

1. PIVOT DE GAUSS

1.1. **Un exemple.** Soit à résoudre le système linéaire $Ax = b$ avec

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 3 \\ 4 & 6 & 0 & 2 \\ -1 & -2 & 0 & 5 \\ -1 & 4 & 5 & 2 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 11 \\ 6 \\ 21 \\ 3 \end{pmatrix}$$

Procédons à l'élimination de Gauss ; la 1ère étape est¹

$$\begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 3 \\ 4 & 6 & 0 & 2 \\ -1 & -2 & 0 & 5 \\ -1 & 4 & 5 & 2 \end{pmatrix} \begin{array}{l} \leftarrow -2 \left[\begin{array}{l} 1/2 \\ 1/2 \end{array} \right] \\ \leftarrow + \left[\begin{array}{l} 1/2 \\ 1/2 \end{array} \right] \\ \leftarrow + \left[\begin{array}{l} 1/2 \\ 1/2 \end{array} \right] \\ \leftarrow + \left[\begin{array}{l} 1/2 \\ 1/2 \end{array} \right] \end{array} \quad \text{qui donne} \quad \begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 3 \\ 0 & 0 & 2 & -4 \\ 0 & -1/2 & -1/2 & 13/2 \\ 0 & 11/2 & 9/2 & 7/2 \end{pmatrix}$$

La 2ème étape est

$$\begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 3 \\ 0 & 0 & 2 & -4 \\ 0 & -1/2 & -1/2 & 13/2 \\ 0 & 11/2 & 9/2 & 7/2 \end{pmatrix} \begin{array}{l} \leftarrow 11 \left[\begin{array}{l} 1 \\ 1 \end{array} \right] \\ \leftarrow + \left[\begin{array}{l} 1 \\ 1 \end{array} \right] \\ \leftarrow + \left[\begin{array}{l} 1 \\ 1 \end{array} \right] \end{array} \quad \text{qui donne} \quad \begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 3 \\ 0 & -1/2 & -1/2 & 13/2 \\ 0 & 0 & 2 & -4 \\ 0 & 0 & -1 & 75 \end{pmatrix}$$

Enfin la dernière étape consiste en

$$\begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 3 \\ 0 & -1/2 & -1/2 & 13/2 \\ 0 & 0 & 2 & -4 \\ 0 & 0 & -1 & 75 \end{pmatrix} \begin{array}{l} \leftarrow 1/2 \left[\begin{array}{l} 1 \\ 1 \end{array} \right] \\ \leftarrow + \left[\begin{array}{l} 1 \\ 1 \end{array} \right] \end{array} \quad \text{qui donne} \quad \begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 3 \\ 0 & -1/2 & -1/2 & 13/2 \\ 0 & 0 & 2 & -4 \\ 0 & 0 & 0 & 73 \end{pmatrix}$$

Les mêmes transformations appliquées au vecteur b ,

$$\begin{pmatrix} 11 \\ 6 \\ 21 \\ 3 \end{pmatrix} \begin{array}{l} \leftarrow -2 \left[\begin{array}{l} 1/2 \\ 1/2 \end{array} \right] \\ \leftarrow + \left[\begin{array}{l} 1/2 \\ 1/2 \end{array} \right] \\ \leftarrow + \left[\begin{array}{l} 1/2 \\ 1/2 \end{array} \right] \\ \leftarrow + \left[\begin{array}{l} 1/2 \\ 1/2 \end{array} \right] \end{array} \quad \text{nous donne} \quad \begin{pmatrix} 11 \\ 53/2 \\ -16 \\ 292 \end{pmatrix}$$

Par remontée du système on trouve

$$x = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \\ 0 \\ 4 \end{pmatrix}$$

En termes matriciels, la 1ère étape consiste à établir $A^{(2)} = E_1 A$ avec

$$\text{et } E_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -2 & 1 & 0 & 0 \\ 1/2 & 0 & 1 & 0 \\ 1/2 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Puis $A^{(3)} = E_2 P_2 A^{(2)}$ avec

$$A^{(2)} = \begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 3 \\ 0 & 0 & 2 & -4 \\ 0 & -1/2 & -1/2 & 13/2 \\ 0 & 11/2 & 9/2 & 7/2 \end{pmatrix} \quad \left| \quad A^{(3)} = \begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 3 \\ 0 & -1/2 & -1/2 & 13/2 \\ 0 & 0 & 2 & -4 \\ 0 & 0 & -1 & 75 \end{pmatrix}$$

