

# Chapitre 9 : Systèmes linéaires

Dans tout le chapitre  $\mathbb{K}$  désignera  $\mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ ,  $n$  et  $p$  sont deux éléments de  $\mathbb{N}^*$ .

## 1 Généralités

### 1.1 Définitions

#### Définition

- On appelle **équation linéaire à  $p$  inconnues** une équation de la forme  $a_1 x_1 + \dots + a_p x_p = b$ , d'inconnues  $x_1, \dots, x_p \in \mathbb{K}$  et où  $a_1, \dots, a_p, b \in \mathbb{K}$ .
- On appelle **système linéaire à  $n$  équations et  $p$  inconnues** tout système de la forme :

$$(\mathcal{S}) \begin{cases} a_{1,1}x_1 + \dots + a_{1,p}x_p = b_1 \\ a_{2,1}x_1 + \dots + a_{2,p}x_p = b_2 \\ \vdots \\ a_{n,1}x_1 + \dots + a_{n,p}x_p = b_n \end{cases}$$

Pour tout  $(i, j) \in \llbracket 1, n \rrbracket \times \llbracket 1, p \rrbracket$ , les  $x_j \in \mathbb{K}$  sont les **inconnues** du système, les  $a_{i,j}$  sont les **coefficients** du système, et les  $b_i$  forment le **second membre** du système. On appelle **solution de  $(\mathcal{S})$**  tout  $p$ -uplet  $(x_1, \dots, x_p) \in \mathbb{K}^p$  vérifiant les  $n$ -équations de  $(\mathcal{S})$ .

- On appelle **système homogène** associé au système  $(\mathcal{S})$  le système  $(\mathcal{S}_0)$  obtenu en remplaçant les seconds membres  $b_1, \dots, b_n$  par des 0.

**Remarque :** Une équation linéaire à 2 inconnues de la forme  $ax + by = c$  peut s'interpréter comme l'équation d'une droite dans  $\mathbb{R}^2$  si  $(a, b) \neq (0, 0)$ .

De même, une équation linéaire à 3 inconnues de la forme  $ax + by + cz = d$  s'interprète comme l'équation d'un plan dans  $\mathbb{R}^3$  si  $(a, b, c) \neq (0, 0, 0)$ .

### 1.2 Ecriture matricielle du système

#### Définition

Une matrice de taille  $n \times p$  à coefficients dans  $\mathbb{K}$  est un tableau à  $n$  lignes et  $p$  colonnes, d'éléments de  $\mathbb{K}$ , appelés coefficients de la matrice :

$$A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & \dots & a_{1,p} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & \dots & a_{2,p} \\ \vdots & & & \vdots \\ a_{n,1} & \dots & & a_{n,p} \end{pmatrix}$$

Ses coefficients sont indexés par deux indices  $(i, j)$  où  $i$  est l'indice de ligne et  $j$  l'indice de colonne.

On note encore  $A = (a_{i,j})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket \times \llbracket 1, p \rrbracket}$ .

### Définition

Soit  $\mathcal{S}$  le système linéaire introduit dans la première définition.

- On appelle **matrice du système** ( $\mathcal{S}$ ) la matrice :

$$A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & \dots & a_{1,p} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n,1} & \dots & a_{n,p} \end{pmatrix}$$

à  $n$  lignes et  $p$  colonnes.

- On appelle **colonne des seconds membres de**  $\mathcal{S}$  la matrice :

$$B = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

- On appelle **matrice augmentée** du système ( $\mathcal{S}$ ) le tableau :

$$(A|B) = \left( \begin{array}{ccc|c} a_{1,1} & \dots & a_{1,p} & b_1 \\ \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{n,1} & \dots & a_{n,p} & b_n \end{array} \right).$$

### Remarque :

- Il s'agit juste d'une réécriture du système sous la forme d'un tableau, sans les inconnues.
- La matrice augmentée du système homogène  $\mathcal{S}_0$  associée à  $\mathcal{S}$  se déduit de celle du système  $\mathcal{S}$  en remplaçant la dernière colonne par des 0.

**Exemple :** Considérons le système  $\begin{cases} -x + 3y + 2z = 2 \\ 3x - 2y + 5z = 4 \end{cases}$ . Sa matrice augmentée est  $\left( \begin{array}{ccc|c} -1 & 3 & 2 & 2 \\ 3 & -2 & 5 & 4 \end{array} \right)$ .

## 1.3 Opérations élémentaires

### Définition

On appelle **opération élémentaire** sur les lignes d'un système (ou d'une matrice) l'une des trois opérations suivantes :

- Multiplication d'une ligne  $L_i$  par un scalaire  $\lambda$  non nul ( $\lambda \in \mathbb{K}^*$ ) ce que l'on note  $L_i \leftarrow \lambda L_i$ .
- Échange des lignes  $L_i$  et  $L_j$  avec  $i \neq j$  ce que l'on note  $L_i \leftrightarrow L_j$ ;
- Ajout de  $\beta L_j$  à  $L_i$  avec  $i \neq j$  ce que l'on note  $L_i \leftarrow L_i + \beta L_j$  où  $\beta \in \mathbb{K}$ .

