



# Systèmes linéaires

Soit  $\mathbb{K}$  un corps et  $m, n \in \mathbb{N}^*$ .

## I Généralités

D'une manière générale, un système linéaire s'écrit de la manière suivante.

$$(S) : \begin{cases} a_{1,1}x_1 + \cdots + a_{1,n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{m,1}x_1 + \cdots + a_{m,n}x_n = b_m \end{cases} \iff AX = B$$

où  $X = (x_1, \dots, x_n)^T$  sont les inconnus,  $A = (a_{i,j})_{\substack{i \in \llbracket 1; m \rrbracket \\ j \in \llbracket 1; n \rrbracket}}$  une matrice à coefficients dans  $\mathbb{K}$  et  $B = (b_1, \dots, b_m)^T$  un vecteur de  $\mathbb{K}^m$ .

**Vocabulaire :** On appelle rang du système  $(S)$  le rang de la matrice  $A$ . De plus, on dit que  $(S)$  est

→ Compatible lorsque l'ensemble des solutions, noté  $\mathcal{S}$ , est non vide.

→ Homogène lorsque  $B = 0$ .

On notera  $\mathcal{S}_0$  l'ensemble des solutions de l'équation  $AX = 0$ .

### Proposition I.1.

1.  $\mathcal{S}_0$  est un sous-espace vectoriel de  $\mathbb{K}^n$  de dimension  $n - \text{rg } A$ .
2.  $\mathcal{S}$  est soit vide, soit un sous-espace affine de  $\mathbb{K}^n$  parallèle à  $\mathcal{S}_0$ . En d'autres termes,  $\mathcal{S}$  est soit vide, soit  $\mathcal{S} = X_0 + \mathcal{S}_0$  pour n'importe quel  $X_0 \in \mathcal{S}$
3.  $\mathcal{S} \neq \emptyset \iff B \in \text{Im } A$

**Preuve :**

1. On a  $\mathcal{S}_0 = \text{Ker } A$  et donc par la formule du rang,

$$\dim \mathcal{S}_0 = \dim \text{Ker } A = n - \dim \text{Im } A = n - \text{rg } A$$

2. Supposons  $\mathcal{S} \neq \emptyset$  et soit  $X_0 \in \mathcal{S}$ . On a

$$X \in \mathcal{S} \iff AX = B \iff AX = AX_0 \iff A(X - X_0) = 0 \iff X - X_0 \in \mathcal{S}_0$$

3.  $\mathcal{S} \neq \emptyset \iff \exists X \in \mathbb{K}^n \text{ } AX = B \iff B \in \text{Im } A$

On aura besoin du lemme assez connu suivant

### Exercice I.2.

Soit  $A \in \mathcal{M}_{n,m}(\mathbb{K})$ , alors  $\text{rg } A = \text{rg } A^T$

## II Système de Cramer

Dans cette partie, on suppose que  $m = n$  et donc  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ .

**Théorème II.1.**

Les propositions suivantes sont équivalentes.

1.  $A \in \text{GL}_n(\mathbb{K})$
2.  $\forall B \in \mathbb{K}^n$ ,  $AX = B$  possède exactement une solution.
3.  $\forall B \in \mathbb{K}^n$ ,  $AX = B$  possède au moins une solution.
4. La seule solution de  $\mathcal{S}_0$  est 0.
5.  $\det A \neq 0$ .

Si elles sont satisfaites, on dit que  $(S)$  est un système de Cramer.

**Preuve :**

→ (1) ⇒ (2) Si  $A \in \text{GL}_n(\mathbb{K})$ , alors pour tout  $B \in \mathbb{K}^n$  l'unique solution de  $(S)$  est  $X = A^{-1}B$ .

→ (2) ⇒ (3) Clair.

→ (3) ⇒ (4) L'application  $f_A : \begin{cases} \mathbb{K}^n & \longrightarrow \mathbb{K}^n \\ X & \longmapsto AX \end{cases}$  est surjective et donc, par égalité des dimensions finies, est aussi injective et donc son noyau  $\mathcal{S}_0 = \{0\}$ .

→ (4) ⇒ (5) Si la seule solution de  $\mathcal{S}_0$  est 0, alors on a  $\text{Ker } A = \{0\}$  et donc  $A$  est inversible, i.e.  $\det A \neq 0$ .

→ (5) ⇒ (1) Clair.