¹Deviner ce que veulent dire les flèches et nombres placés à droite des matrices !

$$P_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad E_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 11 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \left| \quad \text{et} \quad E_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 & 1 \end{pmatrix}$$

Enfin, on obtient $A^{(4)} = E_3 A^{(3)}$ avec

$$A^{(4)} = \begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 3 \\ 0 & -1/2 & -1/2 & 13/2 \\ 0 & 0 & 2 & -4 \\ 0 & 0 & 0 & 73 \end{pmatrix}$$

La matrice $A^{(4)}$ est triangulaire supérieure et est donnée par $A^{(4)} = E_3 E_2 P_2 E_1 A$. Simultanément on calcule $E_3 E_2 P_2 E_1 b$ pour résoudre $A^{(4)} x = E_3 E_2 P_2 E_1 b$.

1.2. Cas général.

Démonstration. Soit $A = (a_{i,j})_{1 \leq i,j \leq n}$ une matrice carrée de taille n inversible.

Étape 1 : posons $A^{(1)} = (a_{i,j}^{(1)})_{1 \leq i,j \leq n} = A$. Comme $A^{(1)}$ est inversible, il existe au moins un coefficient de la 1ère colonne de $A^{(1)}$ qui est non nul. Quitte à permuter la 1ère ligne avec une ligne i on a $\tilde{A}^{(1)} = P_1 A^{(1)}$ avec $\tilde{a}_{1,1}^{(1)} \neq 0$ (la matrice P_1 étant éventuellement la matrice identité). Pour éliminer les coefficients de la 1ère colonne des lignes i pour $i \geq 2$, on multiplie $\tilde{A}^{(1)}$ (à gauche) par E_1 avec

$$E_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & \cdots & \cdots & 0 \\ -\tilde{a}_{2,1}^{(1)}/\tilde{a}_{1,1}^{(1)} & 1 & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ -\tilde{a}_{3,1}^{(1)}/\tilde{a}_{1,1}^{(1)} & 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ -\tilde{a}_{n-1,1}^{(1)}/\tilde{a}_{1,1}^{(1)} & \vdots & \cdots & \cdots & 1 & 0 \\ -\tilde{a}_{n,1}^{(1)}/\tilde{a}_{1,1}^{(1)} & 0 & \cdots & \cdots & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

et on obtient $A^{(2)} = E_1 \tilde{A}^{(1)}$

$$A^{(2)} = \begin{pmatrix} \tilde{a}_{1,1}^{(1)} & \tilde{a}_{1,2}^{(1)} & \cdots & \cdots & \tilde{a}_{1,n}^{(1)} \\ \hline 0 & \vdots & \left((a_{i,j}^{(2)})_{2 \leq i,j \leq n} \right) & \vdots & 0 \end{pmatrix}$$

Étape 2 : les matrices E_1 et $\tilde{A}^{(1)}$ étant inversibles, il existe au moins un coefficient i_0 tel que $i_0 \geq 2$ et $a_{i_0,2}^{(2)} \neq 0$ (sinon les deux premières colonnes de $A^{(2)}$ seraient liées). Quitte à permuter la ligne 2 et la ligne i_0 , on a donc $\tilde{A}^{(2)} = P_2 A^{(2)}$ (où P_2 est la matrice identité ou une matrice de permutation de lignes) avec

$$\tilde{A}^{(2)} = \begin{pmatrix} \tilde{a}_{1,1}^{(1)} & \tilde{a}_{1,2}^{(1)} & \cdots & \cdots & \tilde{a}_{1,n}^{(1)} \\ \hline 0 & \vdots & \left((\tilde{a}_{i,j}^{(2)})_{2 \leq i,j \leq n} \right) & \vdots & 0 \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad \tilde{a}_{2,2}^{(2)} \neq 0.$$

