

Analyse numérique - TD6 & TD 7 - Corrigé

Méthodes directes pour la résolution des systèmes linéaires

1 Méthode de Gauss et factorisation LU

Exercice 1 : un exemple

Soient $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{R}$. On considère le système linéaire suivant d'inconnues x_1, x_2, x_3 :

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 - 3x_3 = \alpha \\ 2x_1 + 6x_2 - 5x_3 = \beta \\ x_1 - 2x_2 + 7x_3 = \gamma \end{cases} \quad (1)$$

1. Écrire le système (1) sous la forme $\mathbb{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$, avec $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$, $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^3$, et $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^3$, que l'on explicitera.
2. Est-ce que le système (1) admet une unique solution pour tout $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{R}$?
3. Montrer que \mathbb{A} admet une unique factorisation LU.

Dans la suite on choisit $\alpha = 1$, $\beta = -1$ et $\gamma = 2$ et on va résoudre le système $\mathbb{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ de plusieurs façons :

- (a) Résoudre le système (1) par l'algorithme de Gauss sans pivot.
- (b) Calculer la factorisation LU de \mathbb{A} puis résoudre le système (1) en utilisant cette factorisation LU.
- (c) Résoudre le système (1) par l'algorithme de Gauss avec pivot partiel.
- (d) Calculer la factorisation $\bar{\mathbb{L}}\bar{\mathbb{U}}$ de $\mathbb{P}\mathbb{A}$ (où \mathbb{P} est la matrice produit des matrices de permutations effectuées dans l'algorithme de Gauss avec pivot partiel), puis résoudre le système (1) en utilisant cette factorisation.

Correction

1. On a

$$\mathbb{A} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 2 & 6 & -5 \\ 1 & -2 & 7 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{x} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{b} = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix},$$

\mathbb{A} et \mathbf{b} étant les données, et $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^3$ le vecteur inconnu.

2. On calcule $\det(\mathbb{A}) = 24 \neq 0$ donc \mathbb{A} est inversible. Le système admet donc une unique solution : $\mathbf{x} = \mathbb{A}^{-1}\mathbf{b}$. Pour tout $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^3$, c'est-à-dire pour tout $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{R}$.

3. On choisit $\alpha = 1$, $\beta = -1$ et $\gamma = 2$. Vérifions que \mathbb{A} admet une unique factorisation LU. D'après le cours (ou l'exercice 3 ci-dessous), une condition suffisante est que les sous matrices principales de \mathbb{A} sont inversibles. Ceci est bien le cas car : $\det(\Delta_1) = \det(1) = 1 \neq 0$, $\det(\Delta_2) = \det \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 6 \end{pmatrix} = 2 \neq 0$, et $\det(\Delta_3) = \det(\mathbb{A}) \neq 0$.

3. (a) Le fait que \mathbb{A} admet une (unique) factorisation LU revient à dire que l'on peut effectuer l'algorithme de Gauss sans pivot. On regroupe \mathbb{A} et \mathbf{b} (en ajoutant \mathbf{b} à droite de \mathbb{A}) :

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & -3 & 1 \\ 2 & 6 & -5 & -1 \\ 1 & -2 & 7 & 2 \end{array} \right) \xrightarrow[\mathcal{L}_3 \leftarrow \mathcal{L}_3 - \mathcal{L}_1]{\mathcal{L}_2 \leftarrow \mathcal{L}_2 - 2\mathcal{L}_1} \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & -3 & 1 \\ 0 & 2 & 1 & -3 \\ 0 & -4 & 10 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{\mathcal{L}_3 \leftarrow \mathcal{L}_3 + 2\mathcal{L}_2} \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & -3 & 1 \\ 0 & 2 & 1 & -3 \\ 0 & 0 & 12 & -5 \end{array} \right)$$

$\mathbb{A}^{(0)} = \mathbb{A} \quad \mathbf{b}^{(0)} = \mathbf{b} \qquad \qquad \mathbb{A}^{(1)} \quad \mathbf{b}^{(1)} \qquad \qquad \mathbb{A}^{(2)} \quad \mathbf{b}^{(2)}$

En posant $\mathbb{U} = \mathbb{A}^{(2)}$ et $\mathbf{c} = \mathbf{b}^{(2)}$ on est ramené à résoudre le système triangulaire supérieur $\mathbb{U}\mathbf{x} = \mathbf{c}$, que l'on résout par remontée :

$$\begin{cases} 12x_3 & = & -5 & \Rightarrow \text{permet de calculer } x_3 : x_3 = -\frac{5}{12} \\ 2x_2 + x_3 & = & -3 & \Rightarrow \text{permet de calculer } x_2 \text{ connaissant } x_3 : x_2 = -\frac{31}{24} \\ x_1 + 2x_2 - 3x_3 & = & 1 & \Rightarrow \text{permet de calculer } x_1 \text{ connaissant } x_2, x_3 : x_1 = \frac{7}{3} \end{cases}$$

(b) Pour trouver la factorisation LU de \mathbb{A} on reprend les étapes de l'algorithme de Gauss :