### Exemple :

- Dans le système  $\begin{cases} -x + 3y + 2z = 2 \\ 3x - 2y + 5z = 4 \end{cases}$ , le résultat de  $L_2 \leftarrow L_2 + 3L_1$  est  $\begin{cases} -x + 3y + 2z = 2 \\ 7y + 11z = 10 \end{cases}$ .
- Dans la matrice  $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 3 & 4 & 1 \\ -2 & 5 & 1 \end{pmatrix}$ , le résultat de  $L_2 \leftarrow L_2 + L_3$  est  $\begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 1 & 9 & 2 \\ -2 & 5 & 1 \end{pmatrix}$ .

### Remarque :

- On précisera systématiquement et à chaque étape les opérations élémentaires qu'on a effectué pour passer d'un système linéaire à un autre.
- On réalise généralement une suite finie d'opérations élémentaires. L'ordre dans lequel on effectue ces opérations est essentiel.

### Proposition

Si  $(\mathcal{S}')$  se déduit de  $(\mathcal{S})$  par une suite finie d'opérations élémentaires, alors  $(\mathcal{S})$  se déduit de  $(\mathcal{S}')$  par une suite finie d'opérations élémentaires.

*Démonstration.* Quitte à faire une récurrence sur le nombre d'opérations élémentaires, il suffit de prouver la propriété lorsque l'on passe de  $(\mathcal{S})$  à  $(\mathcal{S}')$  par une seule opération élémentaire.

- Si l'on passe de  $(\mathcal{S})$  à  $(\mathcal{S}')$  en effectuant  $L_i \leftarrow \lambda L_i$  avec  $\lambda \in \mathbb{K}^*$ , on passe de  $(\mathcal{S}')$  à  $(\mathcal{S})$  en effectuant  $L_i \leftarrow \frac{1}{\lambda} L_i$ .
- Si l'on passe de  $(\mathcal{S})$  à  $(\mathcal{S}')$  en effectuant  $L_i \leftrightarrow L_j$  avec  $i \neq j \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , on passe de  $\mathcal{S}'$  à  $\mathcal{S}$  en effectuant  $L_i \leftrightarrow L_j$ .
- Si l'on passe de  $(\mathcal{S})$  à  $(\mathcal{S}')$  en effectuant  $L_i \leftarrow L_i + \beta L_j$  avec  $i \neq j$  et  $\beta \in \mathbb{K}$ , on passe de  $(\mathcal{S}')$  à  $(\mathcal{S})$  en effectuant  $L_i \leftarrow L_i - \beta L_j$ .

□

### Définition

- On dit que deux systèmes  $\mathcal{S}$  et  $\mathcal{S}'$  sont équivalents si l'on peut passer de l'un à l'autre par une suite finie d'opérations élémentaires sur les lignes.
- On dit que deux matrices  $A$  et  $A'$  sont équivalentes par lignes si elles se déduisent l'une de l'autre par une suite finie d'opérations élémentaires sur les lignes. On le note  $A \sim_L A'$ .

### Proposition

Deux systèmes équivalents ont même ensemble de solutions.

*Démonstration.* Soient  $(S)$ ,  $(S')$  deux systèmes équivalents.

Quitte à faire une récurrence sur le nombre d'opérations élémentaires, il suffit de prouver la propriété lorsque l'on passe de  $(\mathcal{S})$  à  $(\mathcal{S}')$  par une seule opération élémentaire (on appliquera ensuite ce résultat autant de fois que nécessaire pour passer de  $\mathcal{S}$  à  $\mathcal{S}'$ ).

Notons  $E$  l'ensemble des solutions de  $(\mathcal{S})$  et  $E'$  celui de  $(\mathcal{S}')$ .

On a clairement  $E \subset E'$ .

Or, d'après la proposition précédente, on peut passer de  $(\mathcal{S}')$  à  $(\mathcal{S})$  en appliquant une opération élémentaire. On a donc aussi  $E' \subset E$ .

Donc  $E = E'$ .

□

On va donc utiliser les opérations élémentaires pour transformer un système  $\mathcal{S}$  en un système  $\mathcal{S}'$  plus simple à résoudre.

### Proposition

Si l'on passe d'un système  $\mathcal{S}$  à  $\mathcal{S}'$  par une suite finie d'opérations élémentaires sur les lignes, la matrice augmentée de  $\mathcal{S}'$  s'obtient en effectuant la même suite d'opérations élémentaires sur la matrice augmentée de  $\mathcal{S}$ .

**Remarque :** Ce résultat justifie la présentation matricielle pour la résolution d'un système linéaire.

## 2 Echelonnement et algorithme du pivot de Gauss-Jordan

### Définition

- Une matrice est dite **échelonnée par lignes** si elle vérifie les deux propriétés suivantes :
  1. Si une ligne est nulle, toutes les lignes suivantes le sont aussi;
  2. À partir de la deuxième ligne, dans chaque ligne non nulle, le premier coefficient non nul à partir de la gauche est situé à droite (strictement) du premier coefficient non nul de la ligne précédente.
 On appelle **pivot** le premier coefficient non nul de chaque ligne non nulle.
- Une matrice échelonnée par lignes est dite **échelonnée réduite par lignes** si elle est nulle, ou si tous ses pivots sont égaux à 1 et sont les seuls éléments non nuls de leur colonne.
- Un système est dit **échelonné par lignes** (resp. **échelonné réduit par lignes**) si sa matrice des coefficients l'est.