**Proposition (Formule de Cramer) II.2.**

Supposons que  $(S)$  est de Cramer et posons  $C_1, \dots, C_n$  les colonnes de  $A$  et  $X = (x_1, \dots, x_n)^T$  l'unique solution de  $(S)$ . On a nécessairement

$$\forall k \in \llbracket 1; n \rrbracket, x_k = \frac{\det(C_1, \dots, C_{k-1}, B, C_{k+1}, \dots, C_n)}{\det A}$$

**Preuve :** On a  $B = AX = x_1 C_1 + \dots + x_n C_n$  et alors pour tout  $k \in \llbracket 1; n \rrbracket$

$$\begin{aligned} \frac{\det(C_1, \dots, C_{k-1}, B, C_{k+1}, \dots, C_n)}{\det A} &= \sum_{i=1}^n x_i \frac{\det(C_1, \dots, C_{k-1}, C_i, C_{k+1}, \dots, C_n)}{\det A} \\ &= x_k \frac{\det(C_1, \dots, C_{k-1}, C_k, C_{k+1}, \dots, C_n)}{\det A} = x_k \end{aligned}$$

**Exemple :** Lorsque  $n = 2$ , on peut écrire  $(S)$  sous la forme suivante

$$(S) : \begin{cases} ax + by = c \\ a'x + b'y = c' \end{cases}$$

$(S)$  est de Cramer si et seulement si  $\begin{vmatrix} a & b \\ a' & b' \end{vmatrix} = ab' - a'b \neq 0$  et dans ce cas, la seule solution de  $(S)$  est

$$x = \frac{\begin{vmatrix} c & b \\ c' & b' \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} a & b \\ a' & b' \end{vmatrix}} = \frac{b'c - bc'}{ab' - a'b} \text{ et } y = \frac{\begin{vmatrix} a & c \\ a' & c' \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} a & b \\ a' & b' \end{vmatrix}} = \frac{ac' - a'c}{ab' - a'b}$$

La propriété exposée dans cet exercice est essentielle et est utilisée dans le chapitre de réduction d'endomorphismes.

### Exercice (Lemme d'Hadamard) II.3.

Soit  $A = (a_{i,j})_{i,j \in \llbracket 1;n \rrbracket} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$  tel que pour tout  $i \in \llbracket 1;n \rrbracket$ ,  $|a_{i,i}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{i,j}|$ . Montrer que  $A \in \text{GL}_n(\mathbb{C})$ .

**Remarque :** En transposant, on obtient un énoncé similaire mais en sommant sur la même colonne.

## III Valeurs propres et systèmes homogènes

**Vocabulaire :** On dit que  $\lambda \in \mathbb{K}$  est une valeur propre de  $A$  s'il existe  $X \in \mathbb{K}^n \setminus \{0\}$  tel que  $AX = \lambda X$ .

### Proposition III.1.

Soit  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ ,  $\lambda \in \mathbb{K}$  et  $f_A : \begin{cases} \mathbb{K}^n & \rightarrow \mathbb{K}^n \\ X & \mapsto AX \end{cases}$ . Les propositions suivantes sont équivalentes.

1.  $\lambda$  valeur propre de  $A$
2.  $\text{Ker}(f_A - \lambda \text{Id}) \neq \{0\}$
3.  $\det(A - \lambda I_n) = 0$
4. Le système  $(A - \lambda I_n)X = 0$  a une solution  $X \neq 0$ .

**Preuve :** Il s'agit d'une conséquence directe de ce qui précède.

### Exercice III.2.

Soit  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ . Montrer que les valeurs propres complexes de  $A$  appartiennent à

$$\bigcup_{i=1}^n B_f \left( a_{i,i}, \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{i,j}| \right)$$

**Remarque :** on peut améliorer cette borne en considérant aussi la transposée de  $A$ .

## IV Matrices de permutation

### Définition IV.1.

Pour tout  $\sigma \in \mathcal{S}_n$ , on pose  $P_\sigma = (\delta_{i,\sigma(j)})_{i,j \in \llbracket 1;n \rrbracket}$ . On appelle cette matrice la matrice de permutation associée à  $\sigma$ .

On présente ces propriétés qu'on utilisera dans la suite comme exercice.

**Exercice IV.2.**

Soit  $\sigma, \sigma' \in \mathcal{S}_n$ .

1. Calculer  $\det P_\sigma$ .
2. Montrer que  $P_\sigma P_{\sigma'} = P_{\sigma \circ \sigma'}$  et en déduire que  $P_\sigma^{-1} = P_{\sigma^{-1}}$ .
3. En déduire que  $G = \{P_\sigma, \sigma \in \mathcal{S}_n\}$  muni du produit matriciel est isomorphe à  $\mathcal{S}_n$ .
4. Soit  $A = (a_{i,j})_{i,j \in \llbracket 1;n \rrbracket} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$  et  $X = (x_i)_{i \in \llbracket 1;n \rrbracket} \in \mathbb{K}^n$ . Calculer  $P_\sigma A$ ,  $AP_\sigma$  et  $P_\sigma X$ .