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 2 & 6 & -5 \\ 1 & -2 & 7 \end{pmatrix}}_{\mathbb{A}=\mathbb{A}^{(0)}} \xrightarrow{\substack{\mathcal{L}_2 \leftarrow \mathcal{L}_2 - \textcolor{red}{2} * \mathcal{L}_1 \\ \mathcal{L}_3 \leftarrow \mathcal{L}_3 - \textcolor{red}{1} * \mathcal{L}_1}} \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 0 & 2 & 1 \\ 0 & -4 & 10 \end{pmatrix}}_{\mathbb{A}^{(1)}} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -2 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \end{pmatrix}}_{\mathbb{E}^{(1)}} \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 2 & 6 & -5 \\ 1 & -2 & 7 \end{pmatrix}}_{\mathbb{A}^{(0)}}$$

$$\xrightarrow{\mathcal{L}_3 \leftarrow \mathcal{L}_3 - (-\textcolor{green}{2}) * \mathcal{L}_2} \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 0 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 12 \end{pmatrix}}_{\mathbb{A}^{(2)}} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 1 \end{pmatrix}}_{\mathbb{E}^{(2)}} \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 0 & 2 & 1 \\ 0 & -4 & 10 \end{pmatrix}}_{\mathbb{A}^{(1)}}$$

Notons que $\mathbb{E}^{(1)}$ est inversible, et $(\mathbb{E}^{(1)})^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$. De même, $\mathbb{E}^{(2)}$ est inversible, et $(\mathbb{E}^{(2)})^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & 1 \end{pmatrix}$.

Ainsi, à la fin de la 1ère étape de la méthode de Gauss on a :

$$\mathbb{A}^{(1)} = \mathbb{E}^{(1)} \mathbb{A},$$

et à la fin de la 2ème étape on obtient :

$$\mathbb{U} \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{A}^{(2)} = \mathbb{E}^{(2)} \mathbb{A}^{(1)} = \mathbb{E}^{(2)} \mathbb{E}^{(1)} \mathbb{A}.$$

De l'égalité ci-dessus, on a

$$\begin{aligned} \mathbb{E}^{(2)} \mathbb{E}^{(1)} \mathbb{A} = \mathbb{U} &\iff \mathbb{A} = (\mathbb{E}^{(2)} \mathbb{E}^{(1)})^{-1} \mathbb{U} \\ &\iff \mathbb{A} = ((\mathbb{E}^{(1)})^{-1} (\mathbb{E}^{(2)})^{-1}) \mathbb{U} \\ &\iff \mathbb{A} = \mathbb{L} \mathbb{U} \end{aligned}$$

$$\text{avec } \mathbb{L} \stackrel{\text{def}}{=} (\mathbb{E}^{(1)})^{-1} (\mathbb{E}^{(2)})^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 \\ 1 & -2 & 1 \end{pmatrix}.$$

Notons que pour obtenir \mathbb{L} il suffit de partir de la matrice identité \mathbb{I} puis de recopier dans cette matrice, en les changeant de signe, les coefficients utilisés à chaque opération élémentaire

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}}_{\mathbb{I}} \longrightarrow \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \textcolor{red}{2} & 1 & 0 \\ \textcolor{red}{1} & -\textcolor{green}{2} & 1 \end{pmatrix}}_{\mathbb{L} = (\mathbb{E}^{(1)})^{-1} (\mathbb{E}^{(2)})^{-1}}$$

Si l'on souhaite directement trouver la factorisation LU de \mathbb{A} sans passer par les étapes de l'algorithme de Gauss, alors on

cherche $\mathbb{L} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \ell_{21} & 1 & 0 \\ \ell_{31} & \ell_{32} & 1 \end{pmatrix}$ et $\mathbb{U} = \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} \\ 0 & u_{22} & u_{23} \\ 0 & 0 & u_{33} \end{pmatrix}$ telles que $\mathbb{L} \mathbb{U} = \mathbb{A}$. Identifions les coefficients ligne par ligne :

Étape 1 : identification de la première ligne de $\mathbb{L} \mathbb{U} = \mathbb{A}$:

$$u_{11} = a_{11} = 1, \quad u_{12} = a_{12} = 2, \quad u_{13} = a_{13} = -3.$$

Étape 2 : identification de la deuxième ligne de $\mathbb{L} \mathbb{U} = \mathbb{A}$:

$$\begin{aligned} \ell_{21} u_{11} &= a_{21} = 2 \quad \Rightarrow \quad \ell_{21} = 2, \\ \ell_{21} u_{12} + u_{22} &= a_{22} = 6 \quad \Rightarrow \quad u_{22} = 2, \\ \ell_{21} u_{13} + u_{23} &= a_{23} = -5 \quad \Rightarrow \quad u_{23} = 1. \end{aligned}$$

Étape 2 : identification de la troisième ligne de $\mathbb{L} \mathbb{U} = \mathbb{A}$:

$$\begin{aligned} \ell_{31} u_{11} &= a_{31} = 1 \quad \Rightarrow \quad \ell_{31} = 1, \\ \ell_{31} u_{12} + \ell_{32} u_{22} &= a_{32} = -2 \quad \Rightarrow \quad \ell_{32} = -2, \\ \ell_{31} u_{13} + \ell_{32} u_{23} + u_{33} &= a_{33} = 7 \quad \Rightarrow \quad u_{33} = 12. \end{aligned}$$

C'est cette méthode que l'on généralisera ci-dessous, dans l'exercice 2, pour écrire l'algorithme de calcul de la factorisation LU d'une matrice \mathbb{A} de dimension quelconque.

