

PARTIEL DU 10 JANVIER 2024
durée : 3h00.

Sans documents et sans appareils électroniques
Le barème est donné à titre indicatif

Dans ce sujet :

- Les trois exercices sont indépendants.
- Les entrées/sorties des fonctions algorithmiques que vous écrirez devront être décrites.
- Le but de toute fonction algorithmique que vous écrirez, et qui n'est pas explicitement demandée, devra être précisé.

EXERCICE 1 (5.5 points)

Soient $n \in \mathbb{N}^*$ et $(x_i, y_i, z_i)_{i \in \llbracket 0, n \rrbracket}$ $(n + 1)$ triplets de \mathbb{R}^3 , où les x_i sont des points distincts deux à deux de \mathbb{R} . Le **polynôme d'interpolation de Lagrange-Hermite**, noté H_n , associé aux $(n + 1)$ triplets $(x_i, y_i, z_i)_{i \in \llbracket 0, n \rrbracket}$, est défini par

$$H_n(x) = \sum_{i=0}^n y_i A_i(x) + \sum_{i=0}^n z_i B_i(x) \quad (1.1)$$

avec

$$A_i(x) = (1 - 2(x - x_i)L'_i(x_i))L_i^2(x) \quad \text{et} \quad B_i(x) = (x - x_i)L_i^2(x) \quad (1.2)$$

où

$$L_i(x) = \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j}.$$

- Q. 1** **a.** Quelles sont les propriétés remarquables du polynôme H_n ?
b. Calculer $L'_i(x)$.
c. En déduire que

$$L'_i(x_i) = \sum_{\substack{k=0 \\ k \neq i}}^n \frac{1}{x_i - x_k}.$$

□

- R. 1** **a.** Le **polynôme d'interpolation de Lagrange-Hermite**, H_n , associé aux $(n + 1)$ triplets $(x_i, y_i, z_i)_{i \in \llbracket 0, n \rrbracket}$, est l'unique polynôme de degré au plus $2n + 1$, vérifiant

$$H_n(x_i) = y_i \quad \text{et} \quad H'_n(x_i) = z_i, \quad \forall i \in \llbracket 0, n \rrbracket$$

- b.** On a

$$L'_i(x) = \sum_{\substack{k=0 \\ k \neq i}}^n \frac{1}{x_i - x_k} \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i \\ j \neq k}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j}$$

- c.** On en déduit

$$L'_i(x_i) = \sum_{\substack{k=0 \\ k \neq i}}^n \frac{1}{x_i - x_k}.$$

Q. 2 [Algo] Ecrire une fonction algorithmique **Hermite** permettant de calculer $H_n(t)$ avec $t \in \mathbb{R}$. □

R. 2 Voici le descriptif de la fonction :

But : Calculer le polynôme $H_n(t)$ défini par (1.1)
Données : \mathbf{X} : vecteur/tableau de \mathbb{R}^{n+1} , $X(i) = x_{i-1} \forall i \in \llbracket 1, n+1 \rrbracket$ et $X(i) \neq X(j)$ pour $i \neq j$,
 \mathbf{Y} : vecteur/tableau de \mathbb{R}^{n+1} , $Y(i) = y_{i-1} \forall i \in \llbracket 1, n+1 \rrbracket$,
 \mathbf{Z} : vecteur/tableau de \mathbb{R}^{n+1} , $Z(i) = z_{i-1} \forall i \in \llbracket 1, n+1 \rrbracket$,
 t : un réel.
Résultat : pH : le réel pH = $H_n(t)$.

La fonction que l'on va écrire use (et certains diront abuse) de fonctions.

Algorithme 1 Fonction **Hermite** permettant de calculer le polynôme d'interpolation de Lagrange-Hermite $H_n(t)$ défini par (1.1)

```

1: Fonction pH ← Hermite( X, Y, Z, t )
2:   pH ← 0
3:   Pour i ← 0 à n faire
4:     pH ← pH + POLYA(i, X, t) * Y(i + 1) + POLYB(i, X, t) * Z(i + 1)
5:   Fin Pour
6: Fin Fonction

```

Les différentes fonctions utilisées pour la fonction **Hermite** (directement ou indirectement) sont les suivantes :

PolyA : calcul du polynôme A_i en t , (données i, X, t)
PolyB : calcul du polynôme B_i en t , (données i, X, t)
PolyL : calcul du polynôme L_i en t , (données i, X, t)
PolyLp : calcul de $L'_i(x_i)$, (données i, X)

Algorithme 2 Fonction **PolyA** permettant de calculer le polynôme A_i en $t \in \mathbb{R}$ donné par $A_i(t) = (1 - 2L'_i(x_i)(t - x_i))L_i^2(t)$

```

1: Fonction y ← PolyA( i, X, t )
2:   y ← (1 - 2 * POLYLp(i, X) * (t - X(i + 1))) * (POLYL(i, X, t))^2
3: Fin Fonction

```

Algorithme 3 Fonction **PolyB** permettant de calculer le polynôme B_i en $t \in \mathbb{R}$ donné par $B_i(t) = (t - x_i)L_i^2(t)$

```

1: Fonction y ← PolyB( i, X, t )
2:   y ← (t - X(i + 1)) * (POLYL(i, X, t))^2
3: Fin Fonction

```

Algorithme 4 Fonction **PolyL** permettant de calculer le polynôme L_i en $t \in \mathbb{R}$ donné par $L_i(t) = \prod_{j=0, j \neq i}^n \frac{t - x_j}{x_i - x_j}$

```

1: Fonction y ← PolyL( i, X, t )
2:   y ← 1
3:   Pour j ← 0 à n, (j ~ i) faire
4:     y ← y * (t - X(j + 1)) / (X(i + 1) - X(j + 1))
5:   Fin Pour
6: Fin Fonction

```

Algorithme 5 Fonction **PolyLp** permettant de calculer $L'_i(x_i) = \sum_{k=0, k \neq i}^n \frac{1}{x_i - x_k}$

```

1: Fonction y ← PolyLp( i, X )
2:   y ← 0
3:   Pour k ← 0 à n, (k ~ i) faire
4:     y ← y + 1 / (X(i + 1) - X(k + 1))
5:   Fin Pour
6: Fin Fonction