**Forme générale d'une matrice échelonnée par lignes  $E$  et d'une matrice échelonnée réduite par lignes  $R$ .**

$$E = \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 & \oplus & * & * & * & * & * & * & * & * \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & \oplus & * & * & * & * & * \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots & \ddots & \ddots & * & * & * & * \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots & & \ddots & \oplus & * & \dots & * \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots & & & 0 & \dots & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots & & & \vdots & & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & \dots & 0 & \dots & \dots & 0 \end{pmatrix} \quad R = \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 & 1 & * & * & 0 & * & 0 & * & * & * \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & 1 & * & \vdots & * & * & * \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots & \ddots & \ddots & 0 & * & * & * \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots & & \ddots & 1 & * & \dots & * \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots & & & 0 & \dots & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots & & & \vdots & & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & \dots & 0 & \dots & \dots & 0 \end{pmatrix}$$

où  $\oplus$  sont des réels non nuls correspondant aux pivots et  $*$  sont des réels quelconques.

$E$  est échelonnée par lignes et  $R$  est échelonnée réduite par lignes.

**Remarque :** Un schéma en « escalier » illustre la notion de matrice échelonnée.

**Exemple :**

- La matrice  $A = \begin{pmatrix} 1 & 5 & -4 & 3 \\ 0 & 2 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 7 & 8 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$  est échelonnée par lignes. Ses pivots sont 1, 2 et 7. Elle n'est pas échelonnée réduite.
- La matrice  $A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 4 & 5 \end{pmatrix}$  n'est pas échelonnée par lignes.
- La matrice  $A = \begin{pmatrix} 1 & 5 & 0 & 4 \\ 0 & 0 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$  est échelonnée réduite par lignes.

#### Proposition Algorithme du pivot de Gauss-Jordan

Toute matrice est équivalente par lignes à une unique matrice échelonnée réduite par lignes.

**Démonstration.** L'unicité est admise. Démontrons l'existence.

Soit  $A_{(a_{i,j})_{i \in \llbracket 1, n \rrbracket, j \in \llbracket 1, p \rrbracket}}$  une matrice à  $n$  lignes et  $p$  colonnes.

Posons, pour tout  $j \in \llbracket 1, p \rrbracket$  :

$\mathcal{P}(j)$  : « la matrice obtenue à partir de  $A$  en ne gardant que les  $j$  ères colonnes est équivalente par ligne à une matrice échelonnée réduite par lignes »

- Pour  $j = 1$  : notons  $C_1 = \begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix}$  la 1ère colonne de  $A$ .
  - Si  $C_1$  est nulle, il n'y a rien à faire.  $C_1$  est déjà échelonnée réduite par lignes.
  - Sinon, il existe  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$  tel que  $c_k \neq 0$ . On effectue alors  $L_k \leftrightarrow L_1$ .  
Ainsi :

$$C_1 \sim_L \begin{pmatrix} c'_1 \\ \vdots \\ c'_n \end{pmatrix}$$

avec  $c'_1 \neq 0$ . On a  $c'_1 = a_k$ ,  $c'_k = a_1$  et  $\forall l \in \llbracket 1, n \rrbracket \setminus \{k\}$ ,  $c'_l = a_l$ .

Puis on effectue :  $L_1 \leftarrow \frac{1}{c'_1} L_1$  et on obtient :

$$C_1 \sim_L \begin{pmatrix} 1 \\ c'_2 \\ \vdots \\ c'_n \end{pmatrix}$$

Enfin, on effectue  $\forall i \in \llbracket 2, n \rrbracket$ ,  $L_i \leftarrow L_i - c'_i L_1$ . Ainsi :

$$C_1 \sim_L \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

Or,  $\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$  est échelonnée réduite par lignes.

Ainsi,  $\mathcal{P}(1)$  est vraie.

- Soit  $j \in \llbracket 1, p-1 \rrbracket$ . Supposons  $\mathcal{P}(j)$  vraie.

Notons  $A_j$  (resp.  $A_{j+1}$ ) la matrice obtenue à partir de  $A$  en ne conservant que les  $j$  (resp.  $j+1$ ) premières colonnes.

Par hypothèse de récurrence, il existe une suite finie d'opérations élémentaires qui transforme  $A_j$  en  $R_j$  matrice échelonnée réduite par lignes (à  $n$  lignes et  $j$  colonnes).

On effectue cette même suite d'opérations élémentaires sur  $A_{j+1}$ .

On obtient :

$$A_{j+1} \underset{L}{\sim} \left( R_j \left| \begin{array}{c} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{array} \right. \right)$$

Notons  $i_0$  l'indice de la ligne du dernier pivot de  $R_j$ .

