

## TD 1 : méthodes numériques pour l'algèbre linéaire

### 1 Normes et conditionnement

**Exercice 1.** Soit  $A \in M_n(\mathbb{R})$  une matrice inversible.

1. Quel lien y a-t-il entre  $\text{cond}(A^2)$  et  $\text{cond}(A)^2$  pour un conditionnement lié à une norme quelconque ?
2. Supposons que  $A$  soit symétrique. Montrer qu'alors,  $\text{cond}(A^2) = \text{cond}(A)^2$ .

**Exercice 2.** On munit  $M_n(\mathbb{R})$  d'une norme matricielle subordonnée à une norme  $|\cdot|$  de  $\mathbb{R}^n$ . Soient  $A \in GL_n(\mathbb{R})$  et  $b \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$ . On pose aussi  $\Delta A \in M_n(\mathbb{R})$  et  $\delta b \in \mathbb{R}^n$ . Soient  $x$  et  $\delta x$  définis par :

$$Ax = b, \quad (A + \Delta A)(x + \delta x) = b + \delta b.$$

Montrer qu'alors

$$\frac{|\delta x|}{|x|} \leq \frac{\text{cond}(A)}{1 - \|A^{-1}\Delta A\|} \left( \frac{|\delta b|}{|b|} + \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|} \right).$$

**Exercice 3.** Soit  $A$  la matrice de la discrétisation du Laplacien de taille  $n$  :

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & \cdots & 0 \\ -1 & 2 & -1 & \ddots & 0 \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \cdots & \ddots & -1 & 2 & -1 \\ 0 & \cdots & 0 & -1 & 2 \end{pmatrix} \in M_n(\mathbb{R}) \tag{1}$$

Calculer ses valeurs propres et son conditionnement par rapport à la norme 2. *Indication* : on pourra chercher des solutions non nulles de  $y''_\lambda = \lambda y_\lambda$ ,  $y_\lambda(0) = y_\lambda(1) = 0$  et montrer que le vecteur  $Y = \left( y_\lambda \left( \frac{i}{n+1} \right) \right)_{1 \leq i \leq n}$  est bien vecteur propre

Que vaut ce conditionnement lorsque la taille de la matrice croît vers  $+\infty$  ?

### 2 Méthodes directes

**Exercice 4.** (Les codes des algorithmes proprement dits)

1. Écrire un programme qui résout le système  $Ax = b$  par la méthode de Gauss. Il faudra penser à mettre en place une exception pour quand la matrice n'est pas inversible. On pourra écrire une routine intermédiaire qui résout le système lorsque  $A$  est triangulaire supérieure (et qui vérifie évidemment qu'elle l'est !)
2. Écrire une routine qui prend une matrice  $A$  en entrée et renvoie sa décomposition  $LU$ . On pensera à mettre en place une exception pour le cas où les mineurs principaux ne sont pas tous inversibles. On pourra écrire une routine intermédiaire qui résout le système lorsque  $A$  est triangulaire inférieure (et qui vérifie évidemment qu'elle l'est !)
3. Écrire une routine qui prend une matrice  $A$  en entrée et renvoie sa décomposition de Cholesky ( $A = BB^T$  avec la diagonale de  $B$  strictement positive). On pensera à mettre en place une exception pour le cas où  $A$  n'est pas symétrique définie positive.

**Exercice 5.** (Les factorisations  $LU$  pour des matrices tridiagonales) Soit  $A$  une matrice tridiagonale, i.e. :

$$\begin{pmatrix} b_1 & c_1 & 0 & \cdots & 0 \\ a_2 & b_2 & c_2 & \ddots & 0 \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \cdots & \ddots & a_{n-1} & b_{n-1} & c_{n-1} \\ 0 & \cdots & 0 & a_n & b_n \end{pmatrix}$$

1. Exprimer la décomposition  $LU$  de  $A$  en fonction des mineurs principaux de  $A$  (on exhibera une relation de récurrence linéaire d'ordre 2 vérifiée par ces mineurs) et des  $a_i$  et des  $c_j$ .
2. En déduire la factorisation  $LU$  de la matrice du Laplacien définie en (1).

**Exercice 6.** (Factorisation  $QR$  et matrices de Householder) On définit pour  $v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$  la matrice de Householder associée :

$$H(v) = I_n - 2 \frac{vv^T}{\|v\|^2} \text{ (avec } H(0) = I_n \text{)}.$$

1. Montrer que pour tout  $v$ ,  $H(v)$  est symétrique et orthogonale. Diagonaliser  $H$ .
2. Soit  $a$  un vecteur de  $\mathbb{R}^n$  tel que  $\sum_{i=2}^n |a_i| > 0$ . Montrer alors que  $H(a \pm \|a\|_2 e_1)(a) = \pm \|a\|_2 e_1$ , le signe du résultat étant déterminé par le signe de  $a_1$ .  
 En déduire que pour tout  $a \in \mathbb{R}^n$  il existe une matrice de Householder  $H$  tel que  $Ha$  ait  
 — sa première composante positive  
 — toutes ses composantes de 2 à  $n$  nulles
3. Soit maintenant  $A \in M_n(\mathbb{R})$ . En déduire qu'il existe  $n - 1$  matrices de Householder  $H_1, \dots, H_{n-1}$  telles que  $H_{n-1}, \dots, H_1 A$  soit triangulaire supérieure ainsi qu'un algorithme pour trouver ces matrices.
4. En déduire qu'il existe une matrice orthogonale  $Q$  et une matrice triangulaire supérieure  $R$  telles que  $A = QR$ . Quel est l'intérêt de cette méthode par rapport à celle du pivot de Gauss ? Montrer qu'en plus on peut s'arranger pour que les termes diagonaux de  $R$  soient positifs.
5. Quel autre algorithme aurait-on pu utiliser ?

