

EXERCICE 13

Soit $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$.

Q. 1

Expliquer comment construire une matrice $\mathbb{H} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ unitaire, produit d'au plus $n - 1$ matrices élémentaires de Householder, et, $\mathbb{R} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$, triangulaire supérieure telles $\mathbb{H}\mathbb{A} = \mathbb{R}$.

R. 1

Remarque. Soient $\mathbb{A} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ et $j \in \mathcal{M}_1(n)$. On dit que la colonne j de \mathbb{A} est colonne supérieure si, $\forall i \in \llbracket j + 1, n \rrbracket$, $A_{i,j} = 0$, c'est à dire

$$\mathbb{A}_{:,j} = \text{Vect}(\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_j).$$

En notant $\mathbb{A}^{[0]} = \mathbb{A}$, l'idée générale est la suivante:

Pour j allant successivement de 1 à $n - 1$, on va déterminer $\mathbb{H}^{[j]} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ unitaire, pour que la colonne j de $\mathbb{A}^{[j]} \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{H}^{[j]}\mathbb{A}^{[j-1]}$ soit colonne supérieure sans modifier les colonnes 1 à j de $\mathbb{A}^{[j-1]}$.

Etape 1: il faut déterminer $\mathbb{H}^{[1]} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ unitaire, pour que la colonne 1 de $\mathbb{A}^{[1]} \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{H}^{[1]}\mathbb{A}^{[0]}$ soit colonne supérieure

- Si $\mathbb{A}_{:,1}^{[0]}$ est nulle ou colinéaire à \mathbf{e}_1 alors on prend $\mathbb{H}^{[1]} = \mathbb{I}_n$ qui est unitaire.
- Sinon, $\mathbb{A}_{:,1}^{[0]}$ est non nulle et non colinéaire à \mathbf{e}_1 : on est sous les hypothèse du corollaire 3.1.3 de [2]/corollaire 2.16 de [1] avec $\mathbf{a} = \mathbb{A}_{:,1}^{[0]}$.

On en déduit alors qu'avec le vecteur $\mathbf{u}_1 \in \mathbb{C}^n$ donné par

$$\mathbf{u}_1 = \frac{\mathbf{a} - \|\mathbf{a}\|_2 e^{i \arg(\mathbf{a}_1)} \mathbf{e}_1}{\|\mathbf{a} - \|\mathbf{a}\|_2 e^{i \arg(\mathbf{a}_1)} \mathbf{e}_1\|_2}$$

on a

$$\mathbb{H}(\mathbf{u}_1)\mathbf{a} = -\|\mathbf{a}\|_2 e^{i \arg(\mathbf{a}_1)} \mathbf{e}_1.$$

En posant $\mathbb{H}_1 = \mathbb{H}(\mathbf{u}_1)$ et $\alpha_1 = -\|\mathbf{a}\|_2 e^{i \arg(\mathbf{a}_1)}$, on obtient

$$\mathbb{A}^{[1]} \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{H}_1 \mathbb{A}^{[0]} = \left(\begin{array}{c|ccc} \alpha_1 & \bullet & \cdots & \bullet \\ \hline 0 & \bullet & \cdots & \bullet \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \bullet & \cdots & \bullet \end{array} \right).$$

Etape 2: il faut déterminer $\mathbb{H}^{[2]} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ unitaire, pour que la colonne 2 de $\mathbb{A}^{[2]} \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{H}^{[2]} \mathbb{A}^{[1]}$ soit colonne supérieure sans modifier la colonne 1 de $\mathbb{A}^{[1]}$. Pour cela on va utiliser le corollaire 3.1.3 de [2]/corollaire 2.16 de [1] en posant

$$\mathbb{A}^{[1]} = \begin{array}{c} 1 \quad n-1 \\ n-1 \end{array} \left(\begin{array}{c|ccc} \mathbb{U} & \mathbb{F} \\ \hline \mathbb{E} & \mathbb{V} \end{array} \right), \quad \text{avec } \mathbb{U} = \alpha_1, \mathbb{E} = \mathbb{O}_{n-1,1}, \mathbb{F} = \mathbb{A}_{1,2:n}^{[1]}, \mathbb{V} = \mathbb{A}_{2:n,2:n}^{[1]}$$