- si  $i_0 = n$  alors  $\left( R_j \left| \begin{array}{c} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{array} \right. \right)$  est échelonnée réduite par lignes
- si :  $\forall i \in \llbracket i_0+1, n \rrbracket, c_i = 0$  alors  $\left( R_j \left| \begin{array}{c} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{array} \right. \right)$  est échelonnée par lignes
- sinon, il existe  $k \in \llbracket i_0+1, n \rrbracket$  tel que  $c_k \neq 0$ .

Posons  $R_j = \begin{pmatrix} & N_j & \\ 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}$ .

On effectue alors :  $L_k \leftrightarrow L_{i_0+1}$ .

Ainsi :

$$A_{j+1} \underset{L}{\sim} \left( \begin{array}{ccc} & N_j & \\ 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 \end{array} \left| \begin{array}{c} c'_1 \\ \vdots \\ c'_{i_0} \\ c'_{i_0+1} \\ \vdots \\ c_n \end{array} \right. \right)$$

avec  $c'_{i_0+1} \neq 0$ . On a  $c'_{i_0+1} = c_k$ ,  $c'_k = c_{i_0+1}$  et  $\forall l \in \llbracket 1, n \rrbracket \setminus \{i_0+1, k\}$ ,  $c'_l = c_l$ .

$R_j$  est inchangée car au delà strictement de la  $i_0$ -ème ligne, toutes ses lignes sont nulles.

Puis on effectue :  $L_{i_0+1} \leftarrow \frac{1}{c'_{i_0+1}} L'_{i_0+1}$ .

Ainsi :

$$A_{j+1} \underset{L}{\sim} \left( \begin{array}{ccc} & N_j & \\ 0 & \dots & 0 \\ 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 \end{array} \left| \begin{array}{c} c'_1 \\ \vdots \\ c'_{i_0} \\ 1 \\ c'_{i_0+2} \\ \vdots \\ c'_n \end{array} \right. \right)$$

Enfin, on effectue :  $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket \setminus \{i_0+1\}, L_i \leftarrow L_i - c'_i L_{i_0+1}$ .  $N_j$  est inchangée car dans la ligne  $i_0+1$ , les  $j$  premiers coefficients sont nuls.

Ainsi :

$$A_{j+1} \underset{L}{\sim} \left( \begin{array}{ccc|c} & & & 0 \\ & N_j & & \vdots \\ & & & 0 \\ 0 & \cdots & 0 & 1 \\ 0 & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & 0 \end{array} \right)$$

Cette dernière matrice est bien échelonnée réduite par lignes.

Ainsi,  $\mathcal{P}(j+1)$  est vraie.

- On a donc prouvé par récurrence que pour tout  $j \in \llbracket 1, p \rrbracket$ ,  $\mathcal{P}(j)$  est vraie.

En particulier,  $\mathcal{P}(p)$  est vraie ce qui donne le résultat souhaité. □

**Exemple :**

•

$$\begin{aligned} \left( \begin{array}{cc} 0 & 3 \\ 0 & 2 \\ 1 & 2 \end{array} \right) & \underset{L}{\sim} \left( \begin{array}{cc} 1 & 2 \\ 0 & 2 \\ 0 & 3 \end{array} \right) & L_1 \leftrightarrow L_3 \\ & \underset{L}{\sim} \left( \begin{array}{cc} 1 & 2 \\ 0 & 1 \\ 0 & 3 \end{array} \right) & L_2 \leftarrow \frac{1}{2}L_2 \\ & \underset{L}{\sim} \left( \begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{array} \right) & \begin{array}{l} L_1 \leftarrow L_1 - 2L_2 \\ L_3 \leftarrow L_3 - 3L_2 \end{array} \end{aligned}$$

•

$$\begin{aligned} \left( \begin{array}{ccc} 1 & 2 & -1 \\ 0 & 3 & 1 \\ 1 & 5 & 0 \end{array} \right) & \underset{L}{\sim} \left( \begin{array}{ccc} 1 & 2 & -1 \\ 0 & 3 & 1 \\ 0 & 3 & 1 \end{array} \right) & L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \\ & \underset{L}{\sim} \left( \begin{array}{ccc} 1 & 2 & -1 \\ 0 & 1 & 1/3 \\ 0 & 3 & 1 \end{array} \right) & L_2 \leftarrow \frac{1}{3}L_2 \\ & \underset{L}{\sim} \left( \begin{array}{ccc} 1 & 0 & -\frac{5}{3} \\ 0 & 1 & \frac{1}{3} \\ 0 & 0 & 0 \end{array} \right) & \begin{array}{l} L_1 \leftarrow L_1 - 2L_2 \\ L_3 \leftarrow L_3 - 3L_2 \end{array} \end{aligned}$$

### 3 Ensemble des solutions d'un système linéaire

#### Définition

Un système est dit compatible s'il admet au moins une solution et sera dit incompatible dans le cas contraire.

