

## XI. Algorithme de Gauss-Jordan

### 1 Opérations élémentaires sur les lignes d'une matrice

**Définition 1.** On définit trois types d'opérations élémentaires sur les lignes d'une matrice :

- échange des lignes  $i$  et  $j$  :  $L_i \leftrightarrow L_j$ .
- multiplication de la ligne  $i$  par  $\lambda \neq 0$  :  $L_i \leftarrow \lambda L_i$ .
- ajout à la ligne  $i$  de la ligne  $j \neq i$  multipliée par  $\lambda$  :  $L_i \leftarrow L_i + \lambda L_j$ .

**Exercice 1.** On représente une matrice par un tableau à deux dimensions.

- Écrire une fonction **échange\_lignes** de paramètres  $M$ ,  $i$  et  $j$  qui échange les valeurs des tableaux  $M_i$  et  $M_j$ . (on procédera à l'échange élément par élément)
- Écrire une fonction **multiplication\_ligne** de paramètres  $M$ ,  $i$  et  $\lambda$  qui multiplie chacun des éléments du tableau  $M_i$  par  $\lambda$ .
- Écrire une fonction **ajout\_ligne** de paramètres  $M$ ,  $i$ ,  $j$  et  $\lambda$  qui ajoute à chaque élément du tableau  $M_i$  le produit par  $\lambda$  de l'élément de même indice du tableau  $M_j$ .

### 2 Algorithme de Gauss-Jordan

**Exercice 2.** Effectuer successivement les opérations élémentaires suivantes correspondant à l'algorithme de Gauss-Jordan sur la matrice  $M =$

$$M = \begin{pmatrix} 2 & 4 & -8 & 10 \\ -2 & -4 & 8 & 10 \\ 3 & 9 & -3 & 6 \\ 1 & 4 & 2 & -2 \end{pmatrix}.$$

- Colonne 1
  - choix du pivot :  $m_{11}$
  - remontée de la ligne du pivot :
  - unitarisation du pivot :  $L_1 \leftarrow \frac{1}{2}L_1$
  - élimination :  $L_2 \leftarrow L_2 + 2L_1$   
 $L_3 \leftarrow L_3 - 3L_1$   
 $L_4 \leftarrow L_4 - L_1$
- Colonne 2
  - choix du pivot :  $m_{31}$
  - remontée de la ligne du pivot :  $L_2 \leftrightarrow L_3$
  - unitarisation du pivot :  $L_2 \leftarrow \frac{1}{3}L_2$
  - élimination :  $L_1 \leftarrow L_1 - 2L_2$   
 $L_4 \leftarrow L_4 - 2L_2$
- Colonne 3
  - choix du pivot :
  - remontée de la ligne du pivot :
  - unitarisation du pivot :
  - élimination :
- Colonne 4
  - choix du pivot :  $m_{44}$
  - remontée de la ligne du pivot :
  - unitarisation du pivot :  $L_3 \leftarrow \frac{1}{20}L_3$
  - élimination :  $L_1 \leftarrow L_1 - 11L_3$   
 $L_2 \leftarrow L_2 + 3L_3$   
 $L_4 \leftarrow L_4 + L_3$

**Exercice 3.**

1. Écrire une fonction **choix\_pivot** de paramètres  $M$ ,  $i$  et  $j$  qui retourne l'indice de ligne du premier pivot non nul dans la colonne d'indice  $j$  du tableau à deux dimensions  $M$  à partir de l'indice de ligne  $i$ . (on retournera la valeur  $-1$  si aucun pivot n'est trouvé)
2. En déduire une fonction **gauss\_jordan** de paramètre  $M$ , qui retourne le tableau obtenu par exécution de l'algorithme de Gauss-Jordan sur le tableau à deux dimensions  $M$ .

**Exercice 4.** On applique l'algorithme de Gauss-Jordan à une matrice de taille  $n \times n$ , majorer le nombre de multiplications et en déduire la classe de complexité temporelle de l'algorithme de Gauss-Jordan.

**3 Calcul de l'inverse d'une matrice**

**Exercice 5.** Appliquer l'algorithme de Gauss-Jordan sur la matrice carrée  $M = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 5 \\ 2 & 1 & 6 \\ 3 & 4 & 0 \end{pmatrix}$  et

effectuer conjointement les opérations élémentaires sur la matrice  $I_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ .

Vérifier que la matrice ainsi obtenue est l'inverse de la matrice  $M$ .

**Exercice 6.** Écrire une fonction **inverse** de paramètre  $M$  qui retourne l'inverse de la matrice  $M$  dans le cas où celle-ci est inversible.

**4 Résolution d'un système linéaire**

**Exercice 7.** Résoudre le système  $\begin{cases} x + 2y - z = 2 \\ x + y - 2z = -3 \\ 2x + y - z = 1 \end{cases}$  en appliquant l'algorithme de Gauss-Jordan.

**Exercice 8.** Écrire une fonction **resolution\_systeme** de paramètres  $A$  et  $V$  qui retourne la solution du système linéaire  $AU = V$  d'inconnue  $U$  dans le cas où celui-ci admet une unique solution.

**Exercices supplémentaires**

**Exercice 9.** Modifier la fonction **choix\_pivot** de l'exercice 3 afin de retourner le pivot de valeur absolue maximale dans la colonne d'indice  $j$  du tableau à deux dimensions  $M$  à partir de l'indice de ligne  $i$ . (ce choix est souvent effectué pour des raisons de stabilité numérique)

**Exercice 10.** Écrire une fonction **test\_inversibilite** de paramètre  $M$  permettant de déterminer si la matrice carrée  $M$  est inversible.

**Exercice 11.** Écrire une fonction **test\_compatibilite** de paramètres  $A$  et  $V$  permettant de déterminer si le système linéaire  $AU = V$  d'inconnue  $U$  est compatible.

**Exercice 12.** Écrire une fonction **noyau** de paramètre  $M$  permettant de déterminer le noyau de la matrice  $M$ .

# Réponses

1) •

**Fonction:**  $\text{echange\_lignes}(M, i, j)$   
**Action:** échange des valeurs des tableaux  $M_i$  et  $M_j$   
**Début**  
 | **Pour**  $k$  allant de 0 à  $\text{longueur}(M_i) - 1$  faire  
 | |  $m \leftarrow M_{ik}$   
 | |  $M_{ik} \leftarrow M_{jk}$   
 | |  $M_{jk} \leftarrow m$   
 | **FinPour**  
**Fin**

•

**Fonction:**  $\text{multiplication\_ligne}(M, i, \lambda)$   
**Action:** multiplication de chacun des éléments du tableau  $M_i$  par  $\lambda$   
**Début**  
 | **Pour**  $k$  allant de 0 à  $\text{longueur}(M_i) - 1$  faire  
 | |  $M_{ik} \leftarrow \lambda M_{ik}$   
 | **FinPour**  
**Fin**

•

**Fonction:**  $\text{ajout\_ligne}(M, i, j, \lambda)$   
**Action:** ajout à chaque élément du tableau  $M_i$  du produit de l'élément de même indice du tableau  $M_j$  par  $\lambda$   
**Début**  
 | **Pour**  $k$  allant de 0 à  $\text{longueur}(M_i) - 1$  faire  
 | |  $M_{ik} \leftarrow M_{ik} + \lambda M_{jk}$   
 | **FinPour**  
**Fin**

2)