- Si $\mathbb{V}_{:,1} \in \mathbb{C}^{n-1}$, est nulle ou colinéaire à \mathbf{e}_1^{n-1} , premier vecteur de la base canonique de \mathbb{C}^{n-1} , alors on pose $\mathbb{H}^{[2]} = \mathbb{I}_n$ qui est unitaire.
- Sinon, $\mathbb{V}_{:,1} \in \mathbb{C}^{n-1}$, est non nulle et non colinéaire à \mathbf{e}_1^{n-1} , et le corollaire peut s'appliquer. On en déduit alors qu'avec le vecteur $\mathbf{u}_2 \in \mathbb{C}^{n-1}$ donné par

$$\mathbf{u}_2 = \frac{\mathbb{V}_{1,:} - \alpha_2 \mathbf{e}_1^{n-1}}{\|\mathbb{V}_{1,:} - \alpha_2 \mathbf{e}_1^{n-1}\|} \quad \text{avec } \alpha_2 = -\|\mathbb{V}_{1,:}\|_2 e^{i \arg(\mathbb{V}_{1,1})}$$

on a $\mathbb{H}(\mathbf{u}_2) \mathbb{V}_{1,:} = \alpha_2 \mathbf{e}_1^{n-1}$ et donc

$$\mathbb{H}(\mathbf{u}_2) \mathbb{V} = \left(\begin{array}{c|ccc} \alpha_2 & \bullet & \cdots & \bullet \\ \hline 0 & \bullet & \cdots & \bullet \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \bullet & \cdots & \bullet \end{array} \right).$$

De plus, en posant

$$\mathbf{w}_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ \mathbf{u}_2 \end{pmatrix} \in \mathbb{C}^n \quad \text{et} \quad \mathbb{H}^{[2]} = \mathbb{H}(\mathbf{w}_2) = \left(\begin{array}{c|c} 1 & 0 \dots\dots 0 \\ \hline 0 & \mathbb{H}(\mathbf{u}_2) \\ \vdots & \\ 0 & \end{array} \right) \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$$

on a

$$\mathbb{A}^{[2]} \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{H}^{[2]} \mathbb{A}^{[1]} = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{U} & \mathbb{F} \\ \hline \mathbb{H}(\mathbf{u}_2) \mathbb{E} & \mathbb{H}(\mathbf{u}_2) \mathbb{V} \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c|c} \alpha_1 & \mathbb{F} \\ \hline 0 & \mathbb{H}(\mathbf{u}_2) \mathbb{V} \\ \vdots & \\ 0 & \end{array} \right)$$

En récrivant la matrice $\mathbb{A}^{[2]}$ sous forme de 2×2 blocs de dimensions 2 et $n - 2$, on obtient

$$\mathbb{A}^{[2]} = \left(\begin{array}{cc|ccc} \xleftarrow{2} & \xrightarrow{n-2} & & & & \\ \alpha_1 & \bullet & \bullet & \dots & \bullet & \\ 0 & \alpha_2 & \bullet & \dots & \bullet & \\ \hline 0 & 0 & \bullet & \dots & \bullet & \\ \vdots & \vdots & \bullet & \ddots & \bullet & \\ 0 & 0 & \bullet & \dots & \bullet & \\ \xrightarrow{\quad} & \xrightarrow{\quad} & \xrightarrow{\quad} & \xrightarrow{\quad} & \xrightarrow{\quad} & \\ & & \downarrow & & \downarrow & \\ & & n-2 & & & \end{array} \right)$$

...

