

Systemes linéaires

| | |
|---|----------|
| 1 Généralités sur les systèmes d'équations linéaires | 2 |
| 1.1 définitions et premières propriétés | 2 |
| 1.2 Écriture matricielle du système | 3 |
| 1.3 Opérations élémentaires sur les lignes d'un système ou d'une matrice | 4 |
| 2 Echelonnement et algorithme du pivot de Gauss- Jordan | 5 |
| 2.1 Matrices et systèmes échelonnés par lignes | 5 |
| 2.2 Algorithme de Gauss-Jordan | 6 |
| 3 Résolution d'un système linéaire | 8 |

1 Généralités sur les systèmes d'équations linéaires

1.1 définitions et premières propriétés

Dans ce chapitre, \mathbb{K} désigne l'un des ensembles \mathbb{R} ou \mathbb{C} , n et p sont deux éléments de \mathbb{N}^* .

Définition.

- On appelle **équation linéaire à p inconnues** une équation de la forme $a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_px_p = b$, d'inconnue $(x_1, x_2, \dots, x_p) \in \mathbb{K}^p$ et où $(a_1, a_2, \dots, a_p, b) \in \mathbb{K}^{p+1}$.
- On appelle **système linéaire à n équations et p inconnues** un 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 $i \in \llbracket 1, n \rrbracket, j \in \llbracket 1, p \rrbracket$, 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.

- Lorsque les b_i sont tous nuls, on dit que le système (\mathcal{S}) est **homogène**. Dans le cas général, on appelle **système homogène associé à (\mathcal{S})** le système (\mathcal{S}_0) obtenu en remplaçant le second membre (b_1, \dots, b_n) par des $(0, \dots, 0)$.

Définition.

- Soit (\mathcal{S}) un système de n équations linéaires à p inconnues. On appelle **solution du système (\mathcal{S})** tout p -uplet $(x_1, \dots, x_p) \in \mathbb{K}^p$ tel que les n équations de (\mathcal{S}) soient vérifiées.
- Un système dont l'ensemble des solutions est vide est dit **incompatible**. Il est dit **compatible** sinon.

Interprétation géométrique.

- Dans le plan, les **droites affines** \mathcal{D} sont les ensembles dont une équation cartésienne est de la forme $((a, b) \neq 0)$:

$$ax + by = c.$$

On retiendra qu'un vecteur directeur de la droite \mathcal{D} est $\vec{u} = \begin{pmatrix} -b \\ a \end{pmatrix}$, et qu'un vecteur normal de la droite

$$\mathcal{D} \text{ est } \vec{n} = \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix}.$$

- Dans l'espace, les **plans affines** \mathcal{P} sont les ensembles dont une équation cartésienne est de la forme $((a, b, c) \neq 0)$:

$$ax + by + cz = d.$$

On retiendra qu'un vecteur normal au plan \mathcal{P} est $\vec{n} = \begin{pmatrix} a \\ b \\ c \end{pmatrix}$.

- Un système linéaire de deux équations à trois inconnues $\begin{cases} ax + by + cz = d \\ a'x + b'y + c'z = d' \end{cases}$ (avec $(a, b, c), (a', b', c') \neq 0$) peut s'interpréter géométriquement comme l'intersection de deux plans \mathcal{P} et \mathcal{P}' dans l'espace. L'ensemble des solutions de ce système est alors 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.

Propriété 1 (Structure des solutions d'un système homogène)

Soit (\mathcal{S}) un système homogène de n équations à p inconnues. Notons E l'ensemble de ses solutions. On a :

- (1) $(0, \dots, 0)$ appartient à E .
- (2) $\forall x = (x_1, \dots, x_p) \in E, \forall y = (y_1, \dots, y_p) \in E, x + y = (x_1 + y_1, \dots, x_p + y_p) \in E$.
- (3) $\forall x = (x_1, \dots, x_p) \in E, \forall \lambda \in \mathbb{K}, \lambda \cdot x = (\lambda x_1, \dots, \lambda x_p) \in E$.