$$\begin{array}{l}
 L_1 \leftarrow \frac{1}{2}L_1 \quad \begin{pmatrix} 2 & 4 & -8 & 10 \\ -2 & -4 & 8 & 10 \\ 3 & 9 & -3 & 6 \\ 1 & 4 & 2 & -2 \end{pmatrix} \\
 L_2 \leftarrow L_2 + 2L_1 \quad \begin{pmatrix} 1 & 2 & -4 & 5 \\ -2 & -4 & 8 & 10 \\ 3 & 9 & -3 & 6 \\ 1 & 4 & 2 & -2 \end{pmatrix} \\
 L_3 \leftarrow L_3 - 3L_1 \quad \begin{pmatrix} 1 & 2 & -4 & 5 \\ 0 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 3 & 9 & -9 \\ 1 & 4 & 2 & -2 \end{pmatrix} \\
 L_4 \leftarrow L_4 - L_1 \quad \begin{pmatrix} 1 & 2 & -4 & 5 \\ 0 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 3 & 9 & -9 \\ 0 & 2 & 6 & -7 \end{pmatrix} \\
 L_2 \leftrightarrow L_3 \quad \begin{pmatrix} 1 & 2 & -4 & 5 \\ 0 & 3 & 9 & -9 \\ 0 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 2 & 6 & -7 \end{pmatrix} \\
 L_2 \leftarrow \frac{1}{3}L_2 \quad \begin{pmatrix} 1 & 2 & -4 & 5 \\ 0 & 1 & 3 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 2 & 6 & -7 \end{pmatrix}
 \end{array}
 \qquad
 \begin{array}{l}
 L_1 \leftarrow L_1 - 2L_2 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & -10 & 11 \\ 0 & 1 & 3 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 2 & 6 & -7 \end{pmatrix} \\
 L_4 \leftarrow L_4 - 2L_2 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & -10 & 11 \\ 0 & 1 & 3 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} \\
 L_3 \leftarrow \frac{1}{20}L_3 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & -10 & 11 \\ 0 & 1 & 3 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} \\
 L_1 \leftarrow L_1 - 11L_3 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & -10 & 0 \\ 0 & 1 & 3 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} \\
 L_2 \leftarrow L_2 + 3L_3 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & -10 & 0 \\ 0 & 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} \\
 L_4 \leftarrow L_4 + L_3 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & -10 & 0 \\ 0 & 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}
 \end{array}$$

3) •

**Fonction:** choix\_pivot( $M, i, j$ )  
**Action:** retourne l'indice du premier pivot non nul dans la colonne d'indice  $j$  du tableau à deux dimensions  $M$  à partir de l'indice de ligne  $i$

**Début**  
 $k \leftarrow i$   
**TantQue**  $k < \text{longueur}(M)$  et  $M_{kj} = 0$  **faire**  
  |  $k \leftarrow k + 1$   
**FinTantQue**  
**Si**  $k = \text{longueur}(M)$  **alors**  
  | **Renvoyer**  $-1$   
**sinon**  
  | **Renvoyer**  $k$   
**FinSi**  
**Fin**

**Fonction:** gauss\_jordan( $M$ )  
**Action:** retourne le tableau  $N$  obtenu par exécution de l'algorithme de Gauss-Jordan sur le tableau à deux dimensions  $M$

**Début**  
 $N$  : tableau de taille  $\text{longueur}(M), \text{longueur}(M_0)$   
**Pour**  $i$  allant de  $0$  à  $\text{longueur}(M) - 1$  **faire**  
  | **Pour**  $j$  allant de  $0$  à  $\text{longueur}(M_i) - 1$  **faire**  
    |  $N_{ij} \leftarrow M_{ij}$   
  | **FinPour**  
**FinPour**  
 $i \leftarrow 0$   
 $j \leftarrow 0$   
**TantQue**  $i < \text{longueur}(N)$  et  $j < \text{longueur}(N_0)$  **faire**  
  |  $r \leftarrow \text{choix\_pivot}(N, i, j)$   
  | **Si**  $r = -1$  **alors**  
    |  $j \leftarrow j + 1$   
  | **sinon**  
    | **Si**  $r \neq i$  **alors**  
      | echange\_lignes( $N, i, r$ )  
    | **FinSi**  
    | **Si**  $N_{ij} \neq 1$  **alors**  
      | multiplication\_ligne( $N, i, \frac{1}{N_{ij}}$ )  
    | **FinSi**  
    | **Pour**  $k$  allant de  $0$  à  $\text{longueur}(N) - 1$  **faire**  
      | **Si**  $k \neq i$  et  $N_{kj} \neq 0$  **alors**  
        | ajout\_ligne( $N, k, i, -N_{kj}$ )  
      | **FinSi**  
    | **FinPour**  
    |  $i \leftarrow i + 1$   
    |  $j \leftarrow j + 1$   
  | **FinSi**  
**FinTantQue**  
**Renvoyer**  $N$   
**Fin**

- 4) Pour l'unitarisation d'une ligne ainsi que pour une élimination, le nombre de multiplications est  $n$ . On en déduit que le nombre de multiplications de l'algorithme est majoré par  $n(n + (n - 1)n) = n^3$ , la classe de complexité temporelle de l'algorithme de Gauss-Jordan est donc  $O(n^3)$ .