Utilisons maintenant cette factorisation LU pour résoudre le système $\mathbb{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$. On a

$$\begin{aligned}\mathbb{A}\mathbf{x} = \mathbf{b} &\iff \mathbb{L}\mathbb{U}\mathbf{x} = \mathbf{b} \\ &\iff \mathbb{L}\mathbf{y} = \mathbf{b} \text{ puis } \mathbb{U}\mathbf{x} = \mathbf{y}\end{aligned}$$

On résout par descente $\mathbb{L}\mathbf{y} = \mathbf{b}$ et on trouve $\mathbf{y} = (1, -3, -5)^t$ (notons que $\mathbf{y} = \mathbf{c}$ de la question (a)). Puis on résout $\mathbb{U}\mathbf{x} = \mathbf{y}$ par remontée, et on trouve $\mathbf{x} = (\frac{7}{3}, -\frac{31}{24}, -\frac{5}{12})^t$.

(c) Effectuons maintenant l'algorithme de Gauss avec pivot partiel. On commence par chercher dans la colonne 1 le plus grand nombre en valeur absolue : ici 2 (à la 2ème ligne) et on permute la 2ème ligne avec la 1ère :

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & -3 & 1 \\ 2 & 6 & -5 & -1 \\ 1 & -2 & 7 & 2 \end{array} \right) \xrightarrow{\mathcal{L}_2 \leftrightarrow \mathcal{L}_1} \left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 6 & -5 & -1 \\ 1 & 2 & -3 & 1 \\ 1 & -2 & 7 & 2 \end{array} \right)$$

Ensuite on effectue la 1ère étape de la méthode de Gauss :

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 6 & -5 & -1 \\ 1 & 2 & -3 & 1 \\ 1 & -2 & 7 & 2 \end{array} \right) \xrightarrow[\mathcal{L}_3 \leftarrow \mathcal{L}_3 - \frac{1}{2}\mathcal{L}_1]{\mathcal{L}_2 \leftarrow \mathcal{L}_2 - \frac{1}{2}\mathcal{L}_1} \left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 6 & -5 & -1 \\ 0 & -1 & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} & \frac{5}{2} \end{array} \right)$$

On cherche maintenant dans la colonne 2 à partir de la ligne 2 le plus grand nombre en valeur absolue : ici -5 (à la 3ème ligne) et on permute la 3ème ligne avec la 2ème :

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 6 & -5 & -1 \\ 0 & -1 & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} & \frac{5}{2} \end{array} \right) \xrightarrow{\mathcal{L}_3 \leftrightarrow \mathcal{L}_2} \left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 6 & -5 & -1 \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} & \frac{5}{2} \\ 0 & -1 & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} \end{array} \right)$$

Puis on effectue la 2ème (et dernière) étape de la méthode de Gauss :

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 6 & -5 & -1 \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} & \frac{5}{2} \\ 0 & -1 & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} \end{array} \right) \xrightarrow{\mathcal{L}_3 \leftarrow \mathcal{L}_3 - \frac{1}{5}\mathcal{L}_2} \left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 6 & -5 & -1 \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} & \frac{5}{2} \\ 0 & 0 & -\frac{12}{5} & 1 \end{array} \right)$$

En posant $\bar{\mathbb{U}} = \begin{pmatrix} 2 & 6 & -5 \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} \\ 0 & 0 & -\frac{12}{5} \end{pmatrix}$ et $\bar{\mathbf{c}} = \begin{pmatrix} -1 \\ \frac{5}{2} \\ 1 \end{pmatrix}$ on est ramené à résoudre le système triangulaire supérieur $\bar{\mathbb{U}}\mathbf{x} = \bar{\mathbf{c}}$, que l'on résout par remontée. On retrouve alors $\mathbf{x} = (\frac{7}{3}, -\frac{31}{24}, -\frac{5}{12})^t$.

(d) Pour trouver la factorisation $\bar{\mathbb{L}}\bar{\mathbb{U}}$ de $\mathbb{P}\mathbb{A}$ on reprend les étapes de l'algorithme de Gauss avec pivot partiel :