```

Q. 3 [Algo] Dans le but de valider/tester la fonction algorithmique **Hermite**, proposer un algorithme permettant de vérifier, **sans représentation graphique**, que cette fonction a les mêmes propriétés que le polynôme d'interpolation de Lagrange-Hermite. On rappelle que, pour $h \in \mathbb{R}$ suffisamment petit, on a

$$H'_n(t) \approx \frac{H_n(t+h) - H_n(t)}{h}.$$

□

R. 3 A faire

EXERCICE 2 (11.5 points)

Soient $f \in \mathcal{C}^4([0, 2]; \mathbb{R})$ et α, β, γ trois réels. Nous allons étudier la formule de quadrature

$$\int_0^2 f(x) dx \approx Q(f) \stackrel{\text{def}}{=} \gamma f(2) + \beta f(1) + \alpha f(0). \quad (2.1)$$

- Q. 1**
- a.** Démontrer que la formule de quadrature (2.1) est de degré d'exactitude au moins p si et seulement si elle est exacte pour les $(p+1)$ fonctions $x \mapsto x^k, k \in \llbracket 0, p \rrbracket$.
 - b.** Déterminer α, β et γ pour que la formule de quadrature soit au moins de degré d'exactitude 2.
 - c.** Montrer que cette formule est de degré d'exactitude 3. □

- R. 1**
- a.** \Rightarrow Si la formule de quadrature (2.1) est de degré d'exactitude au moins p alors elle est exacte pour tout polynôme de degré inférieur ou égal à p , or les $(p+1)$ fonctions $x \mapsto x^k, k \in \llbracket 0, p \rrbracket$ sont de degré inférieur ou égal à p .

\Leftarrow On suppose la formule de quadrature (2.1) exacte pour les $(p+1)$ fonctions $x \mapsto x^k, k \in \llbracket 0, p \rrbracket$. Soit $P(x) = \sum_{k=0}^p a_k x^k$ un polynôme de degré (au plus) p . Par linéarité de l'intégrale on a

$$\begin{aligned} \int_0^2 P(x) dx &= \sum_{k=0}^p a_k \int_0^2 x^k dx \\ &= \sum_{k=0}^p a_k Q(x \mapsto x^k) \text{ par hypothèse} \\ &= Q(x \mapsto \sum_{k=0}^p a_k x^k) \text{ par linéarité de } Q \\ &= Q(P). \end{aligned}$$

- b.** La formule de quadrature (2.1) est de degré d'exactitude au moins 2 ssi elle est exacte pour $x \mapsto 1, x \mapsto x$ et $x \mapsto x^2$, c'est à dire ssi :

$$\int_0^2 1 dx = \alpha + \beta + \gamma, \quad \int_0^2 x dx = \beta + 2\gamma, \quad \int_0^2 x^2 dx = \beta + 4\gamma,$$

Ceci correspond alors à la résolution du système linéaire :

$$\begin{cases} \alpha + \beta + \gamma = 2 \\ \beta + 2\gamma = 2 \\ \beta + 4\gamma = \left(\frac{8}{3}\right) \end{cases}$$

Ce système admet une unique solution $(\alpha, \beta, \gamma) = \left(\frac{1}{3}, \frac{4}{3}, \frac{1}{3}\right)$

- c.** Cette formule est de degré d'exactitude 3 si elle est aussi exacte pour $x \mapsto x^3$ et non exacte pour $x \mapsto x^4$. Avec $f : x \mapsto x^3$ on a

$$\int_0^2 x^3 dx = 4 = \gamma f(2) + \beta f(1) + \alpha f(0) = 4$$

Avec $f : x \mapsto x^4$ on a

$$\int_0^2 x^4 dx = \frac{32}{5} \neq \gamma f(2) + \beta f(1) + \alpha f(0) = \frac{20}{3}$$

- Q. 2**
- a.** Etablir qu'il existe un unique polynôme P de degré 3 tel que

$$P(0) = f(0), \quad P(1) = f(1), \quad P(2) = f(2) \text{ et } P'(0) = f'(0). \quad (2.2)$$

b. Soit $x \in]0, 2[$ fixé, avec $x \neq 1$. On considère la fonction $\varphi : [0, 2] \rightarrow \mathbb{R}$ définie par

$$\varphi(t) = (f(t) - P(t)) - (f(x) - P(x)) \frac{(t-1)(t-2)t^2}{(x-1)(x-2)x^2}, \quad \forall t \in [0, 2].$$

En quels points s'annule la fonction φ ? En déduire, par applications successives du théorème de Rolle, qu'il existe un $\xi_x \in]0, 2[$ tel que $\varphi^{(4)}(\xi_x) = 0$.

c. En déduire que pour tout $x \in [0, 2]$, il existe un $\xi_x \in]0, 2[$ tel que

$$f(x) = P(x) + \frac{(x-1)(x-2)x^2}{4!} f^{(4)}(\xi_x). \quad (2.3)$$

□

R. 2 a. Soit $\Phi : \mathbb{R}_3[X] \rightarrow \mathbb{R}^4$ l'application définie par

$$\forall Q \in \mathbb{R}_3[X], \quad \Phi(Q) = (Q(0), Q(1), Q(2), Q'(0))$$

L'existence et l'unicité du polynôme P est équivalente à la bijectivité de l'application Φ car $\Phi(P) = (f(0), f(1), f(2), f'(0))$. Or celle-ci est une application linéaire entre deux espaces de dimension 4. Elle est donc bijective si et seulement si elle est injective (ou surjective). Pour vérifier l'injectivité de Φ il est nécessaire et suffisant de vérifier que son noyau est réduit au polynôme nul.

Soit $Q \in \ker \Phi$. On a alors $\Phi(Q) = \mathbf{0}_4$ et donc Q a 3 racines distinctes dont l'une double. Or le seul polynôme de $\mathbb{R}_4[X]$ ayant 3 racines distinctes dont l'une double est le polynôme nul et donc $Q = 0$.

b. La fonction φ s'annule aux 4 points distincts 0, 1, 2 et x . Par le théorème de Rolle, sa dérivée s'annule en trois points distincts de 0, 1, 2 et x . De plus elle s'annule en 0.