## V Comment déterminer $\text{Ker } A$ en pratique ?

### 1. Explication de l'algorithme

Le but de cette partie est de répondre à la question suivante : Étant donnée  $A = (a_{i,j})_{i,j \in \llbracket 1;n \rrbracket} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ , comment déterminer  $\text{Ker } A$  ? Cette question est équivalente à déterminer l'ensemble des solutions du système  $AX = 0$ . Posons alors  $r = \text{rg } A$ . Bien entendu, la réponse est claire lorsque  $r = n$  car il s'agit d'un système de Cramer, on suppose donc que  $r < n$ .

$r \in \llbracket 1; n-1 \rrbracket$  donc il existe  $r$  lignes (qui forment une famille libre) de  $A$  telles que les  $n-r$  lignes restantes sont combinaison linéaire de ces  $r$  lignes. Quitte à permuter les lignes de  $A$ , supposons que ces lignes sont les  $r$  premières. Écrivons alors le système  $AX = 0$ .

$$\begin{cases} a_{1,1}x_1 + \cdots + a_{1,n}x_n = 0 \\ \vdots \\ a_{r,1}x_1 + \cdots + a_{r,n}x_n = 0 \\ a_{r+1,1}x_1 + \cdots + a_{r+1,n}x_n = 0 \\ \vdots \\ a_{m,1}x_1 + \cdots + a_{m,n}x_n = 0 \end{cases}$$

Il est facile de voir que si les  $r$  premières équations sont satisfaites, alors les  $n-r$  suivantes aussi, donc il faut et il suffit de résoudre le système suivant.

$$(S) : \begin{cases} a_{1,1}x_1 + \cdots + a_{1,n}x_n = 0 \\ \vdots \\ a_{r,1}x_1 + \cdots + a_{r,n}x_n = 0 \end{cases}$$

C'est à dire en posant  $B = (a_{i,j})_{i \in \llbracket 1;r \rrbracket, j \in \llbracket 1;n \rrbracket}$ , le système devient équivalent à  $BX = 0$ . Les lignes de  $B$  forment une famille libre, donc  $\text{rg } B = r$  et alors quitte à permuter les colonnes de  $B$ , on peut affirmer que les  $r$  premières colonnes de  $B$  forment une famille libre, et donc que la matrice  $B' = (a_{i,j})_{i,j \in \llbracket 1;r \rrbracket}$  est inversible. Posons alors  $B'' = (a_{i,j})_{i \in \llbracket 1;r \rrbracket, j \in \llbracket n-r;n \rrbracket}$ . En posant pour tout  $X \in \mathbb{K}^n$ ,  $X = \begin{pmatrix} X' \\ X'' \end{pmatrix}$  avec  $X' \in \mathbb{K}^r$  et  $X'' \in \mathbb{K}^{n-r}$ , on peut écrire

$$(S) \iff BX = 0 \iff \begin{pmatrix} B' & B'' \end{pmatrix} \begin{pmatrix} X' \\ X'' \end{pmatrix} = 0 \iff B'X' + B''X'' = 0 \iff X' = -B'^{-1}B''X''$$

Remarquons qu'étant donné  $X''$ , le système  $B'X' = -B''X''$  est de Cramer et admet donc une unique

solution  $-B'^{-1}B''X''$ . On en déduit alors que pour tout  $X = \begin{pmatrix} X' \\ X'' \end{pmatrix} \in \mathbb{K}^n$ ,

$$X \in \text{Ker } A \iff X' = -B'^{-1}B''X'' \text{ et alors } \text{Ker } A = \left\{ \begin{pmatrix} -B'^{-1}B''X'' \\ X'' \end{pmatrix}, X'' \in \mathbb{K}^{n-r} \right\}$$

Ensuite, en notant pour tout  $j \in \llbracket 1; n-r \rrbracket$ ,  $E_j = (\delta_{i,j})_{i \in \llbracket 1; n-r \rrbracket}$  le  $j$ -ème vecteur de la base canonique de  $\mathbb{K}^{n-r}$  on peut voir facilement que la famille

$$\mathcal{B} = \left\{ \begin{pmatrix} -B'^{-1}B''E_1 \\ E_1 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} -B'^{-1}B''E_{n-r} \\ E_{n-r} \end{pmatrix} \right\}$$

est une base de  $\text{Ker } A$  (nous conseillons au lecteur de le montrer à titre d'exercice). En pratique, les vecteurs de cette base peuvent être retrouvés en résolvant les systèmes

$$B'X' = -B''E_1, \dots, B'X' = -B''E_{n-r}$$

qui permettent de retrouver respectivement les vecteurs  $-B'^{-1}B''E_1, \dots, -B'^{-1}B''E_{n-r}$  en utilisant le pivot de Gauss. On en déduit donc que finalement

$$\text{Ker } A = \text{Vect} \left( \left\{ \begin{pmatrix} -B'^{-1}B''E_1 \\ E_1 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} -B'^{-1}B''E_{n-r} \\ E_{n-r} \end{pmatrix} \right\} \right)$$

### Remarques :

→ Ici, on a supposé que les  $r$  premières lignes de  $A$  forment une famille libre. Cette propriété est en général fautive. En pratique, après avoir trouvé des indices  $i_1, \dots, i_r$  tels que les lignes de  $A$  d'indices  $i_1, \dots, i_r$  forment une famille libre, la matrice  $B$  qu'on considérera sera égale à  $\begin{pmatrix} L_{i_1} \\ \vdots \\ L_{i_r} \end{pmatrix}$  où  $L_1, \dots, L_n$  sont les lignes de  $A$ .