$$\begin{aligned}\underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 1 & 2 & -3 \\ 2 & 6 & -5 \\ 1 & -2 & 7 \end{array} \right)}_{\mathbb{A} = \mathbb{A}^{(0)}} &\xrightarrow{\mathcal{L}_2 \leftrightarrow \mathcal{L}_1} \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 2 & 6 & -5 \\ 1 & 2 & -3 \\ 1 & -2 & 7 \end{array} \right)}_{\mathbb{P}_1 \mathbb{A}} = \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right)}_{\mathbb{P}_1} \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 1 & 2 & -3 \\ 2 & 6 & -5 \\ 1 & -2 & 7 \end{array} \right)}_{\mathbb{A}^{(0)}} \\ &\xrightarrow[\mathcal{L}_3 \leftarrow \mathcal{L}_3 - \frac{1}{2}\mathcal{L}_1]{\mathcal{L}_2 \leftarrow \mathcal{L}_2 - \frac{1}{2}\mathcal{L}_1} \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 2 & 6 & -5 \\ 0 & -1 & -\frac{1}{2} \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} \end{array} \right)}_{\mathbb{A}^{(1)}} = \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 0 \\ -\frac{1}{2} & 1 & 0 \\ -\frac{1}{2} & 0 & 1 \end{array} \right)}_{\bar{\mathbb{E}}^{(1)}} \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 2 & 6 & -5 \\ 1 & 2 & -3 \\ 1 & -2 & 7 \end{array} \right)}_{\mathbb{P}_1 \mathbb{A}^{(0)}} \\ &\xrightarrow{\mathcal{L}_3 \leftrightarrow \mathcal{L}_2} \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 2 & 6 & -5 \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} \\ 0 & -1 & -\frac{1}{2} \end{array} \right)}_{\mathbb{P}_2 \mathbb{A}^{(1)}} = \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{array} \right)}_{\mathbb{P}_2} \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 2 & 6 & -5 \\ 0 & -1 & -\frac{1}{2} \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} \end{array} \right)}_{\mathbb{A}^{(1)}} \\ &\xrightarrow{\mathcal{L}_3 \leftarrow \mathcal{L}_3 - (-\frac{1}{5})\mathcal{L}_2} \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 2 & 6 & -5 \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} \\ 0 & 0 & -\frac{12}{5} \end{array} \right)}_{\mathbb{A}^{(2)}} = \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -\frac{1}{5} & 1 \end{array} \right)}_{\bar{\mathbb{E}}^{(2)}} \underbrace{\left(\begin{array}{ccc} 2 & 6 & -5 \\ 0 & -5 & \frac{19}{2} \\ 0 & -1 & -\frac{1}{2} \end{array} \right)}_{\mathbb{P}_2 \mathbb{A}^{(1)}} = \end{aligned}$$

Notons que $\bar{\mathbb{E}}^{(1)}$ est inversible, et $(\bar{\mathbb{E}}^{(1)})^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & 1 & 0 \\ \frac{1}{2} & 0 & 1 \end{pmatrix}$. De même, $\bar{\mathbb{E}}^{(2)}$ est inversible, et $(\bar{\mathbb{E}}^{(2)})^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & \frac{1}{5} & 1 \end{pmatrix}$.

Ainsi, à la fin de la 1ère étape de la méthode de Gauss on a :

$$\mathbb{A}^{(1)} = \bar{\mathbb{E}}^{(1)} \mathbb{P}_1 \mathbb{A},$$

et à la fin de la 2ème étape on obtient :

$$\begin{aligned} \bar{\mathbb{U}} &\stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{A}^{(2)} = \bar{\mathbb{E}}^{(2)} \mathbb{P}_2 \mathbb{A}^{(1)} = \bar{\mathbb{E}}^{(2)} \mathbb{P}_2 \bar{\mathbb{E}}^{(1)} \mathbb{P}_1 \mathbb{A} \\ &\iff \bar{\mathbb{U}} = (\bar{\mathbb{E}}^{(2)} \bar{\mathbb{E}}^{(1)}) (\mathbb{P}_2 \mathbb{P}_1) \mathbb{A} \quad (\text{car } \mathbb{P}_2 \text{ et } \bar{\mathbb{E}}^{(1)} \text{ commutent}) \end{aligned}$$

De l'égalité ci-dessus, on a

$$\begin{aligned} (\bar{\mathbb{E}}^{(2)} \bar{\mathbb{E}}^{(1)}) (\mathbb{P}_2 \mathbb{P}_1) \mathbb{A} = \bar{\mathbb{U}} &\iff (\mathbb{P}_2 \mathbb{P}_1) \mathbb{A} = (\bar{\mathbb{E}}^{(2)} \bar{\mathbb{E}}^{(1)})^{-1} \bar{\mathbb{U}} \\ &\iff (\mathbb{P}_2 \mathbb{P}_1) \mathbb{A} = ((\bar{\mathbb{E}}^{(1)})^{-1} (\bar{\mathbb{E}}^{(2)})^{-1}) \bar{\mathbb{U}} \\ &\iff \mathbb{P} \mathbb{A} = \bar{\mathbb{L}} \bar{\mathbb{U}} \end{aligned}$$

avec $\mathbb{P} = \mathbb{P}_2 \mathbb{P}_1$ et $\bar{\mathbb{L}} \stackrel{\text{def}}{=} (\bar{\mathbb{E}}^{(1)})^{-1} (\bar{\mathbb{E}}^{(2)})^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & 1 & 0 \\ \frac{1}{2} & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & \frac{1}{5} & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & 1 & 0 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{5} & 1 \end{pmatrix}.$

Notons que pour obtenir $\bar{\mathbb{L}}$ et \mathbb{P} il suffit de partir de la matrice identité \mathbb{I} puis :