### 3 Méthodes itératives pour les systèmes linéaires

**Exercice 7.** (Implémentation des différentes méthodes)

1. **Routines intermédiaires :**  
 — Écrire une routine qui prend en entrée une matrice  $A$  diagonale et un vecteur  $b$  et renvoie le vecteur  $A^{-1}b$  (et qui renvoie un message d'erreur si les dimensions ne correspondent pas ou si  $A$  n'est pas diagonale).  
 — Écrire une routine qui prend en entrée une matrice  $A$  diagonale et renvoie un booléen suivant que  $A$  soit à diagonale strictement dominante ou non.
2. Implémenter la méthode de Jacobi : écrire une routine qui prend en entrée une matrice  $A$  à diagonale strictement dominante, un vecteur  $b$  ainsi qu'une tolérance  $tol$  et un nombre d'itération maximal  $itermax$  et renvoie le vecteur  $A^{-1}b$  par la méthode de Jacobi.  
 Attention ! On prendra garde à  
 — renvoyer un message d'erreur si les dimensions ne correspondent pas ou si  $A$  n'est pas à diagonale dominante.  
 — indiquer si le nombre maximal d'itérations a été atteint ou non et la valeur finale de  $\frac{\|Ax_k - b\|_\infty}{\|b\|_\infty}$ .
3. Implémenter la méthode de relaxation : écrire une routine qui prend en entrée une matrice  $A$  symétrique réelle définie positive, un vecteur  $b$  ainsi que  $\omega$ ,  $tol$  et  $itermax$  et renvoie le vecteur  $A^{-1}b$  par la méthode de relaxation.  
 On prendra garde à vérifier les points similaires à la question 2.

On rappelle que la routine `numpy.linalg.eig` de Python renvoie les éléments propres d'une matrice.

**Exercice 8.** (Une méthode de Jacobi relaxée) Soit  $A$  une matrice symétrique définie positive. On s'intéresse à la méthode de Jacobi relaxée, i.e.

$$D\tilde{x}_{k+1} = (E + F)x_k + b, \quad x_{k+1} = \omega\tilde{x}_k + (1 - \omega)x_k.$$

1. Écrire cet algorithme sous la forme

$$M_\omega x_{k+1} = N_\omega x_k + b,$$

et donner la matrice  $J_\omega = M_\omega^{-1}N_\omega$  associée.

2. Soit  $J = D^{-1}(E + F)$ . Montrer que  $J$  admet une base de vecteurs propres orthonormée (pour le produit scalaire associée à  $D$ ). On note les valeurs propres  $\mu_1 \leq \dots \leq \mu_n$ .
3. Montrer que  $\frac{2}{\omega}D - A$  est symétrique définie positive si et seulement si  $(1 - \mu_1)\omega < 2$ .
4. Exprimer les valeurs propres de  $J_\omega$  en fonction de celles de  $J$ . Montrer que le paramètre optimal minimisant le rayon spectral de  $J_\omega$  est donné par

$$\omega_{opt} = \frac{2}{2 - \mu_1 - \mu_n}.$$

## 4 Recherche de valeurs propres

**Exercice 9.** (Méthode de la puissance) Pour une matrice  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  symétrique, on note  $|\lambda_1| \geq |\lambda_2| \geq \dots \geq |\lambda_n|$  ses valeurs propres.

1. Implémenter la méthode de la puissance i.e. une routine qui prend en entrée une matrice  $A$ , ainsi que  $tol$  et  $itermax$  et qui renvoie la valeur propre  $\lambda_1$  de  $A$  ainsi qu'un vecteur propre associé. Inclure une routine qui vérifie  $A$  est symétrique réelle (par contre, on admettra que la condition  $|\lambda_1| > |\lambda_i|$  pour tout  $i \geq 2$  est toujours vérifiée)
2. Définir une matrice  $M$  à coefficients aléatoires (suivant par exemple un multiple d'une loi normale). Tester la méthode sur  $A = M + M^T$  puis contre  $A = -(M + M^T)$ . Que remarque-t-on ?
3. On suppose maintenant que seule la condition  $|\lambda_1| > |\lambda_i|$  est vérifiée. Vers quoi convergent alors les suites  $(x_k)_k$  et  $(|x_k|_2)_k$  ?
4. Réimplémenter la méthode de la puissance mais cette fois pour une matrice  $A$  vérifiant  $|\lambda_1| > |\lambda_i|$ . On utilisera un résidu basé sur  $R_k^1 = \frac{Ax_k - \|y_k\|_2 x_k}{\|y_k\|_2 \|x_k\|_2}$  et  $R_k^2 = \frac{Ax_k + \|y_k\|_2 x_k}{\|y_k\|_2 \|x_k\|_2}$ .
5. On suppose maintenant que  $0 < |\lambda_n| < |\lambda_i|$  (en particulier  $A$  est inversible). Comment la méthode de la puissance peut-elle s'adapter pour trouver  $\lambda_1$  ? Implémenter cette nouvelle méthode.