Etape j : il faut déterminer $\mathbb{H}^{[j]} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ unitaire, pour que la colonne j de $\mathbb{A}^{[j]} \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{H}^{[j]} \mathbb{A}^{[j-1]}$ soit colonne supérieure tout en ayant les $(j - 1)$ premières colonnes identiques à celles $\mathbb{A}^{[j-1]}$.

Pour cela on utilise le corollaire 3.1.3 de [2]/corollaire 2.16 de [1] en posant, $p = j - 1$, $q = n - p$ et

$$\mathbb{A}^{[j-1]} = \begin{matrix} p & q \\ \mathbb{U} & \mathbb{F} \\ \mathbb{E} & \mathbb{V} \end{matrix}_q, \quad \text{avec} \quad \mathbb{U} = \left(\begin{array}{ccc} \alpha_1 & \bullet & \bullet \\ 0 & \ddots & \bullet \\ \vdots & \ddots & \bullet \\ 0 & \dots & 0 \end{array} \right), \quad \mathbb{E} = \mathbb{O}_{q,p}, \quad \mathbb{F} = \mathbb{A}_{1:p,j:n}^{[j-1]}, \quad \mathbb{V} = \mathbb{A}_{j:n,j:n}^{[j-1]}$$

- Si $\mathbb{V}_{:,1} \in \mathbb{C}^q$, est nulle ou colinéaire à \mathbf{e}_1^q , premier vecteur de la base canonique de \mathbb{C}^q , alors on prend $\mathbb{H}^{[j]} = \mathbb{I}_n$ qui est unitaire.
- Sinon, $\mathbb{V}_{:,1} \in \mathbb{C}^q$, est non nulle et non colinéaire à \mathbf{e}_1^q , et le Lemme peut s'appliquer. On en déduit alors qu'avec le vecteur $\mathbf{u}_j \in \mathbb{C}^q$ donné par

$$\mathbf{u}_j = \frac{\mathbb{V}_{1,:} - \alpha_j \mathbf{e}_1^q}{\|\mathbb{V}_{1,:} - \alpha_j \mathbf{e}_1^q\|} \text{ avec } \alpha_j = -\|\mathbb{V}_{1,:}\|_2 e^{i \arg(\mathbb{V}_{1,1})}$$

on a $\mathbb{H}(\mathbf{u}_j) \mathbb{V}_{1,:} = \alpha_j \mathbf{e}_1^q$ et donc

$$\mathbb{H}(\mathbf{u}_j) \mathbb{V} = \left(\begin{array}{c|cccc} \alpha_j & \bullet & \dots & \dots & \bullet \\ \hline 0 & \bullet & \dots & \dots & \bullet \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \bullet & \dots & \dots & \bullet \end{array} \right).$$

De plus, en posant

$$\mathbf{w}_j = \left(\begin{array}{c} \mathbf{0}_p \\ \hline \mathbf{u}_j \end{array} \right) \in \mathbb{C}^n \quad \text{et} \quad \mathbb{H}^{[j]} = \mathbb{H}(\mathbf{w}_j) = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{I}_p & \mathbb{O}_{p,q} \\ \hline \mathbb{O}_{q,p} & \mathbb{H}(\mathbf{u}_j) \end{array} \right) \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C}).$$

on a alors

$$\mathbb{A}^{[j]} \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{H}^{[j]} \mathbb{A}^{[j-1]} = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{U} & \mathbb{F} \\ \hline \mathbb{H}(\mathbf{u}_j) \mathbb{E} & \mathbb{H}(\mathbf{u}_j) \mathbb{V} \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{U} & \mathbb{F} \\ \hline \mathbb{O}_{q,p} & \mathbb{H}(\mathbf{u}_j) \mathbb{V} \end{array} \right).$$

En récrivant la matrice $\mathbb{A}^{[j]}$ sous forme de 2×2 blocs de dimensions j et $n - j$, on obtient

$$A^{[j]} = \begin{pmatrix} \overbrace{\begin{matrix} \alpha_1 & \bullet & \dots & \bullet \\ 0 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \alpha_j \end{matrix}}^j & \overbrace{\begin{matrix} \bullet & \dots & \bullet \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \bullet & \dots & \bullet \end{matrix}}^{n-j} \\ \hline \begin{matrix} 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 \end{matrix} & \begin{matrix} \bullet & \dots & \bullet \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \bullet & \dots & \bullet \end{matrix} \end{pmatrix}$$

$\begin{matrix} j \\ n-j \end{matrix}$

Etape $n - 1$: faire l'Etape j avec $j = n - 1$.