**Exemple :**

- Résoudre un système de deux équations à deux inconnues  $\begin{cases} ax + by = c \\ a'x + b'y = c' \end{cases}$  avec  $(a, b) \neq (0, 0)$  et  $(a', b') \neq (0, 0)$  peut être interprété géométriquement comme la recherche de l'intersection de deux droites  $D_1$  et  $D_2$  du plan. L'ensemble des solutions d'un tel système est soit une droite (lorsque  $D_1$  et  $D_2$  sont confondues), soit un point (lorsque  $D_1$  et  $D_2$  sont sécantes) ou soit l'ensemble vide (si  $D_1$  et  $D_2$  sont parallèles).
- De même, on peut interpréter géométriquement un système de deux équations à trois inconnues  $\begin{cases} ax + by + cz = d \\ a'x + b'y + c'z = d' \end{cases}$  avec  $(a, b, c) \neq (0, 0, 0)$  et  $(a', b', c') \neq (0, 0, 0)$  comme l'intersection de deux plans  $\mathcal{P}$  et  $\mathcal{P}'$  de l'espace. L'ensemble des solutions d'un tel système est soit vide (si les deux plans sont parallèles non confondus), soit une droite (si  $\mathcal{P}$  et  $\mathcal{P}'$  sont non parallèles non confondus), soit un plan (si  $\mathcal{P}$  et  $\mathcal{P}'$  sont confondus). Le système est donc incompatible dans le premier cas, compatible dans les deux cas suivants.

Soit  $(S)$  un système linéaire de  $n$  équations à  $p$  inconnues de matrice augmentée  $(A|B)$ .  
Il existe une suite finie d'opérations élémentaires sur les lignes qui transforme  $A$  en une matrice échelonnée réduite par lignes  $A'$ .

La même suite d'opérations élémentaires transforme  $B$  en une colonne  $B' = \begin{pmatrix} b'_1 \\ \vdots \\ b'_n \end{pmatrix}$  donc transforme la matrice augmentée  $(A|B)$  en  $(A'|B')$  et le système  $(S')$ , de matrice augmentée  $(A'|B')$  est équivalent à  $(S)$ .

Notons  $r$  le nombre de pivots de la matrice  $A'$  et  $(k, j_k)$  la position des pivots dans la matrice  $A'$  avec  $k \in \llbracket 1, r \rrbracket$ .

#### Définition

Avec les notations précédentes, les  $x_{j_k}$  avec  $k \in \llbracket 1, r \rrbracket$  sont appelés inconnues principales de  $(S)$  (ou de  $(S')$ ). Les autres inconnues sont appelées inconnues secondaires ou paramètres.

**Exemple :** La matrice associée au système  $\begin{cases} x + y + z = 7 \\ -3z = -2 \end{cases}$  est  $\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -3 \end{pmatrix}$

Cette dernière est échelonnée par lignes. On peut donc dire que  $x$  et  $z$  sont des inconnues principales et  $y$  est une inconnue secondaire.

**Remarque :** Avec les notations précédentes, les  $n - r$  dernières équations de  $(S')$  sont :

$$\begin{cases} 0 = b'_{r+1} \\ \vdots \\ 0 = b'_n \end{cases}$$

Ces équations ne font plus intervenir les inconnues et ne sont pas toujours vérifiées.  
Elles expriment les conditions portant sur le second membre pour qu'il existe des solutions.

#### Définition

Avec les notations précédentes, les équations :  $\forall k \in \llbracket r+1, n \rrbracket, b'_k = 0$  sont appelées relations de compatibilité.

**Remarque :** Le système est incompatible si ces relations ne sont pas vérifiées.

Si celles-ci sont vérifiées alors chaque choix des paramètres définit une unique solution. Ainsi, le système sera compatible si et seulement si les relations de compatibilités sont vérifiées.

#### Définition

Avec les notations précédentes, l'entier  $r$  (c'est à dire le nombre de pivots de l'unique matrice échelonnée réduite par lignes équivalentes pas lignes à  $A$ ) est appelé rang du système  $(S)$ .

**Exemple :** Reprenons la matrice de l'exemple précédente :  $\begin{cases} x + y + z = 7 \\ -3z = -2 \end{cases}$  est  $\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -3 \end{pmatrix}$

Cette matrice est de rang 2.

**Remarque :** Avec les notations précédentes, si  $(S)$  est de rang  $r$ , on a :

- $r \leq n$  et  $r \leq p$ .
- Le nombre de relation de compatibilité est égal à  $n - r$ .
- Le nombre de paramètres ( ou d'inconnues secondaires) est égal à  $p - r$ .

**Exemple :**

1.

$$\begin{aligned} \begin{cases} x + y + 2z = 5 \\ x - y - z = 1 \\ x + z = 3 \end{cases} &\iff \begin{cases} x + y + 2z = 5 \\ y + z = 2 & L_2 \leftarrow L_2 - L_1 \\ -2y - 3z = -4 & L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{cases} \\ &\iff \begin{cases} x + z = 3 & L_1 \leftarrow L_1 - L_2 \\ y + z = 2 \\ -z = 0 & L_3 \leftarrow L_3 + 2L_2 \end{cases} \\ &\iff \begin{cases} x + z = 3 \\ y + z = 2 \\ z = 0 & L_3 \leftarrow -L_3 \end{cases} \\ &\iff \begin{cases} x = 3 & L_1 \leftarrow L_1 - L_3 \\ y = 2 & L_2 \leftarrow L_2 - L_3 \\ z = 0 \end{cases} \end{aligned}$$

Ainsi, l'ensemble des solutions est  $\{(3, 2, 0)\}$ .