5)

$$\begin{array}{l}
 \begin{pmatrix} 1 & 0 & 5 \\ 2 & 1 & 6 \\ 3 & 4 & 0 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\
 L_2 \leftarrow L_2 - 2L_1 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 5 \\ 0 & 1 & -4 \\ 3 & 4 & 0 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\
 L_3 \leftarrow L_3 - 3L_1 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 5 \\ 0 & 1 & -4 \\ 0 & 4 & -15 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -2 & 1 & 0 \\ -3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\
 L_3 \leftarrow L_3 - 4L_2 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 5 \\ 0 & 1 & -4 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -2 & 1 & 0 \\ 5 & -4 & 1 \end{pmatrix} \\
 L_1 \leftarrow L_1 - 5L_3 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -4 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} -24 & 20 & -5 \\ -2 & 1 & 0 \\ 5 & -4 & 1 \end{pmatrix} \\
 L_2 \leftarrow L_2 + 4L_3 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} -24 & 20 & -5 \\ 18 & -15 & 4 \\ 5 & -4 & 1 \end{pmatrix}
 \end{array}$$

**Fonction:** inverse( $M$ )**Action:** retourne l'inverse de la matrice  $M$  dans le cas où celle-ci est inversible**Début** $N$  : tableau de taille longueur( $M$ ), longueur( $M$ ) $P$  : tableau de taille longueur( $M$ ), longueur( $M$ )**Pour**  $i$  allant de 0 à longueur( $M$ ) - 1 **faire**    **Pour**  $j$  allant de 0 à longueur( $M$ ) - 1 **faire**         $N_{ij} \leftarrow M_{ij}$         **Si**  $i = j$  **alors**             $P_{ij} = 1$         **sinon**             $P_{ij} = 0$         **FinSi**    **FinPour****FinPour****Pour**  $j$  allant de 0 à longueur( $N$ ) - 1 **faire**     $r \leftarrow \text{choix\_pivot}(N, j, j)$     **Si**  $r \neq j$  **alors**        échange\_lignes( $N, j, r$ )        échange\_lignes( $P, j, r$ )    **FinSi**    **Si**  $N_{jj} \neq 1$  **alors**         $p \leftarrow \frac{1}{N_{jj}}$         multiplication\_ligne( $N, j, p$ )        multiplication\_ligne( $P, j, p$ )    **FinSi**    **Pour**  $i$  allant de 0 à longueur( $N$ ) - 1 **faire**        **Si**  $i \neq j$  et  $N_{ij} \neq 0$  **alors**             $l \leftarrow -N_{ij}$             ajout\_ligne( $N, i, j, l$ )            ajout\_ligne( $P, i, j, l$ )        **FinSi**    **FinPour****FinPour****Renvoyer**  $P$ **Fin**

6)

7)

$$\begin{array}{l}
 \left\{ \begin{array}{l} x + 2y - z = 2 \\ x + y - 2z = -3 \\ 2x + y - z = 1 \end{array} \right. \\
 L_2 \leftarrow L_2 - L_1 \quad \left\{ \begin{array}{l} x + 2y - z = 2 \\ -y - z = -5 \\ 2x + y - z = 1 \end{array} \right. \quad L_3 \leftarrow L_3 + 3L_2 \quad \left\{ \begin{array}{l} x - 3z = -8 \\ y + z = 5 \\ 4z = 12 \end{array} \right. \\
 L_3 \leftarrow L_3 - 2L_1 \quad \left\{ \begin{array}{l} x + 2y - z = 2 \\ -y - z = -5 \\ -3y + z = -3 \end{array} \right. \quad L_3 \leftarrow \frac{1}{4}L_3 \quad \left\{ \begin{array}{l} x - 3z = -8 \\ y + z = 5 \\ z = 3 \end{array} \right. \\
 L_2 \leftarrow -L_2 \quad \left\{ \begin{array}{l} x + 2y - z = 2 \\ y + z = 5 \\ -3y + z = -3 \end{array} \right. \quad L_1 \leftarrow L_1 + 3L_3 \quad \left\{ \begin{array}{l} x \\ y + z = 5 \\ z = 3 \end{array} \right. \\
 L_1 \leftarrow L_1 - 2L_2 \quad \left\{ \begin{array}{l} x - 3z = -8 \\ y + z = 5 \\ -3y + z = -3 \end{array} \right. \quad L_2 \leftarrow L_2 - L_3 \quad \left\{ \begin{array}{l} x \\ y \\ z = 3 \end{array} \right.
 \end{array}$$