Pour éliminer les termes $\tilde{a}_{i,2}^{(2)}$ pour $i \geq 3$, il suffit de multiplier (à gauche) $\tilde{A}^{(2)}$ par E_2

$$E_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & \cdots & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ 0 & \boxed{-\tilde{a}_{3,2}^{(2)}/\tilde{a}_{2,2}^{(2)}} & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \boxed{-\tilde{a}_{4,2}^{(2)}/\tilde{a}_{2,2}^{(2)}} & 0 & 1 & & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & \boxed{-\tilde{a}_{n,2}^{(2)}/\tilde{a}_{2,2}^{(2)}} & 0 & \cdots & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

pour obtenir $A^{(3)} = E_2 \tilde{A}^{(2)}$

$$A^{(3)} = \begin{pmatrix} \tilde{a}_{1,1}^{(1)} & \tilde{a}_{1,2}^{(1)} & \tilde{a}_{1,3}^{(1)} & \cdots & \cdots & \tilde{a}_{1,n}^{(1)} \\ 0 & \tilde{a}_{2,2}^{(2)} & \tilde{a}_{2,3}^{(2)} & \cdots & \cdots & \tilde{a}_{2,n}^{(2)} \\ \vdots & 0 & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \left(\tilde{a}_{i,j}^{(3)} \right)_{3 \leq i,j \leq n} \end{pmatrix}$$

Comme $A^{(3)}$ est inversible (E_2 et $\tilde{A}^{(2)}$ le sont), P_3 désignant une matrice permutant deux lignes ou la matrice identité on a $\tilde{A}^{(3)} = P_3 A^{(3)}$

$$\tilde{A}^{(3)} = \begin{pmatrix} \tilde{a}_{1,1}^{(1)} & \tilde{a}_{1,2}^{(1)} & \tilde{a}_{1,3}^{(1)} & \cdots & \cdots & \tilde{a}_{1,n}^{(1)} \\ 0 & \tilde{a}_{2,2}^{(2)} & \tilde{a}_{2,3}^{(2)} & \cdots & \cdots & \tilde{a}_{2,n}^{(2)} \\ \vdots & 0 & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \left(\tilde{a}_{i,j}^{(3)} \right)_{3 \leq i,j \leq n} \end{pmatrix} \quad \text{et } \tilde{a}_{3,3}^{(3)} \neq 0$$

... Étape k : on suppose que l'on a obtenu la matrice $A^{(k)}$ dont les $k-1$ premières colonnes sont remplies de zéros sous la diagonale et $A^{(k)}$ inversible, de la forme

$$A^{(k)} = \begin{pmatrix} \tilde{a}_{1,1}^{(1)} & \tilde{a}_{1,2}^{(1)} & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \tilde{a}_{1,n}^{(1)} \\ 0 & \tilde{a}_{2,2}^{(2)} & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \tilde{a}_{2,n}^{(2)} \\ \vdots & 0 & \ddots & & & & \vdots \\ \vdots & \vdots & & \tilde{a}_{k-1,k-1}^{(k-1)} & & & \vdots \\ \vdots & \vdots & & 0 & \left(\tilde{a}_{i,j}^{(k)} \right)_{k \leq i,j \leq n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots & & & \vdots \\ 0 & \cdots & \cdots & 0 & & & \vdots \end{pmatrix}$$

et $A^{(k+1)}$ de la forme

$$A^{(k+1)} = \begin{pmatrix} \tilde{a}_{1,1}^{(1)} & \tilde{a}_{1,2}^{(1)} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \tilde{a}_{1,n}^{(1)} \\ 0 & \tilde{a}_{2,2}^{(2)} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \tilde{a}_{2,n}^{(2)} \\ \vdots & 0 & \ddots & & & & & \vdots \\ \vdots & \vdots & & \tilde{a}_{k-1,k-1}^{(k-1)} & \dots & \dots & \dots & \tilde{a}_{k-1,n}^{(k-1)} \\ \vdots & \vdots & & & a_{k,k}^{(k)} & \dots & \dots & a_{k,n}^{(k)} \\ \vdots & \vdots & & & 0 & \dots & \dots & \vdots \\ \vdots & \vdots & & & \vdots & \dots & \dots & \vdots \\ \vdots & \vdots & & & \vdots & \dots & \dots & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & & 0 & \dots & \dots & \vdots \end{pmatrix} \cdot$$

Après $n-1$ étapes on obtient $A^{(n)} = (E_{n-1}P_{n-1}\dots E_1P_1)$ triangulaire supérieure. La matrice M définie par $M = E_{n-1}P_{n-1}\dots E_1P_1$ vérifie le résultat demandé. Comme E_i et P_i sont inversibles pour tout $1 \leq i \leq n-1$, M est inversible. Résoudre $A^{(n)}x = Mb$ est donc équivalent à résoudre $Ax = b$. \square