2.

$$\begin{aligned} \begin{cases} x - 3y + z = 1 \\ 2x + y + z = -1 \\ x + 11y - z = 5 \end{cases} &\Leftrightarrow \begin{cases} x - 3y + z = 1 \\ 7y - z = -3 & L_2 \leftarrow L_2 - 2L_1 \\ 14y - 2z = 4 & L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{cases} \\ &\Leftrightarrow \begin{cases} x - 3y + z = 1 \\ y - \frac{1}{7}z = -\frac{3}{7} & L_2 \leftarrow \frac{1}{7}L_2 \\ 14y - 2z = 4 \end{cases} \\ &\Leftrightarrow \begin{cases} x + \frac{4}{7}z = -\frac{2}{7} & L_1 \leftarrow L_1 + 3L_2 \\ y - \frac{1}{7}z = -\frac{3}{7} \\ 0 = 10 & L_3 \leftarrow L_3 + 14L_2 \end{cases} \end{aligned}$$

Donc le système n'admet pas de solution.

3.

$$\begin{aligned} \begin{cases} -x + y + z = 1 \\ 2x + y + 2z = 0 \\ x + 2y + 3z = 1 \end{cases} &\Leftrightarrow \begin{cases} x - y - z = -1 & L_1 \leftarrow -L_1 \\ 2x + y + 2z = 0 \\ x + 2y + 3z = 1 \end{cases} \\ &\Leftrightarrow \begin{cases} x - y - z = -1 \\ 3y + 4z = 2 & L_2 \leftarrow L_2 - 2L_1 \\ 3y + 4z = 2 & L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{cases} \\ &\Leftrightarrow \begin{cases} x - y - z = -1 \\ y + \frac{4}{3}z = \frac{2}{3} & L_2 \leftarrow \frac{1}{3}L_2 \\ 3y + 4z = 2 \end{cases} \\ &\Leftrightarrow \begin{cases} x + \frac{1}{3}z = -\frac{1}{3} & L_1 \leftarrow L_1 + L_2 \\ y + \frac{4}{3}z = \frac{2}{3} \\ 0 = 0 & L_3 \leftarrow L_3 - 3L_2 \end{cases} \\ &\Leftrightarrow \begin{cases} x = -\frac{1}{3} - \frac{1}{3}z \\ y = \frac{2}{3} - \frac{4}{3}z \end{cases} \end{aligned}$$

Ainsi, l'ensemble des solutions du système est :  $\left\{ \left( -\frac{1-z}{3}, \frac{2-4z}{3}, z \right), z \in \mathbb{R} \right\}$ .

### Proposition

Soit (S) un système linéaire à  $n$  équations,  $p$  inconnues et de rang  $r$ .

- Si  $n = p = r$  alors le système est dit de Cramer. Il admet une unique solution.
- Si  $p > r$  et  $n = r$  alors le système admet une infinité de solutions.
- Si  $p = r$  et  $r < n$  alors le système admet une unique ou aucune solution.
- Si  $p > r$  et  $n > r$  alors le système admet aucune ou une infinité de solutions.

*Démonstration.* • Si  $n = r = p$  : le système n'a aucune relation de compatibilité donc l'ensemble des solutions est non vide. De plus, il n'admet aucune inconnues secondaires.

Le système admet donc une unique solution.

- Si  $p > r$  et  $n = r$  : le système n'admet aucune relation de compatibilité donc l'ensemble des solutions est non vide. De plus, le système admet  $p - r > 0$  inconnues secondaires. Ainsi il admet une infinité de solutions. On exprime ces solutions en fonction des inconnues secondaires.
- Si  $p = r$  et  $r < n$  : le système admet  $n - r$  relations de compatibilité et aucune inconnue secondaire. Ainsi :
  - si ces relations ne sont pas vérifiées, le système n'admet aucune solution.
  - si ces relations sont vérifiées, le système admet une unique solution (0 inconnues secondaires).
- Si  $r < n$  et  $r < p$ . Le système admet  $n - r$  relations de compatibilité et  $p - r$  inconnues secondaires. Ainsi :
  - si ces relations ne sont pas vérifiées, le système n'admet aucune solution.
  - si ces relations sont vérifiées, le système admet une infinité de solutions.

□

**Exemple :**



1.

$$\begin{aligned}
 \begin{cases} 2x + y - 3z = a \\ 3x + 2y + z = a + 3 \\ 7x + 4y - 5z = 2a + 5 \end{cases} &\iff \begin{cases} x + \frac{1}{2}y - \frac{3}{2}z = \frac{a}{2} & L_1 \leftarrow \frac{1}{2}L_1 \\ 3x + 2y + z = a + 3 \\ 7x + 4y - 5z = 2a + 5 \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} x + \frac{1}{2}y - \frac{3}{2}z = \frac{a}{2} \\ \frac{1}{2}y + \frac{11}{2}z = -\frac{1}{2}a + 3 & L_2 \leftarrow L_2 - 3L_1 \\ \frac{1}{2}y + \frac{11}{2}z = -\frac{3}{2}a + 5 & L_3 \leftarrow L_3 - 7L_1 \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} x + \frac{1}{2}y - \frac{3}{2}z = \frac{a}{2} \\ y + 11z = -a + 6 & L_2 \leftarrow 2L_2 \\ \frac{1}{2}y + \frac{11}{2}z = -\frac{3}{2}a + 5 \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} x & -7z = a - 3 & L_1 \leftarrow L_1 - \frac{1}{2}L_2 \\ y & +11z = -a + 6 \\ 0 & = -a + 2 & L_3 \leftarrow L_3 - \frac{1}{2}L_2 \end{cases}
 \end{aligned}$$

On a une relation de compatibilité qui est  $0 = -a + 2$ .

