

## FEUILLE D'EXERCICES N°11 : DÉCOMPOSITIONS MATRICIELLES.

Dans toute cette feuille,  $K$  désigne un corps quelconque et  $\mathbb{K}$  désigne le corps  $\mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ .

### À faire

#### Exercice 1. (*Variantes sur la décomposition LU*)

1. Montrer que la décomposition de  $A = LU$  existe encore si  $\det(A) = 0$  et les autres mineurs principaux sont inversibles.
2. Soit  $A \in \text{GL}_n(K)$ . Montrer qu'il existe deux matrices de permutations  $P, Q$ , une matrice unitriangulaire inférieure et une matrice triangulaire supérieure  $U$  telles que  $PAQ = LU$ .

#### Exercice 2. (*Décomposition LU et norme*)

Soit  $A \in \text{GL}_n(\mathbb{K})$ . On suppose que  $A$  admet une décomposition LU avec  $L = (\ell_{i,j})$  unitriangulaire inférieure et  $U = (u_{i,j})_{i,j}$  triangulaire supérieure, telles que  $\forall 1 \leq i, j \leq n$ , on ait  $|\ell_{i,j}| \leq 1$  et  $|u_{i,j}| \leq |u_{i,i}|$ .

1. On note  $A_i$  et  $U_i$  la  $i$ -ème ligne de  $A$  et  $U$  respectivement. Montrer que  $U_i = A_i - \sum_{j=1}^{i-1} \ell_{i,j} U_j$  et que  $\|U\|_\infty \leq 2^{n-1} \|A\|_\infty$ .
2. Approximation du cas d'égalité : On pose

$$a_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{si } i = j, \\ 1 & \text{si } j = n, \\ -1 & \text{si } i > j, \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases} \quad i.e. \quad A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ -1 & \ddots & 0 & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ -1 & \dots & -1 & 1 \end{pmatrix}$$

Montrer que  $A$  admet une décomposition LU vérifiant les conditions de l'énoncé, et en particulier,  $|\ell_{i,j}| \leq 1$  et  $u_{n,n} = 2^{n-1}$  et comparer  $\|U\|_\infty$  avec  $\|A\|_\infty$ .

3. (Facultatif) Montrer qu'il existe des matrices de permutations  $P, Q$  telles que  $PAQ = LU$  vérifie les conditions de l'énoncé.  
*Indication : penser au pivot de GAUSS.*

#### Exercice 3. (*Matrices bandes*)

On appelle *matrice bande* de largeur de bande basse  $k_1 \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$  et de largeur de bande haute  $k_2 \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$  une matrice  $A = (a_{i,j})_{i,j} \in \mathcal{M}_n(K)$  vérifiant

$$i > j + k_1 \Rightarrow a_{i,j} = 0 \qquad j > i + k_2 \Rightarrow a_{i,j} = 0$$

1. Voir qu'une matrice triangulaire supérieure est une matrice bande de largeurs  $k_1 = 0$  et  $k_2 = n-1$ .
2. Quel est le coût en mémoire de stockage d'une matrice bande de largeurs  $k_1$  et  $k_2$ ? Autrement dit, combien de coefficients non nuls, une matrice bande a-t-elle au minimum, en fonction de  $n$ ,  $k_1$  et  $k_2$ ? Simplifier la formule pour  $k_1 = k_2$ .
3. Soit  $A$  une matrice bande de largeur  $k_1 = k_2 = r$ . On suppose que  $A$  admet une décomposition LU  $A = LU$ . Montrer que  $L$  est une matrice bande de largeurs  $k_1 = r$  et  $k_2 = 0$  et  $U$  est une matrice bande de largeurs  $k_1 = 0$  et  $k_2 = r$ .
4. Qu'en est-il si  $k_1 \neq k_2 \leq r$ ?
5. Soit  $S \in \mathcal{S}_n(\mathbb{R})$  une matrice bande de largeur  $r$  et  $S = B^*B$  sa factorisation de CHOLESKY. Montrer que  $B$  est une matrice bande de largeur  $k_1 = 0$  et  $k_2 = r$ .

**Exercice 4. (Décomposition de CHOLESKY du laplacien discret)**

Soit  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{Q})$  la matrice bande\* définie par

$$a_{i,j} = \begin{cases} 2 & \text{si } i = j, \\ -1 & \text{si } |j - i| = 1, \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases} \quad \text{i.e.} \quad A = \begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & \cdots & 0 \\ -1 & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots & 0 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & -1 \\ 0 & \cdots & 0 & -1 & 2 \end{pmatrix}$$

1. Justifier l'existence et l'unicité de la décomposition LU de  $A$ .
2. Déterminer explicitement la décomposition LU sur  $\mathbb{Q}$  de  $A$ .
3. En déduire la décomposition de CHOLESKY de  $A$  sur  $\mathbb{R}$ .

**Exercice 5.** Montrer que la décomposition QR induit une application  $A \mapsto (Q, R)$  qui est continue sur  $\text{GL}_n(\mathbb{K})$ .

**Exercice 6. (Matrices de HOUSEHOLDER)**

On appelle *matrice de Householder* la matrice d'une application linéaire  $H_v$  de la forme  $H_v(x) = x - 2 \frac{\langle x, v \rangle}{\langle v, v \rangle} v$  pour un vecteur  $v \in \mathbb{K}^n \setminus \{0\}$  fixé.

1. Montrer que pour tout  $x \in \mathbb{K}^n$ , il existe un vecteur  $v \in \mathbb{K}^n \setminus \{0\}$  tel que  $H_v(x)$  a ses  $n - 1$  dernières coordonnées nulles.  
*Indication : interpréter tout ça géométriquement.*
2. Donner une formule explicite pour un tel  $v$  et pour  $H_v$ .
3. En déduire que pour tout  $A \in \text{GL}_n(\mathbb{K})$ , il existe  $k \leq n - 1$  matrices de HOUSEHOLDER  $H_1, \dots, H_k$  telles que  $H_k \cdots H_1 A$  est triangulaire supérieure.
4. En déduire un algorithme pour calculer la décomposition QR qui n'utilise pas le procédé d'orthonormalisation de GRAM-SCHMIDT et estimer son coût †.

---

\*. On pourra reconnaître la matrice d'un Laplacien discret.

†. Numériquement, on admet, et on pourrait montrer que cet algorithme est meilleur que celui présenté en cours.