Voici une procédure Maple élémentaire qui exécute la méthode du pivot de Gauss, sans permutation de ligne.

```
restart;with(linalg): #charge le paquet linalg qui ajoute des
# fonctions Maple concernant l'algèbre linéaire
gauss:=proc(A,b)
local AA,bb,i,j,k,p,n,solx;
n:=coldim(A);
AA:=matrix(n,n); # AA matrice carrée vide de taille de n
AA:=copy(A); # si on fait AA:=A alors toute modification faite sur
bb:=copy(b); # AA l'est aussi sur A, on utilise donc copy, idem pour b
solx:=vector(n); # solx vecteur de taille n
#élimination
for k to n-1 do
for i from k+1 to n do
if (AA[k,k]=0) then error ('pivot nul') fi;
p:=AA[i,k]/AA[k,k];
for j from k+1 to n do
AA[i,j]:=AA[i,j]-AA[k,j]*p;
od;
bb[i]:=bb[i]-bb[k]*p;
AA[i,k]:=0;
od;
od;
# remontée
solx[n]:=bb[n]/AA[n,n];
i:=n-1;
```

```

for i from n-1 to 1 by -1 do
  solx [ i ] := ( bb [ i ] - add ( AA [ i , j ] * solx [ j ] , j = i + 1 .. n ) ) / AA [ i , i ] ;
od ;
evalm ( solx ) ;
end proc ;

```

Exercice 1. Recompter le nombre de multiplications effectuées en fonction de n dans le programme précédent. Faire une version `gauss1` qui permute les lignes si nécessaire et utilise les fonctions Maple `addrow`, `swaprow` et une version `gauss2` qui utilise la stratégie du pivot partiel.

1.3. **Pivots non nuls.** On démontre par récurrence qu'il n'est pas nécessaire de permuter les lignes (i.e. pour tout $1 \leq k \leq n$ $a_{k,k}^{(k)} \neq 0$) si et seulement si toutes les sous-matrices principales de A sont inversibles. Clairement Δ_1 est inversible si et seulement si $\det \Delta_1 = a_{1,1} \neq 0$; l'élimination est possible avec la ligne 1 de $A^{(1)} = A$. Supposons que pour tout $i \in \{1, \dots, k-1\}$ on ait $a_{i,i}^{(i)} \neq 0$. Dans le processus d'élimination jusqu'à l'étape $k-1$, aucune permutation de ligne n'a été nécessaire, ainsi $A^{(k)} = E_{k-1}E_{k-2}\dots E_1A^{(1)}$ et $\tilde{A}^{(i)} = A^{(i)} \forall i \in \{1, \dots, k-1\}$. Rappelons que le déterminant d'une matrice est inchangé quand on ajoute à une ligne une combinaison linéaire des autres lignes. Chaque étape $i \in \{1, \dots, k-1\}$ consiste à ajouter aux lignes $j \geq i+1$ un facteur de la ligne i , ce qui entraîne $\det A = \det A^{(k)}$. Si on restreint les opérations effectuées à la sous-matrice principale d'ordre k de A , on obtient par le même argument que

$$\det \Delta_k = \begin{vmatrix} a_{1,1}^{(1)} & a_{1,2}^{(1)} & \cdots & \cdots \\ 0 & a_{2,2}^{(2)} & \cdots & \cdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \\ 0 & \cdots & 0 & a_{k,k}^{(k)} \end{vmatrix} = a_{1,1}^{(1)} \times a_{1,2}^{(1)} \times \cdots \times a_{k,k}^{(k)}.$$

Une autre façon est de montrer que la structure triangulaire inférieure des matrices E_i ($1 \leq i \leq k-1$) entraîne que $(A^{(k)})_k = (E_{k-1})_k(E_{k-2})_k \cdots (E_1)_k \Delta_k$, où $(\cdot)_k$ désigne la sous matrice principale d'ordre k (utiliser les matrices blocs).

Finalement $\det \Delta_k \neq 0$ équivaut à $a_{1,1}^{(1)} \times a_{1,2}^{(1)} \times \cdots \times a_{k,k}^{(k)} \neq 0$, soit $a_{i,i}^{(i)} \neq 0$ pour tout $i \in \{1, \dots, k\}$. Le résultat est démontré par récurrence.

2. DÉCOMPOSITION DE CHOLESKY

2.1. Rappel et théorème.

Définition 2. Une matrice $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ est dite symétrique définie positive si

- (1) $A^t = A$ (A symétrique)
- (2) $x^t A x \geq 0$, $\forall x \in \mathbb{R}^n$ (A positive)
- (3) $x^t A x = 0$ si et seulement si $x = 0$ (A définie)

Exercice 3. Si $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ est symétrique-définie-positive alors $\det A > 0$ et A admet n valeurs propres réelles strictement positives. [chercher dans vos cours d'algèbre, exercices, livres...]