Preuve.

- (1) Pour tout $i \in [1, n]$, on a $a_{i,1}0 + \dots + a_{i,n}0 = 0$, donc $(0, \dots, 0)$ est solution de (\mathcal{S}) , et appartient à E .
- (2) Soient $x = (x_1, \dots, x_p), y = (y_1, \dots, y_p) \in E$. Alors pour tout $i \in [1, n]$, on a $a_{i,1}x_1 + \dots + a_{i,n}x_p = 0$ et $a_{i,1}y_1 + \dots + a_{i,n}y_p = 0$. D'où par somme : $a_{i,1}(x_1 + y_1) + \dots + a_{i,n}(x_p + y_p) = 0$, et $x + y = (x_1 + y_1, \dots, x_p + y_p) \in E$.
- (3) Soit $\forall x = (x_1, \dots, x_p) \in E, \forall \lambda \in \mathbb{K}$. On a pour tout $i \in [1, n]$, $a_{i,1}x_1 + \dots + a_{i,n}x_p = 0$. D'où $a_{i,1}(\lambda x_1) + \dots + a_{i,n}(\lambda x_p) = 0$. Donc $\lambda x = (\lambda x_1, \dots, \lambda x_p) \in E$.

□

Propriété 2 (Structure des solutions d'un système avec second membre)

Soit (\mathcal{S}) un système compatible de n équations à p inconnues. Alors toute solution de (\mathcal{S}) s'écrit comme somme d'une solution particulière de (\mathcal{S}) et d'une solution du système homogène associé (\mathcal{S}_0) . En d'autres termes, on a

$$E = y + E_0$$

où E et E_0 sont les ensembles des solutions de (\mathcal{S}) et (\mathcal{S}_0) , et $y \in \mathbb{K}^p$ une solution particulière de (\mathcal{S}) .

Preuve. 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 $y = (y_1, \dots, y_p) \in \mathbb{K}^p$ une solution particulière. Alors (x_1, \dots, x_p) est solution de \mathcal{S} si et seulement si

$$\begin{cases} a_{1,1}x_1 + \dots + a_{1,p}x_p = a_{1,1}y_1 + \dots + a_{1,p}y_p \\ \vdots \\ a_{n,1}x_1 + \dots + a_{n,p}x_p = a_{n,1}y_1 + \dots + a_{n,p}y_p \end{cases} \quad \text{si et seulement si} \quad \begin{cases} a_{1,1}(x_1 - y_1) + \dots + a_{1,p}(x_p - y_p) = 0 \\ \vdots \\ a_{n,1}(x_1 - y_1) + \dots + a_{n,p}(x_p - y_p) = 0 \end{cases}$$

si et seulement si $(x_1 - y_1, \dots, x_p - y_p)$ est solution du système homogène associé. □

1.2 Écriture 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 :

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \dots & a_{1,p} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n,1} & \dots & a_{n,p} \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad B = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}.$$

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

Définition.

¹ Soit (\mathcal{S}) le système linéaire à n équations et p inconnues introduit plus haut.

- On appelle **matrice des coefficients** de (\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 définit la **matrice augmentée** associée au système (\mathcal{S}) par :

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

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 sur les lignes d'un système ou d'une matrice

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 λ non nul 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 βL_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 passé d'un système linéaire à un autre.

Propriété 3

Les opérations élémentaires sont réversible. En particulier, 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.

Preuve. 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 a alors les trois cas suivants :

- Si l'on passe de (\mathcal{S}) à (\mathcal{S}') en effectuant $L_i \leftrightarrow L_j$ avec $i \neq j$, on passe de (\mathcal{S}') à (\mathcal{S}) en effectuant $L_j \leftrightarrow L_i$.

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

□

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 le note $\mathcal{S} \Leftrightarrow \mathcal{S}'$.
- 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 $A \underset{L}{\sim} A'$.