On note $z_1^0 < z_2^0 < z_3^0 < z_4^0$ ces 4 points ordonnés où φ' s'annule.

En appliquant le théorème de Rolle sur chaque intervalle $[z_k^0, z_{k+1}^0]$, $k \in \llbracket 1, 3 \rrbracket$, il existe $z_k^1 \in]z_k^0, z_{k+1}^0[$ tels que $\varphi^{(2)}(z_k^1) = 0$. Par construction z_1^1, z_2^1 et z_3^1 sont distincts.

En appliquant le théorème de Rolle sur $[z_1^1, z_2^1]$ et $[z_2^1, z_3^1]$, il existe $z_1^2 \in]z_1^1, z_2^1[$ et $z_2^2 \in]z_2^1, z_3^1[$ tels que $\varphi^{(3)}(z_1^2) = 0$ et $\varphi^{(3)}(z_2^2) = 0$. Par construction ces deux points sont distincts.

Enfin en appliquant le théorème de Rolle sur $[z_1^2, z_2^2]$, il existe $\xi_x \in]z_1^2, z_2^2[\subset]0, 2[$ tel que $\varphi^{(4)}(\xi_x) = 0$.

c. Comme P est un polynôme de degré 3, $P^{(4)} = 0$. De plus la dérivée 4-ème de $t \mapsto (t-1)(t-2)t^2$ vaut $4!$. On en déduit, pour $x \in [0; 2] \setminus \{0, 2, 1\}$

$$\varphi^{(4)}(\xi_x) = 0 = f^{(4)}(\xi_x) - (f(x) - P(x)) \frac{4!}{(x-1)(x-2)x^2}$$

et donc (2.3) est démontré pour $x \in [0; 2] \setminus \{0, 2, 1\}$.

Si $x \in \{0, 2, 1\}$ alors (2.3) est immédiat.

Q. 3 Soit P défini par (2.2)

a. Montrer (sans calcul) que

$$\int_0^2 P(x) dx = \gamma f(2) + \beta f(1) + \alpha f(0).$$

b. En déduire qu'il existe une constante M dépendant de $f^{(4)}$ telle que

$$\left| \int_0^2 f(x) dx - (\gamma f(2) + \beta f(1) + \alpha f(0)) \right| \leq \frac{1}{90} M. \quad (2.4)$$

□

R. 3 a. Comme P est de degré 3, la formule de quadrature (2.1) est exacte pour P et donc

$$\int_0^2 P(x)dx = Q(P) = \alpha P(0) + \beta P(1) + \gamma P(2).$$

En utilisant (2.2) on obtient

$$\int_0^2 P(x)dx = \alpha f(0) + \beta f(1) + \gamma f(2).$$

b. On déduit de (2.3)

$$\left| \int_0^2 (f(x) - P(x))dx \right| = \left| \int_0^2 \frac{(x-1)(x-2)x^2}{4!} f^{(4)}(\xi_x) dx \right|.$$

En notant $M = \sup_{x \in [0,2]} |f^{(4)}(x)| < +\infty$ (car fonction continue sur un fermé borné), on obtient

$$\left| \int_0^2 (f(x) - P(x))dx \right| \leq M \left| \int_0^2 \frac{(x-1)(x-2)x^2}{4!} dx \right|$$

Or

$$\int_0^2 (x-1)(x-2)x^2 dx = -\frac{4}{15}$$

et donc

$$\left| \int_0^2 (f(x) - P(x))dx \right| \leq \frac{1}{90} M.$$

Q. 4 Soient $c \in \mathbb{R}$, $h > 0$ et $g \in \mathcal{C}^4([c, c+h]; \mathbb{R})$.

a. Par un changement de variable, déduire de (2.1) une formule de quadrature pour le calcul approché de $\int_c^{c+h} g(t)dt$.

b. En utilisant (2.4), montrer que l'erreur de quadrature est majorée par $\frac{\mathcal{M}}{C} h^5$ où $\mathcal{M} = \sup_{t \in [c, c+h]} |g^{(4)}(t)|$ et $C > 0$.

□

R. 4 a. On utilise un changement de variable pour transformer l'intervalle $[c, c+h]$ en $[0, 2]$. Ce changement de variable est $t = r(x) = \frac{h}{2}x + c - (0)\frac{h}{2}$ avec $r'(x) = \frac{h}{2}$ ce qui donne

$$\int_c^{c+h} g(t)dt = \frac{h}{2} \int_0^2 g \circ r(x)dx.$$

La formule de quadrature est donc

$$\int_c^{c+h} g(x)dx \approx \frac{h}{2} Q(g \circ r) = \frac{h}{2} (\alpha g \circ r(0) + \beta g \circ r(1) + \gamma g \circ r(2))$$

ce qui donne

$$\int_c^{c+h} g(t)dx \approx Q_h(g) \stackrel{\text{def}}{=} \frac{h}{2} Q(g \circ r) = \frac{1}{2} h \left(\frac{1}{3} g(c+h) + \frac{4}{3} g\left(c + \frac{1}{2}h\right) + \frac{1}{3} g(c) \right)$$

b. On a

$$\left| \int_c^{c+h} g(t)dt - Q_h(g) \right| = \frac{h}{2} \left| \int_0^2 g \circ r(x)dx - Q(g \circ r) \right|$$

La fonction $u \stackrel{\text{def}}{=} g \circ r$ est dans $\mathcal{C}^4([0, 2]; \mathbb{R})$ et $u^{(4)}(x) = \left(\frac{h}{2}\right)^4 g^{(4)}(r(x))$. D'après (2.4), on a

$$\left| \int_0^2 u(x)dx - Q(u) \right| \leq \frac{1}{90} \sup_{x \in [0,2]} |u^{(4)}(x)| = \frac{1}{90} \left(\frac{h}{2}\right)^4 \sup_{t \in [c, c+h]} |g^{(4)}(t)|.$$

On obtient donc

$$\begin{aligned} \left| \int_c^{c+h} g(t)dt - Q_h(g) \right| &\leq \frac{h}{2} \frac{1}{90} \left(\frac{h}{2}\right)^4 \sup_{t \in [c, c+h]} |g^{(4)}(t)| \\ &\leq \frac{1}{2880} h^5 \sup_{t \in [c, c+h]} |g^{(4)}(t)|. \end{aligned}$$

Q. 5 Soient $(x_k)_{k=0}^n$ une discrétisation régulière de l'intervalle $[a, b]$ et $w \in \mathcal{C}^4([a, b]; \mathbb{R})$.