→ On a également supposé que les  $r$  premières colonnes de  $B$  forment une famille libre quitte à permuter les colonnes. Pour être un peu plus rigoureux, on doit introduire quelques éléments. Si on pose  $C_1, \dots, C_n$  les colonnes de  $B$ ,  $\sigma : \llbracket 1; n \rrbracket \rightarrow \llbracket 1; n \rrbracket$  une permutation telle que  $(C_{\sigma(1)}, \dots, C_{\sigma(r)})$  forment une famille libre et  $P_\sigma = (\delta_{i,\sigma(j)})_{i,j \in \llbracket 1; n \rrbracket}$ . D'après l'exercice IV.2, on a

$$BP_\sigma = \begin{pmatrix} C_{\sigma(1)} & \dots & C_{\sigma(n)} \end{pmatrix}$$

et alors on voit que le raisonnement ci-dessus est valable si on remplace  $B$  par  $\tilde{B} = BP_\sigma$ , i.e.

$$\tilde{B}X = 0 \iff X \in \text{Vect} \left( \left\{ \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1}\tilde{B}''E_1 \\ E_1 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1}\tilde{B}''E_{n-r} \\ E_{n-r} \end{pmatrix} \right\} \right)$$

et donc on peut écrire

$$\begin{aligned} X \in \text{Ker } A &\iff BX = 0 \iff \tilde{B}P_\sigma^{-1}X = 0 \\ &\iff P_\sigma^{-1}X \in \text{Vect} \left( \left\{ \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1}\tilde{B}''E_1 \\ E_1 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1}\tilde{B}''E_{n-r} \\ E_{n-r} \end{pmatrix} \right\} \right) \\ &\iff X \in \text{Vect} \left( \left\{ P_\sigma \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1}\tilde{B}''E_1 \\ E_1 \end{pmatrix}, \dots, P_\sigma \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1}\tilde{B}''E_{n-r} \\ E_{n-r} \end{pmatrix} \right\} \right) \end{aligned}$$

et donc en conclusion, on en déduit que

$$\text{Ker } A = \text{Vect} \left( \left\{ P_\sigma \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1} \tilde{B}'' E_1 \\ E_1 \end{pmatrix}, \dots, P_\sigma \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1} \tilde{B}'' E_{n-r} \\ E_{n-r} \end{pmatrix} \right\} \right)$$

→ Dans le cas où  $A$  n'est pas carrée, on peut éliminer des lignes comme à l'étape 2 et appliquer exactement le même algorithme.

→ Le raisonnement ci-dessus montre en particulier que  $\dim \text{Ker } A = n - r$ , c'est à dire la formule du rang  $\text{rg } A + \dim \text{Ker } A = n$ .

## 2. Algorithme en pratique

Résumons maintenant les étapes l'algorithme qui permet de trouver  $\text{Ker } A$ .

→ Trouver le rang  $r$  de  $A$  (en échelonnant par exemple) et ensuite  $L_{i_1}, \dots, L_{i_r}$   $r$  lignes de  $A$  formant une famille libre.

→ Poser  $B = \begin{pmatrix} L_{i_1} \\ \vdots \\ L_{i_r} \end{pmatrix}$ . Trouver des indices  $j_1, \dots, j_n$  tels que si  $C_1, \dots, C_n$  sont les colonnes de  $B$ , alors les colonnes  $C_{j_1}, \dots, C_{j_r}$  forment une famille libre et poser

$$\tilde{B} = (C_{j_1} \ \dots \ C_{j_n}), \quad \tilde{B}' = (C_{j_1} \ \dots \ C_{j_r}), \quad \tilde{B}'' = (C_{j_{r+1}} \ \dots \ C_{j_n})$$

→ Résoudre les systèmes

$$\tilde{B}' X' = -\tilde{B}'' E_1, \dots, \tilde{B}' X' = -\tilde{B}'' E_{n-r}$$

et poser  $X_1, \dots, X_{n-r} \in \mathbb{K}^{n-r}$  les solutions de ces systèmes.