Au final, on a donc

$$H^{[n-1]} \dots H^{[1]} A = R$$

où R est triangulaire supérieure, et, les matrices $H^{[j]}$, $j \in \llbracket 1, n - 1 \rrbracket$ sont, soit la matrice identité, soit une matrice élémentaire de Householder: elles sont donc unitaires.

On note $H = H^{[n-1]} \dots H^{[1]}$, cette matrice est donc le produit d'au plus $(n - 1)$ matrices élémentaires de Householder. Comme le produit de matrices unitaires reste une matrice unitaire, on a H unitaire et

$$A = H^* R.$$

On pose $Q = H^*$. La matrice Q est alors unitaire et on a

$$Q = (H^{[1]})^* \dots (H^{[n-1]})^*.$$

Les matrices élémentaires de Householder étant hermitiennes, on obtient

$$Q = H^{[1]} \dots H^{[n-1]}$$

et donc Q est aussi le produit d'au plus $(n - 1)$ matrices élémentaires de Householder.

Q. 2

Ecrire une fonction **FactQR** permettant de calculer la factorisation QR d'une matrice $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$.
On pourra utiliser la fonction **MatHouseholder** (voir Exercice 3.1.9, page 92) .

R. 2

Algorithme 1 \mathcal{R}_0

1: Calculer Q et R

Algorithme 1 \mathcal{R}_1

1: Calculer $H^{[1]}$ à $H^{[n-1]}$
2: $H \leftarrow H^{[n-1]} \times \dots \times H^{[1]}$
3: $R \leftarrow H * A$
4: $Q \leftarrow H^*$ ou $H^{[1]} \times \dots \times H^{[n-1]}$

Algorithme 1 \mathcal{R}_1

1: Calculer $H^{[1]}$ à $H^{[n-1]}$
2: $H \leftarrow H^{[n-1]} \times \dots \times H^{[1]}$
3: $R \leftarrow H * A$
4: $Q \leftarrow H^*$ ou $H^{[1]} \times \dots \times H^{[n-1]}$

Algorithme 1 \mathcal{R}_2

1: $Q \leftarrow I$
2: $A^{[0]} \leftarrow A$
3: **Pour** $j \leftarrow 1$ à $n - 1$ **faire**
4: Calculer $H^{[j]}$ à partir de $A^{[j-1]}$
5: $A^{[j]} \leftarrow H^{[j]} * A^{[j-1]}$
6: $Q \leftarrow Q * H^{[j]}$
7: **Fin Pour**
8: $R \leftarrow A^{[n-1]}$

Etape j : On suppose les $j - 1$ premières colonnes de $A^{[j-1]}$ sous forme triangulaire supérieure.
On pose $p = j - 1$, $q = n - p$ et on décompose la matrice $A^{[j-1]} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ en 2×2 blocs:

$$A^{[j-1]} = \left(\begin{array}{c|c} \text{U} & \text{F} \\ \hline \text{E} & \text{V} \end{array} \right)_{q \times p}$$

avec, par hypothèse, \mathbb{U} triangulaire supérieure et \mathbb{E} matrice nulle.

Pour calculer $\mathbb{H}^{[j-1]} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ à partir de $\mathbb{A}^{[j-1]} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$, on définit le vecteur $\mathbf{v} = \mathbb{V}_{:,1} \in \mathbb{C}^q$ comme étant le premier vecteur colonne de \mathbb{V} . On note $\mathbf{e}_1 \in \mathbb{C}^q$, le premier vecteur de la base canonique de \mathbb{C}^q .