- a.** A partir de (2.1), expliciter la formule **composite** associée permettant d'approcher $\int_a^b w(s)ds$ en utilisant la discrétisation $(x_k)_{k=0}^n$.
- b.** En utilisant les résultats de la question 4, montrer que l'erreur de quadrature de la formule composite est majorée par $D(b-a)h^4$ où $D = \frac{1}{6} \sup_{x \in [a, b]} |w^{(4)}(x)|$.

□

R. 5 a. On a

$$\int_a^b w(s)ds = \sum_{k=0}^{n-1} \int_{x_k}^{x_{k+1}} w(s)ds,$$

et d'après la question précédente (avec $c = x_k$ et $x_{k+1} = x_k + h$)

$$\int_{x_k}^{x_{k+1}} w(s)ds \approx \frac{h}{6} \left(w(x_k) + 4w\left(x_k + \frac{h}{2}\right) + w(x_{k+1}) \right).$$

Ainsi on obtient la formule de quadrature composée

$$\int_a^b w(s)ds \approx Q_h^n(w) \stackrel{\text{def}}{=} \frac{h}{6} \sum_{k=0}^{n-1} \left(w(x_k) + 4w\left(x_k + \frac{h}{2}\right) + w(x_{k+1}) \right).$$

b. On a

$$\begin{aligned} \left| \int_a^b w(s)ds - Q_h^n(w) \right| &\leq \frac{1}{2880} h^5 \sum_{k=0}^{n-1} \sup_{t \in [x_k, x_{k+1}]} |w^{(4)}(t)| \\ &\leq \frac{1}{2880} h^5 \sup_{s \in [a, b]} |w^{(4)}(s)| \sum_{k=0}^{n-1} 1 \\ &\leq \frac{1}{2880} h^5 \sup_{s \in [a, b]} |w^{(4)}(s)| n. \end{aligned}$$

Or $nh = (b-a)$, ce qui donne

$$\left| \int_a^b w(s)ds - Q_h^n(w) \right| \leq \frac{1}{2880} h^4 (b-a) \sup_{s \in [a, b]} |w^{(4)}(s)|.$$

EXERCICE 3 (11.5 points)

Definition (uniquement pour l'exercice!). Soit $\mathbf{u} \in \mathbb{C}^n$ tel que $u_i \neq 0, \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$. On dit que $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ admet une **factorisation** $\mathbb{W}\mathbb{U}$ **paramétrée par \mathbf{u}** si il existe $\mathbb{W} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ **triangulaire inférieure inversible** et $\mathbb{U} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ **triangulaire supérieure de diagonale \mathbf{u}** (i.e. $U_{i,i} = u_i, \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$) telles que

$$\mathbb{A} = \mathbb{W}\mathbb{U}.$$

Soit $\mathbf{u} \in \mathbb{C}^n$ tel que $u_i \neq 0, \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$.

On note $\mathbb{A} = (A_{i,j})_{i,j=1}^n, \mathbb{W} = (W_{i,j})_{i,j=1}^n$ et $\mathbb{U} = (U_{i,j})_{i,j=1}^n$ les composantes de ces matrices.

Q. 1 Soit $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ admettant une factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ paramétrée par \mathbf{u} .

- Rappeler la définition des sous-matrices principales de \mathbb{A} .
- Démontrer que toutes les sous-matrices principales de \mathbb{A} sont inversibles. Indication : on pourra utiliser une décomposition par blocs des matrices.
- Démontrer que la factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ paramétrée par \mathbf{u} est unique.
- Soit $\mathbf{b} \in \mathbb{C}^n$ donné. Expliquer comment résoudre le système $\mathbb{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ à l'aide de la factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ paramétrée par \mathbf{u} .

□

R. 1 a. Soit $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$. On appelle sous-matrice principale d'ordre k de \mathbb{A} , la matrice $\Delta_k \in \mathcal{M}_k(\mathbb{C})$ telle que

$$(\Delta_k)_{i,j} = A_{i,j}, \forall (i,j) \in \llbracket 1, k \rrbracket.$$

- b. Comme la matrice \mathbb{W} est triangulaire inférieure inversible, on a $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, W_{i,i} \neq 0$. Comme la matrice \mathbb{U} est triangulaire supérieure de diagonale \mathbf{u} , on a $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, U_{i,i} = u_i \neq 0$, et on en déduit que \mathbb{U} est inversible.

La sous-matrice principale d'ordre n de \mathbb{A} , est \mathbb{A} qui est inversible par hypothèse.

Soit $k \in \llbracket 1, n-1 \rrbracket$. Montrons que la sous-matrice principale d'ordre k de \mathbb{A} , est inversible.

On écrit les trois matrices \mathbb{A}, \mathbb{W} et \mathbb{U} sous la forme de matrices blocs carrés 2×2 dont le premier bloc diagonal est dans $\mathcal{M}_k(\mathbb{C})$ et le second dans $\mathcal{M}_{n-k}(\mathbb{C})$. Comme \mathbb{W} est triangulaire inférieure et \mathbb{U} triangulaire supérieure, on a

$$\mathbb{A} = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{A}_{1,1} & \mathbb{A}_{1,2} \\ \hline \mathbb{A}_{2,1} & \mathbb{A}_{2,2} \end{array} \right), \quad \mathbb{W} = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{W}_{1,1} & \mathbb{O}_{k,n-k} \\ \hline \mathbb{W}_{2,1} & \mathbb{W}_{2,2} \end{array} \right) \quad \text{et} \quad \mathbb{U} = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{U}_{1,1} & \mathbb{U}_{1,2} \\ \hline \mathbb{O}_{n-k,k} & \mathbb{U}_{2,2} \end{array} \right).$$