— pour obtenir $\bar{\mathbb{L}}$: de recopier dans \mathbb{I} , en les changeant de signe, les coefficients utilisés à chaque opération élémentaire :

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{\bar{\mathbb{L}}} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & 1 & 0 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{5} & 1 \end{pmatrix}.$$

$\mathbb{I} \qquad \qquad \bar{\mathbb{L}}$

— pour obtenir \mathbb{P} : de faire, à partir de \mathbb{I} , chaque permutation élémentaire :

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{\mathcal{L}_2 \leftrightarrow \mathcal{L}_1} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{\mathcal{L}_3 \leftrightarrow \mathcal{L}_2} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix},$$

$\mathbb{I} \qquad \qquad \mathbb{P}_1 \qquad \qquad \mathbb{P} = \mathbb{P}_2 \mathbb{P}_1$

on a alors $\mathbb{P} \mathbb{A} = \bar{\mathbb{L}} \bar{\mathbb{U}}$.

Utilisons maintenant cette factorisation $\mathbb{P} \mathbb{A} = \bar{\mathbb{L}} \bar{\mathbb{U}}$ pour résoudre le système $\mathbb{A} \mathbf{x} = \mathbf{b}$. On a, puisque \mathbb{P} est inversible

$$\begin{aligned} \mathbb{A} \mathbf{x} = \mathbf{b} &\iff \mathbb{P} \mathbb{A} \mathbf{x} = \mathbb{P} \mathbf{b} \iff \bar{\mathbb{L}} \bar{\mathbb{U}} \mathbf{x} = \mathbb{P} \mathbf{b} \\ &\iff \bar{\mathbb{L}} \bar{\mathbf{y}} = \mathbb{P} \mathbf{b} \text{ puis } \bar{\mathbb{U}} \mathbf{x} = \bar{\mathbf{y}} \end{aligned}$$

On résout par descente $\bar{\mathbb{L}} \bar{\mathbf{y}} = \mathbb{P} \mathbf{b}$ et on trouve $\bar{\mathbf{y}} = (-1, \frac{5}{2}, 1)^t$ (notons que $\bar{\mathbf{y}} = \bar{\mathbf{c}}$ de la question (c)). Puis on résout $\bar{\mathbb{U}} \mathbf{x} = \bar{\mathbf{y}}$ par remontée, et on trouve $\mathbf{x} = (\frac{7}{3}, -\frac{31}{24}, -\frac{5}{12})^t$.

Exercice 2 : généralités

Soit $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ une matrice inversible admettant une factorisation $\mathbb{L}\mathbb{U}$ où \mathbb{L} est une matrice triangulaire inférieure à diagonale unité et \mathbb{U} est une matrice triangulaire supérieure.

1. Montrer que si la factorisation $\mathbb{L}\mathbb{U}$ existe alors elle est unique.
2. Décrire une méthode permettant de calculer explicitement les coefficients des matrices \mathbb{L} et \mathbb{U} .
3. (algo) Ecrire une fonction **FACTLU** permettant de calculer les matrices \mathbb{L} et \mathbb{U} . Quel est le coût de cette méthode ? (on évaluera le nombre d'opérations élémentaires)
4. Soit $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ une matrice inversible. Est-il toujours possible de décomposer \mathbb{A} sous la forme $\mathbb{A} = \mathbb{L}\mathbb{U}$ où \mathbb{L} est une matrice triangulaire inférieure à diagonale unité et \mathbb{U} est une matrice triangulaire supérieure ?

5. (*algo*) Soit $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ une matrice inversible admettant une factorisation $\mathbb{L}\mathbb{U}$. Expliquer comment résoudre le système $\mathbb{A}x = b$ en utilisant cette factorisation et écrire l'algorithme (fonction **RESFACTLU**) correspondant. Calculer le coût de cet algorithme.

Correction

1. Supposons que la matrice $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ vérifie

$$\mathbb{A} = \mathbb{L}_1 \mathbb{U}_1 = \mathbb{L}_2 \mathbb{U}_2, \quad (2)$$

où

- $\mathbb{U}_1 \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ et $\mathbb{U}_2 \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ sont des matrices triangulaires supérieures,
- $\mathbb{L}_1 \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ et $\mathbb{L}_2 \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ sont des matrices triangulaires inférieures à diagonale unité (leurs coefficients diagonaux sont tous égaux à 1).

Nous allons montrer que $\mathbb{L}_1 = \mathbb{L}_2$ et $\mathbb{U}_1 = \mathbb{U}_2$. Comme \mathbb{A} est inversible, alors

$$\det(\mathbb{A}) = \det(\mathbb{L}_1 \mathbb{U}_1) = \det(\mathbb{L}_1) \det(\mathbb{U}_1) \neq 0.$$

Cela signifie donc que $\det(\mathbb{L}_1) \neq 0$ et $\det(\mathbb{U}_1) \neq 0$, autrement dit que les matrices \mathbb{L}_1 et \mathbb{U}_1 sont inversibles (on savait déjà en fait que \mathbb{L}_1 était inversible puisque $\det(\mathbb{L}_1) = 1$). De manière similaire, on montre que \mathbb{L}_2 et \mathbb{U}_2 sont inversibles.