→ Poser pour tout  $i \in \llbracket 1; n-r \rrbracket$ ,  $Y_i = \begin{pmatrix} X_i \\ E_i \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_{i,j_1} \\ \vdots \\ y_{i,j_n} \end{pmatrix}$  où  $(E_1, \dots, E_{n-r})$  est la base canonique de  $\mathbb{K}^{n-r}$ .

→ En posant pour tout  $i \in \llbracket 1; n-r \rrbracket$ ,  $\tilde{Y}_i = \begin{pmatrix} y_{i,1} \\ \vdots \\ y_{i,n} \end{pmatrix}$  (on réordonne les coordonnées de  $Y_i$  en effectuant

les opérations inverses appliquées à  $B$ ), la famille  $\mathcal{B} = (\tilde{Y}_1, \dots, \tilde{Y}_{n-r})$  est une base de  $\text{Ker } A$ .

**Remarque :** Si on reprend les notations de la remarque précédente, on a pour tout  $k \in \llbracket 1; n \rrbracket$ ,  $j_k = \sigma(k)$  et donc  $\tilde{Y}_i = P_\sigma Y_i$  et  $\tilde{B} = B P_\sigma$ .

Appliquons cet algorithme via l'exemple suivant.

**Application :** On considère la matrice  $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 & 2 \\ 2 & 4 & 5 & 5 \\ -1 & -2 & -1 & -4 \end{pmatrix}$ . Trouver  $\text{Ker } A$ .

→ **Étape 1** : Trouver le rang  $r$  de  $A$  (en échelonnant par exemple) et ensuite  $L_{i_1}, \dots, L_{i_r}$   $r$  lignes de  $A$  formant une famille libre.

On échelonne la matrice  $A$  par lignes en effectuant les opérations suivantes.

$$\begin{aligned} \text{ligne 2} &\leftarrow \text{ligne 2} - \text{ligne 1} \\ \text{ligne 3} &\leftarrow \text{ligne 3} - 2 \times \text{ligne 1} \\ \text{ligne 4} &\leftarrow \text{ligne 4} + \text{ligne 1} \\ \text{ligne 3} &\leftarrow \text{ligne 3} - \text{ligne 2} \\ \text{ligne 4} &\leftarrow \text{ligne 4} - \text{ligne 2} \end{aligned}$$

On obtient la matrice  $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$  ce qui nous permet d'affirmer que  $A$  est rang 2. De plus, on voit que la première et la deuxième ligne de  $A$  forment une famille libre.

→ **Étape 2** : Poser  $B = \begin{pmatrix} L_{i_1} \\ \vdots \\ L_{i_r} \end{pmatrix}$ . Trouver des indices  $j_1, \dots, j_n$  tels que si  $C_1, \dots, C_n$  sont les colonnes de  $B$ , alors les colonnes  $C_{i_1}, \dots, C_{i_r}$  forment une famille libre et poser

$$\tilde{B} = (C_{j_1} \ \dots \ C_{j_n}), \quad \tilde{B}' = (C_{j_1} \ \dots \ C_{j_r}), \quad \tilde{B}'' = (C_{j_{r+1}} \ \dots \ C_{j_n})$$

On pose donc

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 & 2 \end{pmatrix}$$

Les deux premières colonnes de  $B$  ne forment pas une famille libre mais les deux dernières si, on permute alors les colonnes pour que les deux premières soient libres de la manière suivante

$$\begin{aligned} \text{colonne 1 de } \tilde{B} &\leftarrow \text{colonne 3 de } B \\ \text{colonne 3 de } \tilde{B} &\leftarrow \text{colonne 1 de } B \\ \text{colonne 2 de } \tilde{B} &\leftarrow \text{colonne 4 de } B \\ \text{colonne 4 de } \tilde{B} &\leftarrow \text{colonne 2 de } B \end{aligned}$$

C'est à dire  $j_1 = 3, j_2 = 4, j_3 = 1$  et  $j_4 = 2$ . On pose alors

$$\tilde{B} = \begin{pmatrix} 2 & 3 & 1 & 2 \\ 3 & 2 & 1 & 2 \end{pmatrix}, \quad \tilde{B}' = \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 3 & 2 \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad \tilde{B}'' = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$$

→ **Étape 3** : Résoudre les systèmes

$$\tilde{B}' X' = -\tilde{B}'' E_1, \dots, \tilde{B}' X' = -\tilde{B}'' E_{n-r}$$

et poser  $X_1, \dots, X_{n-r} \in \mathbb{K}^{n-r}$  les solutions de ces systèmes.