On a alors $\mathbb{W}_{1,1} \in \mathcal{M}_k(\mathbb{C})$ triangulaire inférieure avec tous ses éléments diagonaux non nuls puisque $(\mathbb{W}_{1,1})_{i,i} = W_{i,i} \neq 0$. $\mathbb{W}_{1,1}$ est donc inversible. De plus, $\mathbb{U}_{1,1} \in \mathcal{M}_{n-k}(\mathbb{C})$ triangulaire supérieure avec $(\mathbb{U}_{1,1})_{i,i} = u_i \neq 0, \forall i \in \llbracket 1, n-k \rrbracket$, et donc $\mathbb{U}_{1,1}$ est inversible. On a

$$\mathbb{A} = \mathbb{W}\mathbb{U} \Leftrightarrow \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{A}_{1,1} & \mathbb{A}_{1,2} \\ \hline \mathbb{A}_{2,1} & \mathbb{A}_{2,2} \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{W}_{1,1} & \mathbb{O}_{k,n-k} \\ \hline \mathbb{W}_{2,1} & \mathbb{W}_{2,2} \end{array} \right) \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{U}_{1,1} & \mathbb{U}_{1,2} \\ \hline \mathbb{O}_{n-k,k} & \mathbb{U}_{2,2} \end{array} \right).$$

En effectuant le produit matricielle bloc, 1ère ligne bloc par 1ère colonne bloc, on obtient

$$\mathbb{A}_{1,1} = \mathbb{W}_{1,1}\mathbb{U}_{1,1} + \mathbb{O}_{k,n-k}\mathbb{O}_{n-k,k} = \mathbb{W}_{1,1}\mathbb{U}_{1,1}.$$

On a donc, par propriété du déterminant,

$$\det(\mathbb{A}_{1,1}) = \det(\mathbb{W}_{1,1}\mathbb{U}_{1,1}) = \det(\mathbb{W}_{1,1}) \det(\mathbb{U}_{1,1}).$$

Comme $\mathbb{W}_{1,1}$ et $\mathbb{U}_{1,1}$ sont inversibles, leurs déterminants sont non nuls. On en déduit que $\det(\mathbb{A}_{1,1}) \neq 0$, c'est à dire $\mathbb{A}_{1,1}$ inversible, or par définition, $\mathbb{A}_{1,1} \in \mathcal{M}_k(\mathbb{C})$ est la sous matrice principale d'ordre k de \mathbb{A} .

- c. Soient $\mathbb{W}_1\mathbb{U}_1$ et $\mathbb{W}_2\mathbb{U}_2$ deux factorisations $\mathbb{W}\mathbb{U}$ de \mathbb{A} . avec $\mathbb{W}_1, \mathbb{W}_2$ triangulaires inférieures inversibles et $\mathbb{U}_1, \mathbb{U}_2$ triangulaires supérieures de diagonale \mathbf{u} (donc inversibles). Les matrices \mathbb{W}_1^{-1} et \mathbb{W}_2^{-1} sont donc triangulaires inférieures et les matrices \mathbb{U}_1^{-1} et \mathbb{U}_2^{-1} sont donc triangulaires supérieures de diagonale $(u_1^{-1}, \dots, u_n^{-1})$ puisque pour $k \in \{1, 2\}$, on

$$\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, (\mathbb{U}_k^{-1})_{i,i} = \frac{1}{(\mathbb{U}_k)_{i,i}} = \frac{1}{u_i}.$$

On a

$$A = W_1 U_1 = W_2 U_2$$

et en multipliant à droite par U_2^{-1} et à gauche par W_1^{-1} on obtient

$$U_1 U_2^{-1} = W_1^{-1} W_2. \quad (3.1)$$

La matrice $W_1^{-1} W_2$ est triangulaire inférieure car produit de deux matrices triangulaires inférieures. La matrice $U_1 U_2^{-1}$ est triangulaire supérieure car produit de deux matrices triangulaires supérieures. Comme ces deux matrices sont égales, on en déduit de (3.1), que les matrices $W_1^{-1} W_2$ et $U_1 U_2^{-1}$ sont diagonales. Or on a

$$\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, (U_1 U_2^{-1})_{i,i} = (U_1)_{i,i} (U_2^{-1})_{i,i} = u_i \frac{1}{u_i} = 1$$

ce qui donne

$$U_1 U_2^{-1} = \mathbb{I} = W_1^{-1} W_2$$

et donc $U_1 = U_2$ et $W_1 = W_2$.

- d. Comme $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ admet une factorisation WU paramétrée par \mathbf{u} , résoudre le système $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ revient alors à résoudre

$$WU\mathbf{x} = \mathbf{b}.$$

On pose $\mathbf{y} = U\mathbf{x}$, et on résoud tout à bord

$$W\mathbf{y} = \mathbf{b}.$$

puis, une fois le vecteur \mathbf{y} déterminé, on résoud

$$U\mathbf{x} = \mathbf{y}.$$

Q. 2 Soit $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ admettant une factorisation WU paramétrée par \mathbf{u} . Expliquer de manière détaillée une méthodologie pour calculer les coefficients des matrices W et U . On explicitera les formules utilisées. \square

R. 2

$$A = WU \quad (3.2)$$

c'est à dire

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \dots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & \dots \\ a_{n,1} & \dots & a_{n,n} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} W_{1,1} & 0 & \dots & 0 \\ W_{2,1} & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & \ddots & 0 \\ W_{n,1} & \dots & W_{n,n-1} & W_{n,n} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_n & U_{1,2} & \dots & U_{n,1} \\ 0 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & U_{n-1,n} \\ 0 & \dots & 0 & u_n \end{pmatrix}. \quad (3.3)$$

Etape 1 : • La 1ère colonne de U est connue, on peut alors calculer la 1ère colonne de W .

- La 1ère ligne de W est connue, puisque l'on vient de calculer (entre autres) $W_{1,1}$. On peut déterminer la 1ère ligne de U .

Etape 2 : • La 2ème colonne de U est connue, on peut alors, connaissant la 1ère colonne de W , calculer la 2ème colonne de W .