Ainsi, la seconde égalité de (2) est équivalente à

$$(\mathbb{L}_2)^{-1} \mathbb{L}_1 = \mathbb{U}_2 (\mathbb{U}_1)^{-1}. \quad (3)$$

La matrice \mathbb{L}_2 est triangulaire inférieure à diagonale unité. Par conséquent, d'après l'exercice 4 du TD2, la matrice \mathbb{L}_2^{-1} est triangulaire inférieure à diagonale unité. Donc comme $\mathbb{L}_2^{-1} \mathbb{L}_1$ est le produit de deux matrices triangulaires inférieures à diagonale unité, le terme de gauche de l'égalité (3) est une matrice triangulaire inférieure à diagonale unité.

De manière similaire, comme la matrice \mathbb{U}_1 est triangulaire supérieure, son inverse $(\mathbb{U}_1)^{-1}$ est triangulaire supérieure. Donc, le terme de droite de l'égalité (3) est une matrice triangulaire supérieure.

Ainsi, l'égalité (3) implique que $(\mathbb{L}_2)^{-1} \mathbb{L}_1$ triangulaire inférieure est égale à $\mathbb{U}_2 (\mathbb{U}_1)^{-1}$ triangulaire supérieure, donc ce sont deux matrices diagonales identiques. De plus, $(\mathbb{L}_2)^{-1} \mathbb{L}_1$ étant à diagonale unité, elle est égale à la matrice identité :

$$(\mathbb{L}_2)^{-1} \mathbb{L}_1 = \mathbb{U}_2 (\mathbb{U}_1)^{-1} = \mathbb{I},$$

ou de façon équivalente

$$\mathbb{L}_2 = \mathbb{L}_1 \quad \text{et} \quad \mathbb{U}_2 = \mathbb{U}_1.$$

Autrement dit, si \mathbb{A} admet une factorisation $\mathbb{L}\mathbb{U}$ (avec \mathbb{L} triangulaire inférieure à diagonale unité et \mathbb{U} triangulaire supérieure), alors cette factorisation est unique.

Remarque. Ce résultat repose de manière essentielle sur le fait que \mathbb{L} est à diagonale unité. Sans cette hypothèse, il n'y a pas unicité de la décomposition $\mathbb{L}\mathbb{U}$.

2. On suppose que \mathbb{A} admet une décomposition $\mathbb{L}\mathbb{U}$. L'objectif de cette question est de calculer \mathbb{L} et \mathbb{U} .

On pose $\mathbb{A} = (a_{ij})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2}$, $\mathbb{L} = (\ell_{ij})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2}$, $\mathbb{U} = (u_{ij})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2}$:

$$\mathbb{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}, \quad \mathbb{L} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ \ell_{21} & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & 0 \\ \ell_{n1} & \ell_{n2} & \cdots & \cdots & 1 \end{pmatrix}, \quad \mathbb{U} = \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & \cdots & \cdots & u_{1n} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \vdots & 0 & \ddots & \ddots \\ 0 & \cdots & \cdots & 0 & u_{nn} \end{pmatrix}$$

Comme \mathbb{L} est triangulaire inférieure à diagonale unité, on sait que, pour tout $i \in \llbracket 1, n \rrbracket$

$$\ell_{ii} = 1 \quad \text{et} \quad \ell_{ik} = 0 \quad \forall k > i. \quad (4)$$

De manière similaire, comme \mathbb{U} est triangulaire supérieure, pour tout $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$,

$$u_{kj} = 0 \quad \forall k > j. \quad (5)$$

Ainsi les inconnues du problème sont :

- les nombres ℓ_{ik} , pour tout $i \in \llbracket 1, n \rrbracket$ et pour tout $k < i$.
- les nombres u_{kj} , pour tout $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$ et pour tout $k \leq j$.

Comme $\mathbb{A} = \mathbb{L}\mathbb{U}$, et en utilisant (4) et (5),

$$\forall (i, j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2, a_{ij} = \sum_{k=1}^n \ell_{ik} u_{kj} = \sum_{k=1}^{\min(i, j)} \ell_{ik} u_{kj}. \quad (6)$$

De plus, comme \mathbb{A} est inversible, on a $\det(\mathbb{A}) \neq 0$, et ainsi l'égalité $\mathbb{A} = \mathbb{L}\mathbb{U}$ implique que $\det(\mathbb{L}) \det(\mathbb{U}) \neq 0$ donc \mathbb{U} est inversible. Or $\det(\mathbb{U}) = \prod_{j=1}^n u_{jj}$ (car \mathbb{U} est triangulaire supérieure), donc

$$u_{jj} \neq 0, \quad \forall j \in \llbracket 1, n \rrbracket. \quad (7)$$

La question est donc la suivante : comment utiliser la formule (6) pour trouver un algorithme de calcul des inconnues ℓ_{ik} ($i \in \llbracket 1, n \rrbracket$, $k < i$) et u_{kj} ($j \in \llbracket 1, n \rrbracket$, $k \leq j$) ? Pour déterminer ces coefficients, nous allons utiliser une identification des coefficients de $\mathbb{A} = \mathbb{L}\mathbb{U}$ **ligne par ligne** :

Étape 1 : identification de la première ligne de $\mathbb{A} = \mathbb{L}\mathbb{U}$

Nous allons voir que cette étape va nous permettre de calculer la première ligne de \mathbb{U} (i.e les coefficient u_{1j} pour tout $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$) et la première ligne de \mathbb{L} (il n'y a en fait rien à calculer puisque $\ell_{11} = 1$ et $\ell_{1k} = 0$ sinon).

