9a} \\ \frac{\alpha + \beta + \gamma}{9a} \end{pmatrix}$$

est la solution du système  $A\omega = C$  au sens de la méthode du pseudo-inverse.

– La condition nécessaire entre  $\alpha$ ,  $\beta$  et  $\gamma$  pour avoir une solution  $\omega$  selon la méthode de l'inverse généralisé est que la solution  $\omega^{\dagger}$  doit satisfaire l'équation  $A\omega=C$ ; c'est-à-dire

$$A\omega^{\dagger} = \begin{pmatrix} a & a & a \\ a & a & a \\ a & a & a \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \frac{\alpha + \beta + \gamma}{9a} \\ \frac{\alpha + \beta + \gamma}{9a} \\ \frac{\alpha + \beta + \gamma}{9a} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = C$$

soit  $\alpha$ ,  $\beta$  et  $\gamma$  satisfont le système d'équations linéaires suivant :

$$\begin{cases} \frac{\alpha + \beta + \gamma}{3} = \alpha \\ \frac{\alpha + \beta + \gamma}{3} = \beta \\ \frac{\alpha + \beta + \gamma}{3} = \gamma \end{cases}$$

d'où  $\alpha = \beta = \gamma$ ; finalement, pour que  $\omega^{\dagger}$  soit solution du système  $A\omega = C$  il faut que  $\alpha = \beta = \gamma$ .

**Remarque**: Soit  $\Delta = \{u = (\alpha, \beta, \gamma)^T \in \mathbb{R}^3 \mid \alpha = \beta = \gamma\}$ ; alors  $\Delta$  est la droite vectorielle de vecteur directeur  $u = (1; 1; 1)^T$ ; donc le système  $A\omega = C$  admet une solution si  $C \in \Delta$ .

La solution du système  $A\omega = C$  n'est pas unique **mais** il y a toujours une solution satisfaisante; celle calculée par la méthode du pseudo-inverse de Moree-Pensrose.