- La 2ème ligne de W est maintenant connue. On peut déterminer, la 2ème ligne de U puisque l'on connaît sa 1ère ligne.

⋮

Etape i : on suppose connue les $(i-1)$ premières colonnes de W et les $(i-1)$ premières lignes de U .

- La $i^{\text{ème}}$ colonne de \mathbb{U} est connue puisque $U_{i,i} = 1$. On peut calculer la $i^{\text{ème}}$ colonne de \mathbb{W} . En effet, soit $j \in \llbracket i, n \rrbracket$, on a

$$a_{j,i} = \sum_{k=1}^n W_{j,k} U_{k,i} = \sum_{k=1}^{i-1} W_{j,k} U_{k,i} + W_{j,i} U_{i,i} + \sum_{k=i+1}^n W_{j,k} U_{k,i}.$$

Or, \mathbb{U} est triangulaire supérieure, donc $U_{k,i} = 0, \forall k > i$. De plus $U_{i,i} = u_i$, on obtient donc

$$a_{j,i} = \sum_{k=1}^{i-1} W_{j,k} U_{k,i} + u_i W_{j,i}.$$

Dans la somme, par hypothèse, $W_{j,k}$ et $U_{k,i}$ sont connus car $k \in \llbracket 1, i-1 \rrbracket$. On obtient alors

$$\forall j \in \llbracket i, n \rrbracket, W_{j,i} = \frac{1}{u_i} \left(a_{j,i} - \sum_{k=1}^{i-1} W_{j,k} U_{k,i} \right). \quad (3.4)$$

- La $i^{\text{ème}}$ ligne de \mathbb{W} est maintenant connue puisque l'on vient de calculer (entre autres) $W_{i,i}$. On peut alors calculer la $i^{\text{ème}}$ ligne de \mathbb{U} . En effet, soit $j \in \llbracket i+1, n \rrbracket$, on a

$$a_{i,j} = \sum_{k=1}^n W_{i,k} U_{k,j} = \sum_{k=1}^{i-1} W_{i,k} U_{k,j} + W_{i,i} U_{i,j} + \sum_{k=i+1}^n W_{i,k} U_{k,j}.$$

Or, \mathbb{W} est triangulaire inférieure, donc $W_{i,k} = 0, \forall k > i$. On obtient donc

$$a_{i,j} = \sum_{k=1}^{i-1} W_{i,k} U_{k,j} + W_{i,i} U_{i,j}.$$

Dans la somme, par hypothèse, $W_{i,k}$ et $U_{k,j}$ sont connus car $k \in \llbracket 1, i-1 \rrbracket$. On obtient alors

$$\forall j \in \llbracket i+1, n \rrbracket, U_{i,j} = \frac{1}{W_{i,i}} \left(a_{i,j} - \sum_{k=1}^{i-1} W_{i,k} U_{k,j} \right). \quad (3.5)$$

et $W_{i,i} \neq 0$ car sinon la factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ de \mathbb{A} ne serait pas possible.

Pour résumer, on va calculer successivement, pour i allant de 1 à n

- la $i^{\text{ème}}$ colonne de \mathbb{W} :

$$\begin{cases} W_{j,i} = 0, & \forall j \in \llbracket 1, i-1 \rrbracket, \\ W_{j,i} = \frac{1}{u_i} \left(a_{j,i} - \sum_{k=1}^{i-1} W_{j,k} U_{k,i} \right), & \forall j \in \llbracket i, n \rrbracket, \end{cases} \quad (3.6)$$

- la $i^{\text{ème}}$ ligne de \mathbb{U} :

$$\begin{cases} U_{i,j} = 0, & \forall j \in \llbracket 1, i-1 \rrbracket, \\ U_{i,i} = u_i, \\ U_{i,j} = \frac{1}{W_{i,i}} \left(a_{i,j} - \sum_{k=1}^{i-1} W_{i,k} U_{k,j} \right), & \forall j \in \llbracket i+1, n \rrbracket, \end{cases} \quad (3.7)$$

Q. 3 [Algo] Soit $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ admettant une factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ paramétrée par \mathbf{u} .

- Ecrire la fonction `ResTriSup` retournant \mathbf{x} , solution de $\mathbb{U}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ où $\mathbb{U} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ est une matrice triangulaire supérieure inversible et $\mathbf{b} \in \mathbb{C}^n$.
- Ecrire la fonction algorithmique `FactWU` retournant les matrices \mathbb{W} et \mathbb{U} .
- On suppose la fonction `ResTriInf` retournant \mathbf{x} , solution de $\mathbb{L}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ avec $\mathbb{L} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ triangulaire inférieure inversible, déjà écrite. Ecrire la fonction algorithmique `ResWU` retournant \mathbf{x} , solution de $\mathbb{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ en utilisant sa factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ paramétrée par \mathbf{u} .

□

R. 3 a. Soit $\mathbb{U} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ une matrice triangulaire inversible et $\mathbf{b} \in \mathbb{C}^n$. Pour résoudre le système $\mathbb{U}\mathbf{x} = \mathbf{b}$, on utilise l'algorithme de remontée :
pour i allant de n à 1 (pas de -1) faire

$$x_i = (b_i - \sum_{j=i+1}^n U_{i,j}x_j)/U_{i,i}.$$

Données : \mathbb{U} : matrice triangulaire de $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ supérieure inversible.
 \mathbf{b} : vecteur de \mathbb{C}^n .

Résultat : \mathbf{x} : vecteur de \mathbb{C}^n .

```

1: Fonction  $\mathbf{x} \leftarrow \text{ResTriSup}(\mathbb{U}, \mathbf{b})$ 
2:   Pour  $i \leftarrow n$  à  $1$  faire(pas de  $-1$ )
3:      $S \leftarrow 0$ 
4:     Pour  $j \leftarrow i + 1$  à  $n$  faire
5:        $S \leftarrow S + U(i, j) * x(j)$ 
6:     Fin Pour
7:      $x(i) \leftarrow (b(i) - S)/U(i, i)$ 
8:   Fin Pour
9: Fin Fonction

```

b. Voici l'algorithme final :

Données : \mathbf{u} : vecteur de \mathbb{C}^n dont toutes les composantes sont non nulles.
 \mathbb{A} : matrice de $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ admettant une factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ paramétrée par \mathbf{u} .