L'équation (6) pour $i = 1$ donne

$$a_{1j} = \sum_{k=1}^1 \ell_{1k} u_{kj} = \ell_{11} u_{1j} = u_{1j}$$

car $\min(1, j) = 1$ et $\ell_{11} = 1$. Ainsi, pour tout $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$,

$$u_{1j} = a_{1j} \quad (8)$$

ce qui nous permet de calculer la première ligne de \mathbb{U} . A l'issue de cette première étape, la première ligne de \mathbb{L} et la première ligne de \mathbb{U} sont intégralement déterminées.

Étape 2 : identification de la deuxième ligne de $\mathbb{A} = \mathbb{L}\mathbb{U}$

Nous allons voir que cette étape va nous permettre de calculer la deuxième ligne de \mathbb{L} (i.e, le coefficient ℓ_{21}) **puis** la deuxième ligne de \mathbb{U} (i.e les coefficient u_{2j} pour tout $j \geq 2$).

L'équation (6) pour $i = 2$ donne

$$a_{2j} = \sum_{k=1}^{\min(2, j)} \ell_{2k} u_{kj} \quad (9)$$

Nous discutons deux cas, suivant la valeur de $\min(2, j)$:

- a- $j < 2$ ($\min(2, j) = j$) : dans ce cas, $j = 1$, et on a $a_{21} = \ell_{21} u_{11}$. Comme u_{11} a été calculé à la première étape, et $u_{11} \neq 0$ d'après (7), on en déduit que

$$\ell_{21} = \frac{a_{21}}{u_{11}} \quad (10)$$

si bien que la deuxième ligne de \mathbb{L} est maintenant déterminée.

- b- $j \geq 2$ ($\min(2, j) = 2$) : la formule (9) devient $a_{2j} = \ell_{21} u_{1j} + \ell_{22} u_{2j}$, ou encore, puisque $\ell_{22} = 1$, pour tout $j \in \llbracket 2, n \rrbracket$,

$$u_{2j} = a_{2j} - \ell_{21} u_{1j}. \quad (11)$$

Le terme de droite de l'équation précédente est connu intégralement : ℓ_{21} a été calculé lors de l'étape 2-a ((10)) et les termes u_{1j} , $j \geq 2$, sont connus depuis l'étape 1. La seconde ligne de \mathbb{U} est maintenant complètement déterminée.

Remarque. Dans le processus d'identification ci dessus, il n'est pas possible d'invertir les étapes 2-a et 2-b.

Étape i : identification de la ligne i de $\mathbb{A} = \mathbb{L}\mathbb{U}$

Dans cette étape, nous allons calculer la ligne i de \mathbb{L} (i.e, le coefficient ℓ_{ij} , $j < i$) (Étape i-a) **puis** la ligne i de \mathbb{U} (i.e les coefficient u_{ij} pour tout $j \geq i$) (Étape i-b)).

Nous faisons l'hypothèse que les étapes précédentes (étapes k pour $k < i$) ont permis de calculer les $i - 1$ premières lignes de \mathbb{L} et les $i - 1$ premières lignes de \mathbb{U} . On rappelle que l'équation (6) donne

$$a_{ij} = \sum_{k=1}^{\min(i,j)} \ell_{ik} u_{kj}. \quad (12)$$

Nous discutons deux cas, suivant la valeur de $\min(i, j)$:

a- $j < i$ ($\min(i, j) = j$) : L'équation (12) devient

$$a_{ij} = \sum_{k=1}^j \ell_{ik} u_{kj}. \quad (13)$$

On remarque que, comme $k \leq j < i$, les nombres u_{kj} sont connus. Pour $j = 1$, nous obtenons alors $a_{i1} = \ell_{i1} u_{11}$ ce qui nous permet de déterminer ℓ_{i1} par la formule

$$\ell_{i1} = \frac{a_{i1}}{u_{11}}$$

ℓ_{i1} étant déterminé, nous allons pouvoir déterminer ℓ_{i2} . En effet, l'équation (13) pour $j = 2$ donne

$$a_{i2} = \ell_{i1} u_{12} + \ell_{i2} u_{22}$$

Puisque les termes u_{12} et u_{22} ont été calculés lors d'étapes précédentes et que ℓ_{i1} vient d'être calculé, la seule inconnue de l'équation précédente est ℓ_{i2} . On obtient alors (puisque \mathbb{A} est inversible et $\mathbb{A} = \mathbb{L}\mathbb{U}$, $u_{22} \neq 0$)

$$\ell_{i2} = \frac{a_{i2} - \ell_{i1} u_{12}}{u_{22}}.$$

On peut ainsi continuer à déterminer ℓ_{ij} de proche en proche pour tout $j < i$. En effet, supposons ℓ_{ik} connu pour tout $k \leq j - 1$. D'après (7) on a $u_{jj} \neq 0$, $\forall j \in \llbracket 1, n \rrbracket$. On peut donc réécrire l'équation (13) comme

$$\ell_{ij} = \frac{a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} \ell_{ik} u_{kj}}{u_{jj}} \quad (\forall j \leq i - 1). \quad (14)$$