Ici, on a deux systèmes

$$\tilde{B}' X' = -\tilde{B}'' E_1 \quad \text{et} \quad \tilde{B}' X' = -\tilde{B}'' E_2$$

i.e.

$$\begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 3 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = - \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \text{ et } \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 3 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = - \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

C'est à dire

$$\begin{cases} 2x + 3y = -1 \\ 3x + 2y = -1 \end{cases} \text{ et } \begin{cases} 2x + 3y = -2 \\ 3x + 2y = -2 \end{cases}$$

En résolvant ces deux systèmes, on trouve que leurs solutions sont respectivement

$$X_1 = \begin{pmatrix} -1/5 \\ -1/5 \end{pmatrix} \text{ et } X_2 = \begin{pmatrix} -2/5 \\ -2/5 \end{pmatrix}$$

→ **Étape 4** : Poser pour tout  $i \in \llbracket 1; n-r \rrbracket$ ,  $Y_i = \begin{pmatrix} X_i \\ E_i \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_{i,j_1} \\ \vdots \\ y_{i,j_n} \end{pmatrix}$  où  $(E_1, \dots, E_{n-r})$  est la base canonique de  $\mathbb{K}^{n-r}$ .

On pose donc

$$Y_1 = \begin{pmatrix} -1/5 \\ -1/5 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \text{ et } Y_2 = \begin{pmatrix} -2/5 \\ -2/5 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

→ **Étape 5** : En posant pour tout  $i \in \llbracket 1; n-r \rrbracket$ ,  $\tilde{Y}_i = \begin{pmatrix} y_{i,1} \\ \vdots \\ y_{i,n} \end{pmatrix}$  (on réordonne les coordonnées de  $Y_i$ ), la famille  $\mathcal{B} = (\tilde{Y}_1, \dots, \tilde{Y}_{n-r})$  est une base de  $\text{Ker } A$ .

On va effectuer la permutation inverse de celle de l'étape 2 aux lignes des  $Y_i$ , c'est à dire

$$\begin{aligned} \text{ligne 3 de } \tilde{Y}_i &\leftarrow \text{ligne 1 de } Y_i \\ \text{ligne 1 de } \tilde{Y}_i &\leftarrow \text{ligne 3 de } Y_i \\ \text{ligne 4 de } \tilde{Y}_i &\leftarrow \text{ligne 2 de } Y_i \\ \text{ligne 2 de } \tilde{Y}_i &\leftarrow \text{ligne 4 de } Y_i \end{aligned}$$

et donc on a dans ce cas

$$\tilde{Y}_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1/5 \\ -1/5 \end{pmatrix} \text{ et } \tilde{Y}_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ -2/5 \\ -2/5 \end{pmatrix}$$

et alors on en déduit que

$$\text{Ker } A = \text{Vect} \left( \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1/5 \\ -1/5 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ -2/5 \\ -2/5 \end{pmatrix} \right\} \right)$$

On peut facilement vérifier que ce résultat est bien correct. En effet, les deux vecteurs ci-dessus forment



une famille libre et

$$A\tilde{Y}_1 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 & 2 \\ 2 & 4 & 5 & 5 \\ -1 & -2 & -1 & -4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1/5 \\ -1/5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad A\tilde{Y}_2 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 & 2 \\ 2 & 4 & 5 & 5 \\ -1 & -2 & -1 & -4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ -2/5 \\ -2/5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Ces deux vecteurs sont donc bien dans  $\text{Ker } A$ . On sait de plus que  $\dim \text{Ker } A = 2$  il est donc clair que  $(\tilde{Y}_1, \tilde{Y}_2)$  est une base de  $\text{Ker } A$  et alors  $\text{Ker } A = \text{Vect}(\tilde{Y}_1, \tilde{Y}_2)$ .

**Remarque culturelle :** On a montré que

$$\text{Ker } A = \text{Vect} \left( \left\{ P_\sigma \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1} \tilde{B}'' E_1 \\ E_1 \end{pmatrix}, \dots, P_\sigma \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1} \tilde{B}'' E_{n-r} \\ E_{n-r} \end{pmatrix} \right\} \right)$$

En fait, grâce à ce résultat, en posant pour tout  $j \in \llbracket 1; n \rrbracket$ ,  $e_j = (\delta_{i,j})_{i \in \llbracket 1; n \rrbracket}$  le  $j$ -ème vecteur de la base canonique de  $\mathbb{K}^n$ , on remarque que le projecteur

$$\pi : \begin{cases} \text{Ker } A & \longrightarrow \text{Vect}(e_{\sigma^{-1}(r+1)}, \dots, e_{\sigma^{-1}(n)}) \\ x_1 e_1 + \dots + x_n e_n & \longmapsto x_{\sigma^{-1}(r+1)} e_{\sigma^{-1}(r+1)} + \dots + x_{\sigma^{-1}(n)} e_{\sigma^{-1}(n)} \end{cases}$$

est un isomorphisme. En effet, si on pose pour tout  $i \in \llbracket 1; n-r \rrbracket$ ,  $U_i = P_\sigma \begin{pmatrix} -\tilde{B}'^{-1} \tilde{B}'' E_i \\ E_i \end{pmatrix}$ , on peut facilement voir que pour tout  $i \in \llbracket 1; n-r \rrbracket$ ,

$$\pi(U_i) = e_{\sigma^{-1}(r+i)}$$

et les deux familles  $(U_1, \dots, U_{n-r})$  et  $(e_{\sigma^{-1}(r+1)}, \dots, e_{\sigma^{-1}(n)})$  sont toutes les deux des bases de respectivement  $\text{Ker } A$  et  $\text{Vect}(e_{\sigma^{-1}(r+1)}, \dots, e_{\sigma^{-1}(n)})$  donc  $\pi$  est bien un isomorphisme.