Résultat : \mathbb{U} : matrice de $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ triangulaire supérieure
avec $U_{i,i} = u_i, \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$
 \mathbb{W} : matrice de $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ triangulaire inférieure.

```

1: Fonction  $[\mathbb{W}, \mathbb{U}] \leftarrow \text{FactWU}(\mathbb{A}, \mathbf{u})$ 
2:    $\mathbb{W} \leftarrow \mathbb{0}_n$  ▷  $\mathbb{0}_n$  matrice nulle  $n \times n$ 
3:    $\mathbb{U} \leftarrow \mathbb{0}_n$ 
4:   Pour  $i \leftarrow 1$  à  $n$  faire
5:      $U(i, i) \leftarrow u(i)$ 
6:     Pour  $j \leftarrow i$  à  $n$  faire ▷ Calcul de la colonne  $i$  de  $\mathbb{W}$ 
7:        $S_1 \leftarrow 0$ 
8:       Pour  $k \leftarrow 1$  à  $i - 1$  faire
9:          $S_1 \leftarrow S_1 + W(j, k) * U(k, i)$ 
10:      Fin Pour
11:       $W(j, i) \leftarrow (A(j, i) - S_1)/U(i, i)$ 
12:    Fin Pour
13:    Pour  $j \leftarrow i + 1$  à  $n$  faire ▷ Calcul de la ligne  $i$  de  $\mathbb{U}$ 
14:       $S_2 \leftarrow 0$ 
15:      Pour  $k \leftarrow 1$  à  $i - 1$  faire
16:         $S_2 \leftarrow S_2 + W(i, k) * U(k, j)$ 
17:      Fin Pour
18:       $U(i, j) \leftarrow (A_{i,j} - S_2)/W(i, i)$ .
19:    Fin Pour
20:  Fin Pour
21: Fin Fonction

```

c. On utilise la **Q.1-d**.

Voici la fonction **ResWU** permettant de résoudre, par une factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ paramétrée par \mathbf{u} , le système linéaire $\mathbb{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$

Données : \mathbf{u} : vecteur de \mathbb{C}^n dont toutes les composantes sont non nulles.
 \mathbb{A} : matrice de $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ admettant une factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ paramétrée par \mathbf{u} .
 \mathbf{b} : vecteur de \mathbb{C}^n .
Résultat : \mathbf{x} : vecteur de \mathbb{C}^n .

1: **Fonction** $\mathbf{x} \leftarrow \text{ResWU}(\mathbb{A}, \mathbf{b}, \mathbf{u})$
2: $[\mathbb{W}, \mathbb{U}] \leftarrow \text{FACTWU}(\mathbb{A}, \mathbf{u})$ ▷ Factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ paramétrée par \mathbf{u}
3: $\mathbf{y} \leftarrow \text{RES TRI INF}(\mathbb{W}, \mathbf{b})$ ▷ Résolution du système $\mathbb{W}\mathbf{y} = \mathbf{b}$
4: $\mathbf{x} \leftarrow \text{RES TRI SUP}(\mathbb{U}, \mathbf{y})$ ▷ Résolution du système $\mathbb{U}\mathbf{x} = \mathbf{y}$
5: **Fin Fonction**

Q. 4 Nous allons démontrer par récurrence sur l'ordre $n \geq 2$ des matrices que si $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ est une matrice dont toutes les sous-matrices principales sont inversibles, alors elle admet une factorisation $\mathbb{W}\mathbb{U}$ paramétrée par \mathbf{u} .

- a. Ecrire proprement la proposition (\mathcal{P}_n) à démontrer par récurrence.
- b. **Initialisation** : montrer que (\mathcal{P}_2) est vraie.
- c. **Hérédité** : en supposant que (\mathcal{P}_n) est vraie montrer que (\mathcal{P}_{n+1}) est vérifiée (on pourra utiliser une décomposition bloc)
- d. Conclure

□

R. 4 a. Soit $n \geq 2$.

(\mathcal{P}_n) Soit $\mathbf{u} \in \mathbb{C}^n$ tel que $u_i \neq 0, \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$. Si une matrice $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ a toutes ses sous-matrices principales inversibles alors il existe une matrice $\mathbb{W} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ triangulaire inférieure inversible et une matrice $\mathbb{U} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ triangulaire supérieure de diagonale \mathbf{u} telles que $\mathbb{A} = \mathbb{W}\mathbb{U}$.

b. **Initialisation.** Avec $n = 2$, nous allons regarder si il possible de déterminer les coefficients de \mathbb{W} et de \mathbb{U} pour avoir $\mathbb{A} = \mathbb{W}\mathbb{U}$, c'est à dire

$$\begin{pmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} \\ A_{2,1} & A_{2,2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} W_{1,1} & 0 \\ W_{2,1} & W_{2,2} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_1 & U_{1,2} \\ 0 & u_2 \end{pmatrix}.$$

Ceci revient donc à déterminer, en fonction des coefficients de \mathbb{A} et de \mathbf{u} , les composantes $W_{1,1}, W_{2,1}, W_{2,2}$ et $U_{1,2}$ solutions de :

$$\begin{cases} W_{1,1}u_1 & = & A_{1,1} \\ W_{2,1}u_1 & = & A_{2,1} \\ W_{1,1}U_{1,2} & = & A_{1,2} \\ W_{2,1}U_{1,2} + W_{2,2}u_2 & = & A_{2,2} \end{cases}$$