- Si  $a \neq 2$ , le système n'admet aucune solution.
- Si  $a = 2$ , on a :

$$\begin{aligned}
 \begin{cases} 2x + y - 3z = a \\ 3x + 2y + z = a + 3 \\ 7x + 4y - 5z = 2a + 5 \end{cases} &\iff \begin{cases} x & -7z = -1 \\ y & +11z = 4 \\ 0 & = 0 \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} x & = -1 - 7z \\ y & = 4 - 11z \\ 0 & = 0 \end{cases}
 \end{aligned}$$

Ainsi, l'ensemble des solutions du système est  $\{(-1 + 7z, 4 - 11z, z), z \in \mathbb{R}\}$

2.

$$\begin{aligned}
 (S) \quad \begin{cases} mx + y + z + t = 1 \\ x + my + z + t = m \\ x + y + mz + t = m + 1 \end{cases} &\iff \begin{cases} x + my + z + t = m & L_1 \leftrightarrow L_2 \\ mx + y + z + t = 1 \\ x + y + mz + t = m + 1 \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} x + my + z + t = m \\ (1 - m^2)y + (1 - m)z + (1 - m)t = 1 - m^2 & L_2 \leftarrow L_2 - mL_1 \\ (1 - m)y + (m - 1)z = 1 & L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} x + my + z + t = m \\ (1 - m)y + (m - 1)z = 1 & L_2 \leftrightarrow L_3 \\ (1 - m^2)y + (1 - m)z + (1 - m)t = 1 - m^2 \end{cases}
 \end{aligned}$$

- Si  $m \neq 1$  :

$$\begin{aligned}
 (S) &\iff \begin{cases} x + my + z + t = m \\ y - z = \frac{1}{1-m} & L_2 \leftrightarrow \frac{L_2}{1-m} \\ (1 - m^2)y + (1 - m)z + (1 - m)t = 1 - m^2 \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} x + (1 + m)z + t = -\frac{m^2}{1-m} & L_1 \leftarrow L_1 - mL_2 \\ y - z = \frac{1}{1-m} \\ (1 - m)(2 + m)z + (1 - m)t = -m(1 + m) & L_3 \leftarrow L_3 - (1 - m^2)L_2 \end{cases}
 \end{aligned}$$

- Si de plus  $m \neq -2$ , on a :

$$\begin{aligned}
 (S) &\iff \begin{cases} x + (1 + m)z + t = -\frac{m^2}{1-m} \\ y - z = \frac{1}{1-m} \\ z + \frac{1}{2+m}t = -\frac{m(1+m)}{(1-m)(2+m)} & L_3 \leftarrow \frac{L_3}{(1-m)(2+m)} \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} x + \frac{1}{2+m}t = \frac{m}{(1-m)(2+m)} & L_1 \leftarrow L_1 - (1 + m)L_3 \\ y + \frac{1}{2+m}t = \frac{2-m^2}{(1-m)(2+m)} & L_2 \leftarrow L_2 + L_3 \\ z + \frac{1}{2+m}t = -\frac{m(1+m)}{(1-m)(2+m)} \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} x = \frac{m}{(1-m)(2+m)} - \frac{1}{2+m}t \\ y = \frac{2-m^2}{(1-m)(2+m)} - \frac{1}{2+m}t \\ z = -\frac{m(1+m)}{(1-m)(2+m)} - \frac{1}{2+m}t \end{cases}
 \end{aligned}$$

Ainsi, si  $m \neq 1$  et  $m \neq -2$ , l'ensemble des solutions est

$$\left\{ \left( \frac{m}{(1-m)(2+m)} - \frac{1}{2+m} t, \frac{2-m^2}{(1-m)(2+m)} - \frac{1}{2+m} t, \frac{-m(1+m)}{(1-m)(2+m)} - \frac{1}{2+m} t \right), t \in \mathbb{R} \right\}.$$

- Si  $m = -2$ , on a :

$$\begin{aligned} \begin{cases} mx + y + z + t = 1 \\ x + my + z + t = m \\ x + y + mz + t = m + 1 \end{cases} &\iff \begin{cases} x - z + t = -\frac{4}{3} \\ y - z = \frac{1}{3} \\ 3t = -2 \end{cases} \\ &\iff \begin{cases} x - z + t = -\frac{4}{3} \\ y - z = \frac{1}{3} \\ t = -\frac{2}{3} \end{cases} \quad L_3 \leftarrow \frac{1}{3}L_3 \\ &\iff \begin{cases} x - z = -\frac{2}{3} \\ y - z = \frac{1}{3} \\ t = -\frac{2}{3} \end{cases} \quad L_1 \leftarrow L_1 - L_3 \end{aligned}$$