Le terme de droite de l'équation précédente est connu : en effet u_{kj} est connu pour tout $k < i$ (donc en particulier pour $k \leq j$). De même, les termes ℓ_{ik} sont connus, par conséquent ℓ_{ij} est déterminé.

A l'issue de cette étape i-a, les coefficients ℓ_{ij} pour $j < i$ sont déterminés.

b- $j \geq i$ ($\min(i, j) = i$) : l'équation L'équation (12) devient

$$a_{ij} = \sum_{k=1}^i \ell_{ik} u_{kj} = \sum_{k=1}^{i-1} \ell_{ik} u_{kj} + \ell_{ii} u_{ij}, \quad (15)$$

qui, comme $\ell_{ii} = 1$ donne

$$u_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} \ell_{ik} u_{kj} \quad (\forall j \geq i). \quad (16)$$

Puisque les coefficients u_{kj} pour $k \leq i - 1$ ont été déterminés lors des étapes précédentes et que les coefficients ℓ_{ik} ($k \geq i$) sont connus depuis l'étape i-a, le terme de droite de (16) est connu et l'équation (16) permet de construire u_{ij} pour tout $j \geq i$.

Algorithm 1 Fonction **FACTLU** : Calcule (en identifiant par lignes) les matrices \mathbb{L} et \mathbb{U} de la factorisation $\mathbb{L}\mathbb{U}$ d'une matrice \mathbb{A}

Données : \mathbb{A} : matrice de $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ inversible et admettant une factorisation $\mathbb{L}\mathbb{U}$

Résultat : \mathbb{L} : matrice de $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ triangulaire inférieure à diagonale unité

\mathbb{U} : matrice de $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ triangulaire supérieure inversible

1: **Fonction** $[\mathbb{L}, \mathbb{U}] \leftarrow \text{FACTLU}(\mathbb{A})$

```

2:   $n \leftarrow \text{size}(\mathbb{A}, 1)$ 
3:   $\mathbb{L} \leftarrow \mathbb{I}_n$  ▷ matrice identité de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ 
4:   $\mathbb{U} \leftarrow \mathbb{O}_n$  ▷ matrice nulle de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ 
5:  Pour  $i \leftarrow 1$  à  $n$  faire
6:      Pour  $j \leftarrow 1$  à  $i - 1$  faire ▷ Calcul de la ligne  $i$  de  $\mathbb{L}$  ( $\ell_{ij}$ ,  $j < i$ ) (formule (14))
7:           $\mathbb{L}(i, j) \leftarrow \mathbb{A}(i, j)$ 
8:          Pour  $k \leftarrow 1$  à  $j - 1$  faire
9:               $\mathbb{L}(i, j) \leftarrow \mathbb{L}(i, j) - \mathbb{L}(i, k) * \mathbb{U}(k, j)$ 
10:         fin Pour
11:          $\mathbb{L}(i, j) \leftarrow \mathbb{L}(i, j) / \mathbb{U}(j, j)$ 
12:     fin Pour
13:     Pour  $j \leftarrow i$  à  $n$  faire ▷ Calcul de la ligne  $i$  de  $\mathbb{U}$  ( $u_{ij}$ ,  $j \geq i$ ) (formule (16))
14:          $\mathbb{U}(i, j) \leftarrow \mathbb{A}(i, j)$ 
15:         Pour  $k \leftarrow 1$  à  $i - 1$  faire
16:              $\mathbb{U}(i, j) \leftarrow \mathbb{U}(i, j) - \mathbb{L}(i, k) * \mathbb{U}(k, j)$ 
17:         fin Pour
18:     fin Pour
19: fin Fonction
20: fin Fonction

```

Remarque.

1. Une autre méthode est proposée en cours, pour calculer \mathbb{L} et \mathbb{U} . Elle consiste à calculer, à chaque étape i , la i -ème ligne de \mathbb{U} et la i -ème colonne de \mathbb{L} .
2. Dans le processus d'identification de l'étape i -a, il n'est pas possible d'intervertir les sous étapes : dans l'égalité (14), il faut connaître ℓ_{ik} pour $k \leq j - 1$ pour pouvoir calculer ℓ_{ij} . Il faut donc commencer par calculer ℓ_{i1} , puis ℓ_{i2} et ainsi de suite jusqu'à $\ell_{i,i-1}$. Par contre, la définition (16) de u_{ij} ne fait pas appel à u_{ik} pour $k \leq j - 1$. Les calculs (16) peuvent donc être effectués en parallèle.
3. On aurait aussi pu identifier les équations (6) colonne par colonne.