Comme $u_1 \neq 0$, on a $W_{1,1} = A_{1,1}/u_1$ et $W_{2,1} = A_{2,1}/u_1$. De plus, par hypothèse, la sous-matrice principale de \mathbb{A} d'ordre 1, c'est à dire $A_{1,1}$, est inversible et donc $A_{1,1} \neq 0$. On obtient alors $W_{1,1} \neq 0$ et

$$W_{1,1}U_{1,2} = A_{1,2} \Leftrightarrow U_{1,2} = u_1 A_{1,2} / A_{1,1}.$$

De la dernière equation, on obtient

$$\begin{aligned} W_{2,1}U_{1,2} + W_{2,2}u_2 = A_{2,2} &\Leftrightarrow \frac{A_{2,1}}{u_1} \frac{u_1 A_{1,2}}{A_{1,1}} + W_{2,2}u_2 = A_{2,2} \\ &\Leftrightarrow W_{2,2} = \frac{1}{u_2} \frac{A_{1,1}A_{2,2} - A_{2,1}A_{1,2}}{A_{1,1}} \end{aligned}$$

Au final, on a

$$\begin{cases} W_{1,1} &= A_{1,1}/u_1 \neq 0 \\ W_{2,1} &= A_{2,1}/u_1 \\ U_{1,2} &= u_1 A_{1,2}/A_{1,1} \\ W_{2,2} &= \frac{1}{u_2} \frac{A_{1,1}A_{2,2} - A_{2,1}A_{1,2}}{A_{1,1}}. \end{cases}$$

Il reste à démontrer que la matrice W est inversible. On a $\det W = W_{1,1}W_{2,2}$ et $W_{1,1} \neq 0$. Par hypothèse, la sous-matrice principale de A d'ordre 2, c'est à dire elle même, est inversible et donc $\det(A) = A_{1,1}A_{2,2} - A_{2,1}A_{1,2} \neq 0$. On obtient donc $W_{2,2} \neq 0$. La matrice W est donc inversible et (\mathcal{P}_2) est vérifiée.

- c. Hérité.** Soit $n \geq 2$. On suppose que (\mathcal{P}_n) est vraie. On va démontrer que (\mathcal{P}_{n+1}) est vérifiée. Soient $\mathbf{u} \in \mathbb{C}^{n+1}$ tel que $u_i \neq 0, \forall i \in \llbracket 1, n+1 \rrbracket$. Soit $A \in \mathcal{M}_{n+1}(\mathbb{C})$ dont toutes ses sous-matrices principales inversibles. On peut la décomposer sous la forme bloc suivante

$$A = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{B} & \mathbf{f} \\ \hline \mathbf{e}^* & d \end{array} \right)$$

où

- \mathbb{B} est la matrice de $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ telle que $B_{i,j} = A_{i,j}, \forall (i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2$,
- \mathbf{f} est le vecteur de \mathbb{C}^n tel que $f_i = A_{i,n+1}, \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$,
- \mathbf{e} est le vecteur de \mathbb{C}^n tel que $e_i = A_{n+1,i}, \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$
- $d \in \mathbb{C}$ est le scalaire $d = A_{n+1,n+1}$.

On note $\underline{\mathbf{u}} \in \mathbb{C}^n$, tel que $u_i = \underline{u}_i \neq 0, \forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$. Comme les sous-matrices principales de \mathbb{B} sont les n premières sous-matrices principales de A , elles sont donc inversibles. Par hypothèse de récurrence, il existe une matrice $\underline{W} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ triangulaire inférieure inversible et une matrice $\underline{U} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ triangulaire supérieure de diagonale $\underline{\mathbf{u}}$ telles que

$$\mathbb{B} = \underline{W} \underline{U}.$$

On va construire des matrices W et U vérifiant la propriété. Soient $W \in \mathcal{M}_{n+1}(\mathbb{C})$ et $U \in \mathcal{M}_{n+1}(\mathbb{C})$ décomposées sous la forme bloc

$$W = \left(\begin{array}{c|c} \underline{W} & \mathbf{0} \\ \hline \mathbf{g}^* & \alpha \end{array} \right) \text{ et } U = \left(\begin{array}{c|c} \underline{U} & \mathbf{h} \\ \hline \mathbf{0}^* & u_{n+1} \end{array} \right)$$

où $\mathbf{g} \in \mathbb{C}^n, \mathbf{h} \in \mathbb{C}^n$ and $\alpha \in \mathbb{C}$. Les deux matrices sont blocs compatibles pour la multiplication et on a alors

$$WU = \left(\begin{array}{c|c} \underline{W} & \mathbf{0} \\ \hline \mathbf{g}^* & \alpha \end{array} \right) \left(\begin{array}{c|c} \underline{U} & \mathbf{h} \\ \hline \mathbf{0}^* & u_{n+1} \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c|c} \underline{W}\underline{U} & \underline{W}\mathbf{h} \\ \hline \mathbf{g}^*\underline{U} & \mathbf{g}^*\mathbf{h} + \alpha u_{n+1} \end{array} \right)$$

Comme $\mathbb{B} = \underline{W} \underline{U}$, on va identifier bloc par bloc les matrices WU et A , puis vérifier que le système est résoluble. On obtient donc par identification le système :

$$\begin{cases} \underline{W}\mathbf{h} &= \mathbf{f} \\ \mathbf{g}^*\underline{U} &= \mathbf{e}^* \\ \mathbf{g}^*\mathbf{h} + \alpha u_{n+1} &= d \end{cases}$$

Par hypothèse de récurrence \underline{W} est triangulaire inférieure inversible et \underline{U} triangulaire supérieure de diagonale $\underline{\mathbf{u}}$ (donc inversible et $u_{n+1} \neq 0$) : le système précédent admet donc comme solution

$$\begin{cases} \mathbf{h} &= \underline{W}^{-1}\mathbf{f} \\ \mathbf{g} &= \underline{U}^{*-1}\mathbf{e} \\ \alpha &= \frac{1}{u_{n+1}}(d - \mathbf{g}^*\mathbf{h}) \end{cases}$$

On a donc construit une matrice W triangulaire inférieure et une matrice U triangulaire supérieure de diagonale \mathbf{u} telles que $A = WU$.

Il reste à démontrer que W est inversible. Comme la matrice A est inversible, on en déduit que

$$\det A = \det(WU) = \det W \times \det U \neq 0$$

On obtient alors $\det W \neq 0$ ce qui entraîne l'inversibilité de la matrice W . La proposition (\mathcal{P}_{n+1}) est donc vérifiée

d. Conclusion. On a démontré par récurrence que la proposition (\mathcal{P}_n) est vraie pour tout $n \geq 2$.