- Si $\mathbf{v} - \langle \mathbf{e}_1, \mathbf{v} \rangle \mathbf{e}_1 = 0$, i.e. \mathbf{v} est nul ou colinéaire à \mathbf{e}_1 , alors $\mathbb{H}^{[j-1]} = \mathbb{I}_n$. On a alors

$$\mathbb{A}^{[j]} = \mathbb{H}^{[j]} \mathbb{A}^{[j-1]} = \mathbb{A}^{[j-1]}$$

et les j premières colonnes de $\mathbb{A}^{[j]}$ sont alors sous forme triangulaire supérieure.

- Sinon, en utilisant le corollaire 3.1.3 de [2]/corollaire 2.16 de [1], on définit le vecteur $\mathbf{u} \in \mathbb{C}^q$ par

$$\mathbf{u} = \frac{\mathbf{v} - \alpha \mathbf{e}_1}{\|\mathbf{v} - \alpha \mathbf{e}_1\|} \text{ avec } \alpha = -\|\mathbf{v}\|_2 e^{i \arg(v_1)}$$

et, la matrice élémentaire de Householder $\mathbb{H}(\mathbf{u})$ vérifie alors

$$\mathbb{H}(\mathbf{u})\mathbf{v} = \alpha_j \mathbf{e}_1.$$

En posant

$$\mathbf{w} = \begin{pmatrix} \mathbf{0}_p \\ \mathbf{u} \end{pmatrix} \in \mathbb{C}^n \text{ et } \mathbb{H}^{[j]} = \mathbb{H}(\mathbf{w}) \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C}),$$

où la matrice élémentaire de Householder $\mathbb{H}(\mathbf{w})$ est donnée par

$$\mathbb{H}(\mathbf{w}) \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{I}_n - 2\mathbf{w}\mathbf{w}^* = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{I}_p & \mathbb{O}_{p,q} \\ \hline \mathbb{O}_{q,p} & \mathbb{H}(\mathbf{u}) \end{array} \right).$$

On a alors

$$\mathbb{A}^{[j]} = \mathbb{H}^{[j]} \mathbb{A}^{[j-1]} = \left(\begin{array}{c|c} \mathbb{U} & \mathbb{F} \\ \hline \mathbb{O}_{q,p} & \mathbb{H}(\mathbf{u})\mathbb{V} \end{array} \right)$$

et les j premières colonnes de $\mathbb{A}^{[j]}$ sont alors sous forme triangulaire supérieure.

Pour déterminer la matrice $\mathbb{H}^{[j]} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$, il suffit donc de connaître $\mathbf{v} \in \mathbb{C}^q$. On va donc utiliser une fonction réalisant cette opération dans l'algorithme de factorisation QR

Algorithme 1 \mathcal{R}_2

```

1:  $\mathbb{Q} \leftarrow \mathbb{I}$ 
2:  $\mathbb{A}^{[0]} \leftarrow \mathbb{A}$ 
3: Pour  $j \leftarrow 1$  à  $n - 1$  faire
4:   Calculer  $\mathbb{H}^{[j]}$  à partir de  $\mathbb{A}^{[j-1]}$ 
5:    $\mathbb{A}^{[j]} \leftarrow \mathbb{H}^{[j]} * \mathbb{A}^{[j-1]}$ 
6:    $\mathbb{Q} \leftarrow \mathbb{Q} * \mathbb{H}^{[j]}$ 
7: Fin Pour
8:  $\mathbb{R} \leftarrow \mathbb{A}^{[n-1]}$ 