Proposition 4. Soit $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ une matrice symétrique définie positive. Alors toutes ses sous-matrices principales sont symétriques définies positives.

Démonstration. Notons Δ_k la sous-matrice principale de A d'ordre k , qui est clairement symétrique. Si $k = n$ c'est évident. Soient $k \in \{1, \dots, n-1\}$ et $z \in \mathbb{R}^k$ et démontrons les points (2) et (3) de la définition.

L'idée est de compléter le vecteur z en un vecteur de \mathbb{R}^n par

$$y = \begin{pmatrix} z_1 \\ \vdots \\ z_k \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^n.$$

Clairement on a $y^t A y = z^t \Delta_k z \geq 0$, ce qui entraîne Δ_k positive. De plus $y^t A y = z^t \Delta_k z = 0$ équivaut à $y = 0$ (dans \mathbb{R}^n), soit $z = 0$ (dans \mathbb{R}^k). La matrice Δ_k est donc symétrique définie positive. \square

Théorème 5 (Décomposition de Cholesky). *Soit $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ une matrice symétrique définie positive. Alors il existe une unique matrice T triangulaire inférieure dont les termes de la diagonale sont positifs telle que $A = T T^t$. Une telle décomposition est appelée décomposition de Cholesky.*

Démonstration. D'après la proposition ?? (et l'exercice) nous savons que toutes les sous-matrices principales de A sont de déterminant non nul. La matrice A admet donc une décomposition LU , la diagonale de L n'étant composée que de 1. De plus $\det \Delta_k = \prod_{i=1}^k u_{i,i} > 0$ pour tout $k > 0$ ce qui entraîne $u_{i,i} > 0$ pour tout $i \in \{1, \dots, n\}$. Posons $D = \text{diag}(\sqrt{u_{1,1}}, \dots, \sqrt{u_{n,n}})$ matrice diagonale dont les coefficients de la diagonale sont respectivement $\sqrt{u_{1,1}}, \dots, \sqrt{u_{n,n}}$. Alors $A = L D D^{-1} U = (LD)(D^{-1}U)$.

Montrons que $T = LD$ convient, ce qui revient à démontrer que $D^{-1}U = (LD)^t$. Comme A est symétrique l'égalité $A^t = A$ nous donne $U^t L^t = A$, soit $(U^t D^{-1} D^{-1})(D D L^t) = A$. D'après la définition de D , la matrice $U^t D^{-1} D^{-1}$ est une matrice triangulaire inférieure avec des 1 sur la diagonale et il est évident que $D D L^t$ est une matrice triangulaire supérieure. Ainsi l'unicité de la décomposition LU entraîne que $L = U^t D^{-1} D^{-1}$, d'où $T^t = (LD)^t = (U^t D^{-1})^t = D^{-1}U$ [depuis le début on utilise le fait que la transposée d'une matrice diagonale est elle-même].

Montrons l'unicité d'une telle décomposition. Soit $A = M M^t$ une autre décomposition de Cholesky. L'égalité $M M^t = T T^t$ nous donne $T^{-1} M = T^t (M^t)^{-1}$, avec $T^{-1} M$ triangulaire inférieure et $T^t (M^t)^{-1}$ triangulaire supérieure. Donc $T^{-1} M$ est une matrice diagonale, notée D' . Ajoutons que comme T^{-1} et M sont des matrices triangulaires inférieures dont les coefficients de la diagonale sont positifs, il en est de même pour D' . L'égalité $T T^t = A = M M^t = T D' (T D')^t = T D' D' T^t$ implique que $D' D' = I$. Du fait que les coefficients de D' soient positifs nous en déduisons que $D' = I$, soit $M = T$. \square

2.2. Algorithme et nombre d'opérations élémentaires. La méthode pour trouver la décomposition de Cholesky est d'écrire $A = T T^t$ et d'identifier les coefficients de façon progressive. Commencer avant de lire la suite par faire un dessin pour $T T^t \dots$ puis écrire l'algorithme correspondant (voir plus loin le dit-algorithme).