Propriété 4

Deux systèmes équivalents ont même ensemble de solutions.

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

⊂ On a clairement $E \subset E'$.

⊃ D'après la proposition précédente, on peut passer de (\mathcal{S}') à (\mathcal{S}) par une opération élémentaire. Donc on a également $E' \subset E$.

□

Remarque. Grâce à des opérations élémentaires sur les lignes du système (\mathcal{S}) , on va se ramener à un système (\mathcal{S}') plus simple à résoudre.

Propriété 5

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} . Ainsi,

$$(\mathcal{S}) \Leftrightarrow (\mathcal{S}') \text{ si et seulement si } (A|B) \underset{L}{\sim} (A'|B').$$

Remarque. Ceci justifie la présentation matricielle pour la résolution d'un système linéaire (ce qui nous épargne l'écriture des inconnues du système).

2 Echelonnement et algorithme du pivot de Gauss-Jordan

2.1 Matrices et systèmes échelonnés par lignes

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.

$$E = \begin{pmatrix} 0 & \oplus & * & * & * & * & * & * & * \\ 0 & 0 & \oplus & * & * & * & * & * & * \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \oplus & * & * & * \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \oplus & * \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad R = \begin{pmatrix} 0 & \ominus & 0 & * & * & 0 & * & 0 & * \\ 0 & 0 & \ominus & * & * & 0 & * & 0 & * \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \ominus & * & 0 & * \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \ominus & * \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

où \oplus sont des réels non nuls correspondant aux pivots et $*$ sont des réels.
 E est échelonnée par ligne et R est échelonnée réduite par ligne.

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.

2.2 Algorithme de Gauss-Jordan

Propriété 6

Toute matrice est équivalente par lignes à une matrice échelonnée réduite par lignes (qui est de plus unique).

Preuve. L'unicité est admise. Montrons par récurrence sur $p \in \mathbb{N}^*$ la propriété $\mathcal{P}(p)$: si A est une matrice à n lignes et p colonnes, A est équivalente par lignes à une matrice échelonnée réduite.

- Soit A une matrice à n lignes et 1 colonnes. Alors A est de la forme $\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix}$. Si A est une colonne nulle, il n'y a rien à faire. On suppose donc avoir $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ tel que $a_k \neq 0$. On effectue alors $L_k \leftrightarrow L_1$ pour obtenir $A' = \begin{pmatrix} a'_1 \\ \vdots \\ a'_n \end{pmatrix}$ avec $a'_1 \neq 0$. On effectue ensuite $L_1 \leftarrow \frac{1}{a'_1} L_1$ pour obtenir $A_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ a''_2 \\ \vdots \\ a''_n \end{pmatrix}$. Enfin on effectue

$L_k \leftarrow L_k - a''_k L_1$ pour $k \in \llbracket 2, n \rrbracket$ et on obtient $A_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$, échelonnée réduite par lignes. Ainsi A est

équivalente par lignes à une matrice échelonnée en lignes et on a $\mathcal{P}(1)$.

- Soit $p \in \mathbb{N}^*$ tel que $\mathcal{P}(p)$ et soit A une matrice à n lignes et $p + 1$ colonnes.

On note M la matrice obtenue à partir de A en supprimant la dernière colonne. Par hypothèse de récurrence, on a une suite d'opérations élémentaires qui transforme M en une matrice échelonnée réduite par lignes. On effectue cette suite d'opérations élémentaires à A pour obtenir $A_1 = (N \ C)$, avec N une matrice à n lignes et p colonnes échelonnée réduite par lignes, C une colonne (à n lignes) de la forme $\begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix}$.

Notons i_0 l'indice de ligne du dernier pivot de N .