**Exercice 10.** (Méthode de la puissance, bis) Soit  $A$  une matrice symétrique réelle. On suppose que  $0 < |\lambda_n| < |\lambda_{n-1}| < \dots < |\lambda_1|$ .

1. On rappelle que  $A$  est diagonalisable dans la base orthonormée  $(e_1, \dots, e_n)$ . Étudier le spectre de la matrice  $B = A - \lambda_1 e_1 e_1^T$ .
2. En déduire un algorithme pour déterminer tout le spectre d'une matrice  $A$  symétrique ayant des valeurs propres de module deux à deux distincts.
3. Implémenter cet algorithme.

**Exercice 11.** (Calcul du conditionnement en norme 2) On rappelle que pour une matrice  $A$ , son conditionnement pour la norme 2 est donné par

$$\text{cond}_2(A) = \sqrt{\frac{\mu_n}{\mu_1}}$$

où les  $(\mu_i)_i$  sont les valeurs propres de  $AA^T$ .

Écrire alors une fonction qui prend en entrée une matrice  $A$  inversible, ainsi que  $\text{tol}$  et  $\text{itermax}$  et renvoie son conditionnement par rapport à la norme 2 (en utilisant bien sûr des sous-routines de l'exercice précédent).

**Exercice 12.** (Méthode de Jacobi pour la diagonalisation) Soit  $A$  une matrice symétrique réelle de taille  $n$ . Le but de l'exercice va être de trouver une suite de matrices orthogonales  $O_k$  "très simples" telles que  $(O_1 \cdots O_k)^T A (O_1 \cdots O_k)$  converge vers la matrice diagonale à laquelle  $A$  est semblable.

1. Soient  $(p, q) \in \llbracket 1, n \rrbracket$  et  $\theta \in \mathbb{R}$ . Soit  $O$  telle que

$$O_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{si } i = j \text{ et } i \notin \{p, q\}, \\ \cos(\theta) & \text{si } i = j \text{ et } i \in \{p, q\} \\ \sin(\theta) & \text{si } i = p \text{ et } j = q \\ -\sin(\theta) & \text{si } i = q \text{ et } j = p \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases}$$

Montrer que  $O$  est orthogonale, que  $B = O^T A O$  reste symétrique et que

$$\sum_{i,j} b_{i,j}^2 = \sum_{i,j} a_{i,j}^2$$

2. Soient  $p, q$  tels que  $a_{p,q} \neq 0$ . Montrer qu'il existe un unique  $\theta \in ]-\pi/4, \pi/4[ \setminus \{0\}$ , tel que  $b_{p,q} \neq 0$ , que ce  $\theta$  est solution de

$$\cotan(\theta) = \frac{a_{q,q} - a_{p,p}}{2a_{p,q}},$$

et que

$$\sum_i b_{i,i}^2 = \sum_i a_i^2 + 2a_{p,q}^2$$

3. On pose  $c = \cos(\theta)$  et  $s = \sin(\theta)$ . Exprimer les coefficients de  $B$  en fonctions de ceux de  $A$  et de  $c$  et  $s$ .

La méthode de *Jacobi classique* consiste alors à poser  $A^0 = A$  à chaque itération  $k$  à choisir  $p_k, q_k$  tels que  $|A_{p_k, q_k}^k| = \max_{i \neq j} |A_{i,j}^k|$  et de poser  $A^{k+1} = O_k^T A_k O_k$  avec  $O_k$  défini comme en question 1 pour  $p = p_k, q = q_k$  et  $\theta_k$  de telle sorte que  $A_{p_k, q_k}^{k+1} = 0$ .

4. On pose alors  $A^k = D_k + B_k$  où  $D_k = \text{diag}(A_{1,1}^k, \dots, A_{n,n}^k)$ . Montrer que  $(B_k)_k$  tend vers 0.
5. Montrer que  $(D_k)_k$  n'a qu'un nombre fini de valeurs d'adhérence et que  $\lim_{k \rightarrow +\infty} D_{k+1} - D_k = 0$ .
6. En déduire que  $(D_k)_k$  converge vers une matrice  $D = \text{diag}(\lambda_{\sigma(i)})$ , où  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$ .
7. On pose  $\Omega_k = (O_1 \cdots O_k)$ . On suppose ici que les  $\lambda_i$  sont distincts. Montrer, en utilisant une stratégie similaire aux questions précédentes, que  $(\Omega_k)_k$  converge vers une matrice constituée des vecteurs propres de  $A$  réordonnés par la permutation  $\sigma$ .