Ainsi, si  $m = -2$ , l'ensemble des solutions est

$$\left\{ \left( z - \frac{2}{3}, z + \frac{1}{3}, z, -\frac{2}{3} \right), z \in \mathbb{R} \right\}$$

- Si  $m = 1$ , on a :

$$\begin{cases} mx + y + z + t = 1 \\ x + my + z + t = m \\ x + y + mz + t = m + 1 \end{cases} \iff \begin{cases} x + y + z + t = 1 \\ 0 = 1 \\ 0 = 0 \end{cases}$$

Le système n'admet donc aucune solution.

Finalement, l'ensemble des solutions est :

- $\left\{ \left( \frac{m}{(1-m)(2+m)} - \frac{1}{2+m} t, \frac{2-m^2}{(1-m)(2+m)} - \frac{1}{2+m} t, \frac{-m(1+m)}{(1-m)(2+m)} - \frac{1}{2+m} t \right), t \in \mathbb{R} \right\}$  si  $m \notin \{1, -2\}$ ,
- $\left\{ \left( z - \frac{2}{3}, z + \frac{1}{3}, z, -\frac{2}{3} \right), z \in \mathbb{R} \right\}$  si  $m = -2$
- $\emptyset$  si  $m = 1$

### Corollaire

Soit  $(S)$  un système linéaire homogène.

Alors  $(S)$  admet une unique solution ou une infinité de solutions.

Plus précisément, si  $(S)$  a  $n$  équations,  $p$  inconnues et est de rang  $r$ , alors on a :

- si  $r < p$  alors  $(S)$  admet une infinité de solutions.
- Si  $r = p$  alors  $(S)$  admet une unique solution.

### Proposition

Soit  $(\mathcal{S})$  un système linéaire compatible. Si  $z \in \mathbb{K}^p$  est une solution particulière de  $(\mathcal{S})$  et si  $E_0$  désigne l'ensemble des solutions du système homogène associé à  $(S)$  alors l'ensemble  $(E)$  des solutions de  $(S)$  est :

$$E = \{z + y_0, y_0 \in E_0\}$$

*Démonstration.* On considère le système  $\mathcal{S} : \begin{cases} a_{1,1}x_1 + \dots + a_{1,p}x_p = b_1 \\ \vdots \\ a_{n,1}x_1 + \dots + a_{n,p}x_p = b_n \end{cases}$  et  $z = (z_1, \dots, z_p) \in \mathbb{K}^p$  une solution particulière de  $(\mathcal{S})$ .

Soit  $y = (y_1, \dots, y_p) \in \mathbb{K}^p$ .

Alors :

$$\begin{aligned}
 y \in E &\iff \begin{cases} a_{1,1}y_1 + \dots + a_{1,p}y_p = b_1 \\ \vdots \\ a_{n,1}y_1 + \dots + a_{n,p}y_p = b_n \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} a_{1,1}y_1 + \dots + a_{1,p}y_p = a_{1,1}z_1 + \dots + a_{1,p}z_p \\ \vdots \\ a_{n,1}y_1 + \dots + a_{n,p}y_p = a_{n,1}z_1 + \dots + a_{n,p}z_p \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} a_{1,1}(y_1 - z_1) + \dots + a_{1,p}(y_p - z_p) = b_1 \\ \vdots \\ a_{n,1}(y_1 - z_1) + \dots + a_{n,p}(y_p - z_p) = b_n \end{cases} \\
 &\iff y - z \in E_0 \\
 &\iff \exists y_0 \in E_0, y - z = y_0 \\
 &\iff \exists y_0 \in E_0, y = z + y_0
 \end{aligned}$$

Ce qui permet de prouver l'égalité des ensembles. □

**Exemple :**

1.

$$\begin{aligned}
 \begin{cases} x + y + z = 0 \\ 2x + y + 2z = 0 \\ x + 2y + z \end{cases} &\iff \begin{cases} x + y + z = 0 \\ -y = 0 \\ y = 0 \end{cases} \begin{matrix} L_2 \leftarrow L_2 - 2L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{matrix} \\
 &\iff \begin{cases} x + y + z = 0 \\ y = 0 \end{cases} \\
 &\iff \begin{cases} x + z = 0 \\ y = 0 \end{cases} \begin{matrix} L_1 \leftarrow L_1 - L_2 \end{matrix}
 \end{aligned}$$

Ainsi, ce système admet une infinité de solutions :  $\{(-z, 0, z), z \in \mathbb{R}\}$ .

2. On vérifie que  $\begin{cases} 1 + 1 + 1 = 3 \\ 2 + 1 + 2 = 5 \\ 1 + 2 + 1 = 4 \end{cases}$  Ainsi,  $(1, 1, 1)$  est solution de (S).

L'ensemble des solutions de ( $\mathcal{S}$ ) est donc  $\{(1 - z, 1, 1 + z), z \in \mathbb{R}\}$ .