**Fonction:** resolution\_systeme( $A, V$ )**Action:** retourne la solution du système linéaire  $AU = V$  d'inconnue  $U$  dans le cas où celui-ci admet une unique solution.**Début** $N$  : tableau de taille longueur( $A$ ), longueur( $A$ ) $P$  : tableau de taille longueur( $V$ ), 1 $U$  : tableau de taille longueur( $V$ )**Pour**  $i$  allant de 0 à longueur( $A$ ) - 1 **faire**     $P_{i0} \leftarrow V_i$     **Pour**  $j$  allant de 0 à longueur( $A$ ) - 1 **faire**         $N_{ij} \leftarrow A_{ij}$     **FinPour****FinPour****Pour**  $j$  allant de 0 à longueur( $N$ ) - 1 **faire**     $r \leftarrow \text{choix\_pivot}(N, j, j)$     **Si**  $r \neq j$  **alors**        echange\_lignes( $N, j, r$ )        echange\_lignes( $P, j, r$ )    **FinSi**    **Si**  $N_{jj} \neq 1$  **alors**         $p \leftarrow \frac{1}{N_{jj}}$         multiplication\_ligne( $N, j, p$ )        multiplication\_ligne( $P, j, p$ )    **FinSi**    **Pour**  $i$  allant de 0 à longueur( $N$ ) - 1 **faire**        **Si**  $i \neq j$  et  $N_{ij} \neq 0$  **alors**             $l \leftarrow -N_{ij}$             ajout\_ligne( $N, i, j, l$ )            ajout\_ligne( $P, i, j, l$ )        **FinSi**    **FinPour****FinPour****Pour**  $i$  allant de 0 à longueur( $V$ ) - 1 **faire**     $U_i \leftarrow P_{i0}$ **FinPour****Renvoyer**  $U$ **Fin**

8)

**Fonction:** choix\_pivot( $M, i, j$ )

**Action:** retourne l'indice du pivot de valeur absolue maximale dans la colonne d'indice  $j$  du tableau à deux dimensions  $M$  à partir de l'indice de ligne  $i$

**Début**

$p \leftarrow i$

**Pour**  $k$  allant de  $i + 1$  à longueur( $M$ ) - 1 **faire**

**Si**  $|M_{kj}| > |M_{pj}|$  **alors**

$p \leftarrow k$

**FinSi**

**FinPour**

**Si**  $M_{pj} = 0$  **alors**

**Renvoyer** -1

**sinon**

**Renvoyer**  $p$

**FinSi**

**Fin**

9)

**Fonction:** test\_inversibilite( $M$ )

**Action:** teste si la matrice carrée  $M$  est inversible

**Début**

$N$  : tableau de taille longueur( $M$ ), longueur( $M_0$ )

**Pour**  $i$  allant de 0 à longueur( $M$ ) - 1 **faire**

**Pour**  $j$  allant de 0 à longueur( $M_i$ ) - 1 **faire**

$N_{ij} \leftarrow M_{ij}$

**FinPour**

**FinPour**

$i \leftarrow 0$

$j \leftarrow 0$

$r \leftarrow 0$

**TantQue**  $i < \text{longueur}(N)$  et  $j < \text{longueur}(N_0)$  et  $r \neq -1$  **faire**

$r \leftarrow \text{choix\_pivot}(N, i, j)$

**Si**  $r = -1$  **alors**

$j \leftarrow j + 1$

**sinon**

**Si**  $r \neq i$  **alors**

            echange\_lignes( $N, i, r$ )

**FinSi**

**Si**  $N_{ij} \neq 1$  **alors**

            multiplication\_ligne( $N, i, \frac{1}{N_{ij}}$ )

**FinSi**

**Pour**  $k$  allant de  $i + 1$  à longueur( $N$ ) - 1 **faire**

**Si**  $N_{kj} \neq 0$  **alors**

                ajout\_ligne( $N, k, i, -N_{kj}$ )

**FinSi**

**FinPour**

$i \leftarrow i + 1$

$j \leftarrow j + 1$

**FinSi**

**FinTantQue**

**Si**  $r = -1$  **alors**

**Renvoyer** *Faux*

**sinon**

**Renvoyer** *Vrai*

**FinSi**

**Fin**

10)