Ceci signifie que que tout élément de  $\text{Ker } A$  peut être identifié d'une manière unique via ses coordonnées d'indices  $\{\sigma^{-1}(r+1), \dots, \sigma^{-1}(n)\}$ .

### 3. Comment résoudre $AX = B$ en pratique ?

On suppose toujours que  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$  et  $B \in \mathbb{K}^n$  et on pose  $r = \text{rg } A$ . Lorsque  $r = n$ , il s'agit d'un système de Cramer qu'on peut résoudre avec le pivot de Gauss par exemple. On sait d'après la proposition I.1 que l'ensemble des solutions  $\mathcal{S}$  de l'équation  $AX = B$  s'écrit sous forme de  $\mathcal{S} = X_0 + \mathcal{S}_0$  avec  $X_0$  une solution de  $AX = B$  et  $\mathcal{S}_0$  l'ensemble des solutions de l'équation  $AX = 0$ , i.e.  $\mathcal{S}_0 = \text{Ker } A$ . Pour déterminer  $\text{Ker } A$ , il suffit d'appliquer ce qu'on vient de voir dans la section précédente. Il suffit donc de trouver une solution particulière  $X_0$  du système. Nous ne détaillerons pas comment la trouver, mais il suffit de vérifier que  $B \in \text{Im } A$  (si ce n'est pas le cas le système n'a pas de solution), d'éliminer  $n-r$  lignes, fixer  $n-r$  variables et résoudre un système de Cramer de taille  $r$ .

**Correction de l'exercice I.2. :**

Posons  $r = \text{rg } A$ . On sait qu'il existe  $(P, Q) \in \text{GL}_n(\mathbb{K}) \times \text{GL}_m(\mathbb{K})$  tels que

$$A = P \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & 1 & & \\ & & & 0 & \\ & & & & \ddots \\ & & & & & 0 \end{pmatrix}}_{J_r} Q$$

où  $J_r$  a  $r$  coefficients égaux à 1 sur la diagonale. On a alors  $A^T = Q^T J_r^T P^T = Q^T J_r P^T$  et alors  $\text{rg } A^T = \text{rg}(Q^T J_r^T P^T) = \text{rg } J_r^T = r$ .

**Correction de l'exercice II.3. :**

Supposons par l'absurde que  $A \notin \text{GL}_n(\mathbb{C})$ . Il existe alors  $X = (x_1, \dots, x_n)^T \in \mathbb{C}^n$  tel que  $AX = 0$ . Considérons alors  $i_0 \in \llbracket 1; n \rrbracket$  tel que  $0 < |x_{i_0}| = \max_{1 \leq j \leq n} |x_j|$ . Le coefficient de position  $i_0$  du vecteur  $AX$  est égal à 0, c'est à dire

$$\sum_{j=1}^n a_{i_0,j} x_j = 0 \quad \text{i.e.} \quad a_{i_0,i_0} x_{i_0} = - \sum_{j=1, j \neq i_0}^n a_{i_0,j} x_j$$

et alors

$$|a_{i_0,i_0}| |x_{i_0}| = \left| \sum_{j=1, j \neq i_0}^n a_{i_0,j} x_j \right| \leq |x_{i_0}| \sum_{j=1, j \neq i_0}^n |a_{i_0,j}|$$

$|x_{i_0}|$  est strictement positif, on peut donc simplifier des deux côtés et obtenir

$$|a_{i_0,i_0}| \leq \sum_{j=1, j \neq i_0}^n |a_{i_0,j}|$$

ce qui est en contradiction avec les hypothèses.