```

Algorithme 1 \mathcal{R}_3

```

1:  $\mathbb{Q} \leftarrow \mathbb{I}$ 
2:  $\mathbb{A}^{[0]} \leftarrow \mathbb{A}$ 
3: Pour  $j \leftarrow 1$  à  $n - 1$  faire
4:    $\mathbf{v} \leftarrow \mathbb{A}_{j:n,j}^{[j-1]}$ 
5:    $[\mathbb{H}^{[j]}, \alpha] \leftarrow \text{MatHouseholder4QRstep}(\mathbf{v}, n)$ 
6:    $\mathbb{A}^{[j]} \leftarrow \mathbb{H}^{[j]} * \mathbb{A}^{[j-1]}$ 
7:    $\mathbb{Q} \leftarrow \mathbb{Q} * \mathbb{H}^{[j]}$ 
8: Fin Pour
9:  $\mathbb{R} \leftarrow \mathbb{A}^{[n-1]}$ 

```

La fonction `MatHouseholder4QRstep` étant donnée par:

Algorithme 2 fonction $[\mathbb{S}, \alpha] \leftarrow \text{MatHouseholder4QRstep}(\mathbf{v}, n)$.

A partir d'un vecteur $\mathbf{v} \in \mathbb{C}^q$, $q \in \llbracket 2, n \rrbracket$, retourne une matrice $\mathbb{S} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ unitaire et $\alpha \in \mathbb{C}$ telles que

- si $\mathbf{v} - \langle \mathbf{e}_1, \mathbf{v} \rangle \mathbf{e}_1 = 0$ (i.e. \mathbf{v} nul ou colinéaire à \mathbf{e}_1) alors \mathbb{S} est la matrice identité et $\alpha = 0$,
- sinon, en définissant $\mathbf{u} \in \mathbb{C}^q$ par

$$\mathbf{u} = \frac{\mathbf{v} - \alpha \mathbf{e}_1}{\|\mathbf{v} - \alpha \mathbf{e}_1\|} \text{ avec } \alpha = -\|\mathbf{v}\|_2 e^{i \arg(\mathbf{v}_1)}$$

on prend \mathbb{S} comme étant la matrice élémentaire de Householder:

$$\mathbb{S} = \mathbb{H}(\mathbf{w}) \text{ avec } \mathbf{w} = \begin{pmatrix} \mathbf{0}_p \\ \mathbf{u} \end{pmatrix} \in \mathbb{C}^n.$$

Données : \mathbf{v} : vecteur de \mathbb{C}^q , $q \in \llbracket 2, n \rrbracket$,

n : dimension de

Résultat : \mathbb{S} : matrice de Householder ou identité dans $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$,

α : nombre complexe.

1: **Fonction** $[\mathbb{S}, \alpha] \leftarrow \text{MatHouseholder4QRstep}(\mathbf{v}, n)$

2: $\mathbf{e} \leftarrow \mathbf{0}_q$, $\mathbf{e}(1) \leftarrow 1$

3: $[\mathbb{H}, \alpha] \leftarrow \text{MatHouseholder}(\mathbf{v}, \mathbf{e}, 1)$

4: $\mathbb{S} \leftarrow \text{eye}(n)$

5: **Si** $\alpha \neq 0$ **alors**

6: $p \leftarrow n - q$

7: $I \leftarrow p + 1 : n$

8: $\mathbb{S}(I, I) \leftarrow \mathbb{H}$

9: **Fin Si**

10: **Fin Fonction**

Bien évidemment, on peut simplifier/améliorer l'écriture de l'Algorithme 1 \mathcal{R}_3 en ne stockant pas les suites de matrices:

Algorithme 1 \mathcal{R}_3

```

1:  $\mathbb{Q} \leftarrow \mathbb{I}$ 
2:  $\mathbb{A}^{[0]} \leftarrow \mathbb{A}$ 
3: Pour  $j \leftarrow 1$  à  $n - 1$  faire
4:    $\mathbf{v} \leftarrow \mathbb{A}_{j:n,j}^{[j-1]}$ 
5:    $[\mathbb{H}^{[j]}, \alpha] \leftarrow \text{MatHouseholder4QRstep}(\mathbf{v}, n)$ 
6:    $\mathbb{A}^{[j]} \leftarrow \mathbb{H}^{[j]} * \mathbb{A}^{[j-1]}$ 
7:    $\mathbb{Q} \leftarrow \mathbb{Q} * \mathbb{H}^{[j]}$ 
8: Fin Pour
9:  $\mathbb{R} \leftarrow \mathbb{A}^{[n-1]}$ 