11)

```

Fonction: test_compatibilite( $A, V$ )
Action: teste si le système linéaire  $AU = V$  d'inconnue  $U$  est compatible
Début
   $N$  : tableau de taille longueur( $A$ ), longueur( $A_0$ )
   $P$  : tableau de taille longueur( $V$ ), 1
  Pour  $i$  allant de 0 à longueur( $A$ ) - 1 faire
     $P_{i0} \leftarrow V_i$ 
    Pour  $j$  allant de 0 à longueur( $A_i$ ) - 1 faire
       $N_{ij} \leftarrow A_{ij}$ 
    FinPour
  FinPour
   $i \leftarrow 0$ 
   $j \leftarrow 0$ 
   $n \leftarrow 0$ 
  TantQue  $i < \text{longueur}(N)$  et  $j < \text{longueur}(N_0)$  faire
     $r \leftarrow \text{choix\_pivot}(N, i, j)$ 
    Si  $r = -1$  alors
       $j \leftarrow j + 1$ 
    sinon
       $n \leftarrow n + 1$ 
      Si  $r \neq i$  alors
        echange_lignes( $N, i, r$ )
      FinSi
      Si  $N_{ij} \neq 1$  alors
        multiplication_ligne( $N, i, \frac{1}{N_{ij}}$ )
      FinSi
      Pour  $k$  allant de  $i + 1$  à longueur( $N$ ) - 1 faire
        Si  $N_{kj} \neq 0$  alors
          ajout_ligne( $N, k, i, -N_{kj}$ )
        FinSi
      FinPour
       $i \leftarrow i + 1$ 
       $j \leftarrow j + 1$ 
    FinSi
  FinTantQue
   $b \leftarrow \text{Vrai}$ 
   $i \leftarrow n$ 
  TantQue  $b$  et  $i < \text{longueur}(P)$  faire
    Si  $P_{i0} \neq 0$  alors
       $b \leftarrow \text{Faux}$ 
    sinon
       $i \leftarrow i + 1$ 
    FinSi
  FinTantQue
  Renvoyer  $b$ 
Fin

```



12)

```

Fonction: noyau( $M$ )
Action: retourne le noyau de la matrice  $M$ 
Début
   $N$  : tableau de taille longueur( $M$ ), longueur( $M_0$ )
  Pour  $i$  allant de 0 à longueur( $M$ ) - 1 faire
    Pour  $j$  allant de 0 à longueur( $M_i$ ) - 1 faire
       $N_{ij} \leftarrow M_{ij}$ 
    FinPour
  FinPour
   $i \leftarrow 0$ 
   $j \leftarrow 0$ 
   $l \leftarrow []$ 
  TantQue  $i < \text{longueur}(N)$  et  $j < \text{longueur}(N_0)$  faire
     $r \leftarrow \text{choix\_pivot}(N, i, j)$ 
    Si  $r = -1$  alors
      Ajout de  $j$  à la liste  $l$ 
       $j \leftarrow j + 1$ 
    sinon
      Si  $r \neq i$  alors
        echange_lignes( $N, i, r$ )
      FinSi
      Si  $N_{ij} \neq 1$  alors
        multiplication_ligne( $N, i, \frac{1}{N_{ij}}$ )
      FinSi
      Pour  $k$  allant de 0 à longueur( $N$ ) - 1 faire
        Si  $k \neq i$  et  $N_{kj} \neq 0$  alors
          ajout_ligne( $N, k, i, -N_{kj}$ )
        FinSi
      FinPour
       $i \leftarrow i + 1$ 
       $j \leftarrow j + 1$ 
    FinSi
  FinTantQue
   $L$  : tableau de taille longueur( $N_0$ ), longueur( $l$ )
   $k = 0$ 
  Pour  $i$  allant de 0 à longueur( $L$ ) - 1 faire
    Si  $i \in l$  alors
      Pour  $j$  allant de 0 à longueur( $L_i$ ) - 1 faire
        Si  $i = l_j$  alors
           $L_{ij} \leftarrow 1$ 
        sinon
           $L_{ij} \leftarrow 0$ 
        FinSi
      FinPour
    sinon
      Pour  $j$  allant de 0 à longueur( $L_i$ ) - 1 faire
         $L_{ij} \leftarrow -N_{kl_j}$ 
      FinPour
       $k \leftarrow k + 1$ 
    FinSi
  FinPour
  Renvoyer  $L$ 
Fin

```