**Correction de l'exercice II.3. :**

C'est une application directe du lemme d'Hadamard. En effet, si  $\lambda$  est une valeur propre de  $A$ , alors  $A - \lambda I_n$  n'est pas inversible et donc il existe  $i \in \llbracket 1; n \rrbracket$  tel que

$$|a_{i,i} - \lambda| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{i,j}| \quad \text{i.e.} \quad \lambda \in \bigcup_{i=1}^n B_f \left( a_{i,i}, \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{i,j}| \right)$$

**Correction de l'exercice IV.2. :**

1. On a

$$\det P_\sigma = \sum_{\gamma \in \mathcal{S}_n} \varepsilon(\gamma) \prod_{i=1}^n [P_\sigma]_{\gamma(i),i} = \sum_{\gamma \in \mathcal{S}_n} \varepsilon(\gamma) \underbrace{\prod_{i=1}^n \delta_{\gamma(i),\sigma(i)}}_{=0 \text{ lorsque } \gamma \neq \sigma} = \varepsilon(\sigma)$$

2. On a pour tout  $i, j \in \llbracket 1; n \rrbracket$ ,

$$\begin{aligned} [P_\sigma P_{\sigma'}]_{i,j} &= \sum_{k=1}^n [P_\sigma]_{i,k} \times [P_{\sigma'}]_{k,j} = \sum_{k=1}^n \delta_{i,\sigma(k)} \delta_{k,\sigma'(j)} \\ &\stackrel{(1)}{=} \delta_{i,\sigma(\sigma^{-1}(i))} \delta_{\sigma^{-1}(i),\sigma'(j)} = \delta_{\sigma^{-1}(i),\sigma'(j)} \stackrel{(2)}{=} \delta_{i,\sigma \circ \sigma'(j)} = [P_{\sigma \circ \sigma'}]_{i,j} \end{aligned}$$

L'égalité (1) est vraie car le seul terme à priori non nul dans la somme  $\sum_{k=1}^n \delta_{\sigma(i),k} \delta_{k,\sigma'(j)}$  est celui d'indice  $k = \sigma^{-1}(j)$ . L'égalité (2) est vraie car  $\sigma^{-1}(i) = \sigma(j) \iff i = \sigma \circ \sigma'(j) = i$ .  
 On en déduit donc qu'on a bien  $P_\sigma P_{\sigma'} = P_{\sigma \circ \sigma'}$ . En particulier, on a

$$P_\sigma P_{\sigma^{-1}} = P_{\sigma \circ \sigma^{-1}} = P_{\text{Id}} = (\delta_{i,\text{Id}(j)})_{i,j \in \llbracket 1;n \rrbracket} = I$$

c'est dire que  $P_\sigma^{-1} = P_{\sigma^{-1}}$ .

3. Il suffit de considérer le morphisme  $\psi : \begin{cases} \mathcal{S}_n & \longrightarrow G \\ \sigma & \longmapsto P_\sigma \end{cases}$  et de montrer qu'il est bijectif.

4. On a pour tout  $i, j \in \llbracket 1;n \rrbracket$

$$[AP_\sigma]_{i,j} = \sum_{k=1}^n [A]_{i,k} \times [P_\sigma]_{k,j} = \sum_{k=1}^n a_{i,k} \delta_{k,\sigma(j)} = a_{i,\sigma(j)}$$

Et donc en posant  $A = (C_1 \ \dots \ C_n)$  où  $C_1, \dots, C_n$  sont les colonnes de  $A$ , on peut voir facilement que

$$AP_\sigma = (C_{\sigma(1)} \ \dots \ C_{\sigma(n)})$$

On en déduit donc que multiplier  $A$  à droite par  $P_\sigma$  revient à permuter les colonnes de  $A$  en appliquant  $\sigma$  aux indices.

On a encore une fois, pour tout  $i, j \in \llbracket 1;n \rrbracket$ ,

$$[P_\sigma A]_{i,j} = \sum_{k=1}^n [P_\sigma]_{i,k} \times [A]_{k,j} = \sum_{k=1}^n \delta_{i,\sigma(k)} a_{k,j} \stackrel{(1)}{=} a_{\sigma^{-1}(i),j}$$

L'inégalité (1) est vraie car  $\delta_{i,\sigma(k)}$  est non nul si et seulement si  $i = \sigma(k)$ , i.e.  $k = \sigma^{-1}(i)$ . On en déduit donc que multiplier  $A$  à gauche par  $P_\sigma$  revient à permuter les lignes de  $A$  en appliquant  $\sigma^{-1}$  aux indices.

On a enfin pour tout  $i \in \llbracket 1;n \rrbracket$ ,

$$[P_\sigma X]_i = \sum_{k=1}^n [P_\sigma]_{i,k} \times x_k = \sum_{k=1}^n \delta_{i,\sigma(k)} x_k = x_{\sigma^{-1}(i)}$$

On en déduit donc que multiplier  $X$  à gauche par  $P_\sigma$  revient à permuter les coordonnées de  $X$  en appliquant  $\sigma^{-1}$  aux indices.

\*   \*  
\*

Document compilé par Omar Bennouna et Issam Tauil le 06/07/2022 pour  
 cpge-paradise.com. Si vous repérez une erreur, ou avez des remarques, prière de me  
 contacter via l'adresse [contact@cpge-paradise.com](mailto:contact@cpge-paradise.com).