```

Algorithme 1 \mathcal{R}_4

```

1:  $\mathbb{Q} \leftarrow \mathbb{I}$ 
2:  $\mathbb{R} \leftarrow \mathbb{A}$ 
3: Pour  $j \leftarrow 1$  à  $n - 1$  faire
4:    $\mathbf{v} \leftarrow \mathbb{R}_{j:n,j}$ 
5:    $[\mathbb{H}, \alpha] \leftarrow \text{MatHouseholder4QRstep}(\mathbf{v}, n)$ 
6:   Si  $\alpha \neq 0$  alors  $\triangleright$  Sinon  $\mathbb{H} = \mathbb{I}!$ 
7:      $\mathbb{R} \leftarrow \mathbb{H} * \mathbb{R}$ 
8:      $\mathbb{Q} \leftarrow \mathbb{Q} * \mathbb{H}$ 
9:   Fin Si
10: Fin Pour

```

Voici (enfin) l'agorithme final:

Algorithme 1 Fonction **FactQR**

Données : \mathbb{A} : matrice de $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$.

Résultat : \mathbb{Q} : matrice unitaire de $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$.

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

```
1: Fonction [ $\mathbb{Q}, \mathbb{R}$ ]  $\leftarrow$  FactQR(  $\mathbb{A}$  )
2:    $\mathbb{Q} \leftarrow \mathbb{I}$ 
3:    $\mathbb{R} \leftarrow \mathbb{A}$ 
4:   Pour  $j \leftarrow 1$  à  $n - 1$  faire
5:      $\mathbf{v} \leftarrow \mathbb{R}(j : n, j)$ 
6:     [ $\mathbb{H}, \alpha$ ]  $\leftarrow$  MatHouseholder4QRstep( $\mathbf{v}, n$ )
7:     Si  $\alpha \neq 0$  alors
8:        $\mathbb{R} \leftarrow \mathbb{H} * \mathbb{R}$ 
9:        $\mathbb{Q} \leftarrow \mathbb{Q} * \mathbb{H}$ 
10:    Fin Si
11:  Fin Pour
12: Fin Fonction
```

\triangleright Sinon $\mathbb{H} = \mathbb{I}$!

Q. 3

Ecrire un programme permettant de tester cette fonction. On dispose des fonctions:

- **MatRand**(m, n) retournant une matrice aléatoire de $\mathcal{M}_{m,n}(\mathbb{C})$ chacune des parties imaginaires et réelles de ses éléments étant une variable aléatoire suivant la loi uniforme $[0, 1]$.
- **NormInf**(\mathbb{A}) retournant la norme infinie d'une matrice carrée \mathbb{A} .

R. 3

```
1:  $\mathbb{A} \leftarrow$  MatRand(50, 50)
2: [ $\mathbb{Q}, \mathbb{R}$ ]  $\leftarrow$  FactQR( $\mathbb{A}$ )
3:  $\text{err} \leftarrow$  NormInf( $\mathbb{A} - \mathbb{Q} * \mathbb{R}$ )
```

\triangleright doit être très petit!



References

- [1] F. Cuvelier. Analyse numérique I, résolution de systèmes linéaires, méthodes directes, résumé. fichier pdf, https://www.math.univ-paris13.fr/~cuvelier/docs/Enseignements/MACS1/AnaNumI/25-26/resume_RSLdirecte.pdf.
- [2] F. Cuvelier. *Analyse numérique élémentaire (version du 29 sep. 2025)*. Polycopié (téléchargement), 2025.