Pour les opérations élémentaires il faut distinguer ici les additions-soustractions, les multiplications-divisions et les extractions de racines (bien plus compliquées).

les $\sqrt{\quad}$: ligne 3, $n - 2$ lignes 8 et ligne 11 ce qui fait n extractions de racine

les $\times \div$: ligne 3 : $n - 1$, lignes 6 et 8 : $\sum_{k=2}^{n-1} [(k-1) + \sum_{i=k+1}^n k]$, ligne 11 : $n - 1$. D'où un total

$$n - 1 + \frac{(n-2)(n-1)}{2} + \left[\sum_{k=2}^{n-1} k(n-k) \right] + n - 1 = \frac{n^3}{6} + \frac{n^2}{2} + \frac{2n}{3} \approx \frac{n^3}{6}$$

les $+-$: on trouve

$$\frac{n^3 - n}{6} \approx \frac{n^3}{6}$$

Le temps de calcul des n extractions de racine est négligeable devant les $n^3/3$ opérations élémentaires. Finalement la décomposition de Cholesky nécessite de l'ordre de $n^3/3$ opérations élémentaires, ce qui est moins comparativement à la décomposition LU .

Algorithme 1 Décomposition de Cholesky

```

1:  $t_{1,1} \leftarrow \sqrt{a_{1,1}}$ 
2: for  $i = 2$  to  $n$  do
3:    $t_{i,1} \leftarrow \frac{a_{1,i}}{t_{1,1}}$ 
4: end for
5: for  $k = 2$  to  $n - 1$  do
6:    $t_{k,k} \leftarrow (a_{k,k} - \sum_{i=1}^{k-1} t_{k,i}^2)^{1/2}$ 
7:   for  $i = k + 1$  to  $n$  do
8:      $t_{i,k} \leftarrow (a_{i,k} - \sum_{j=1}^{k-1} t_{i,j}t_{j,k})/t_{k,k}$ 
9:   end for
10: end for
11:  $t_{n,n} \leftarrow (a_{n,n} - \sum_{i=1}^{n-1} t_{n,i}^2)^{1/2}$ 

```

Remarque 6. Si on sait que la matrice A est symétrique définie positive il donc plus intéressant de chercher sa décomposition de Cholesky plutôt que sa décomposition LU . Pour des raisons non développées dans ce cours, les matrices symétriques définies positives interviennent naturellement en analyse numérique car issues d'un produit scalaire.

2.3. **Un exemple.** Soit la matrice A

$$\begin{pmatrix} 4 & -6 & 8 & 2 \\ -6 & 10 & -15 & -3 \\ 8 & -15 & 26 & -1 \\ 2 & -3 & -1 & 62 \end{pmatrix}$$

Faisons le dessin

$$\begin{pmatrix} t_{1,1} & t_{2,1} & t_{3,1} & t_{4,1} \\ 0 & t_{2,2} & t_{3,2} & t_{4,2} \\ 0 & 0 & t_{3,3} & t_{4,3} \\ 0 & 0 & 0 & t_{4,4} \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} t_{1,1} & 0 & 0 & 0 \\ t_{2,1} & t_{2,2} & 0 & 0 \\ t_{3,1} & t_{3,2} & t_{3,3} & 0 \\ t_{4,1} & t_{4,2} & t_{4,3} & t_{4,4} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 & -6 & 8 & 2 \\ -6 & 10 & -15 & -3 \\ 8 & -15 & 26 & -1 \\ 2 & -3 & -1 & 62 \end{pmatrix}$$

- (1) $t_{1,1}^2 = 4 \Rightarrow t_{1,1} = 2$
- (2) $2t_{2,1} = -6 \Rightarrow t_{2,1} = -3$
- (3) $2t_{3,1} = 8 \Rightarrow t_{3,1} = 4$
- (4) $2t_{4,1} = 2 \Rightarrow t_{4,1} = 1$
- (5) $(-3)^2 + t_{2,2}^2 = 10 \Rightarrow t_{2,2} = 1$
- (6) $(-3) \times 4 + t_{3,2} = -15 \Rightarrow t_{3,2} = -3$
- (7) $-3 + t_{4,2} = -3 \Rightarrow t_{4,2} = 0$
- (8) $4^2 + (-3)^2 + t_{3,3}^2 = 26 \Rightarrow t_{3,3} = 1$
- (9) $4 \times 1 + t_{4,3} = -1 \Rightarrow t_{4,3} = -5$
- (10) $1^2 + 0^2 + (-5)^2 + t_{4,4}^2 = 62 \Rightarrow t_{4,4} = 6$