- Si $i_0 = n$, A_1 est échelonnée réduite par lignes.
- Supposons $i_0 < n$.
 - Si pour tout $k \in [i_0 + 1, n]$, $c_k = 0$, A_1 est échelonnée réduite par lignes.
 - Supposons qu'il existe $k \in [i_0 + 1, n]$ tel que $c_k \neq 0$. On effectue $L_{i_0+1} \leftrightarrow L_k$ sur A pour le ramener en $(i_0 + 1)$ -ième position (ce qui ne change pas N car toutes ses lignes au-delà de la i_0 -ème sont nulles). On effectue $L_{i_0+1} \leftarrow \frac{1}{c_{i_0+1}} L_{i_0+1}$ pour transformer le coefficient en 1 (ce qui ne change pas

N comme plus haut) : la dernière colonne est alors de la forme $C' = \begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_{i_0} \\ 1 \\ C_{i_0+2} \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix}$. Enfin, on effectue

$L_i \leftarrow L_i - c'_i L_{i_0+1}$ pour $k \neq (j + 1)$. On obtient ainsi une matrice A'' de la forme $(N|C'')$ avec $C'' = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$, matrice échelonnée réduite par lignes. On a donc montré $\mathcal{P}(p + 1)$.

En conclusion, $\forall p \in \mathbb{N}^*$, $\mathcal{P}(p)$. □

► Algorithme du pivot de Gauss-Jordan.

Pour une matrice $A = (a_{i,j})_{(i,j) \in [1,n] \times [1,p]}$, on commence avec $i = 1$ et $j = 1$.

Tant que ($i \leq n$ et $j \leq p$) faire :

- On regarde dans la j -ème colonne s'il y a un coefficient non nul entre la i -ème et la dernière ligne. Si oui, on note k l'indice de cette ligne, et on effectue les opérations élémentaires suivantes :
 - On effectue $L_i \leftrightarrow L_k$,
 - On effectue $L_i \leftarrow \frac{1}{a_{k,j}} L_i$ (pour avoir un coefficient = 1)
 - On effectue $L_l \leftarrow L_l - a_{l,j} L_i$ pour tout $1 \leq l \leq n$, $l \neq i$ (pour annuler tous les coefficients de la colonne sauf le pivot).
 - On augmente i de 1.

Si non, ne rien faire

- On augmente j de 1.

Exemple.

- Appliquons l'algorithme à la matrice $A = \begin{pmatrix} 0 & 3 \\ 0 & 2 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}$.

On effectue

$$\begin{pmatrix} 0 & 3 \\ 0 & 2 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \quad L_1 \leftrightarrow L_3 \quad \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 0 & 2 \\ 0 & 3 \end{pmatrix} \quad L_2 \leftarrow \frac{1}{2} L_2 \quad \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 0 & 1 \\ 0 & 3 \end{pmatrix} \quad \left\{ \begin{array}{l} L_1 \leftarrow L_1 - 2L_2 \\ L_3 \leftarrow L_3 - 3L_2 \end{array} \right. \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

- Appliquons l'algorithme à la matrice $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 0 & 3 & 1 \\ 1 & 5 & 0 \end{pmatrix}$.

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 0 & 3 & 1 \\ 1 & 5 & 0 \end{pmatrix} \xrightarrow{L_3 \leftarrow L_3 - L_1} \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 0 & 3 & 1 \\ 0 & 3 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{L_2 \leftarrow \frac{1}{3}L_2} \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 0 & 1 & \frac{1}{3} \\ 0 & 3 & 1 \end{pmatrix} \begin{cases} L_1 \leftarrow L_1 - 2L_2 \\ L_3 \leftarrow L_3 - 3L_2 \end{cases} \begin{pmatrix} 1 & 0 & -\frac{5}{3} \\ 0 & 1 & \frac{1}{3} \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

3 Résolution d'un système linéaire

En appliquant la méthode de Gauss-Jordan sur la matrice augmentée associée au système initial (\mathcal{S}), on se ramène donc à un système équivalent (\mathcal{S}') dont la matrice augmentée ($A'|B'$) est une matrice échelonnée par lignes. Sa résolution se fait alors bien plus facilement comme nous allons le voir dans ce paragraphe.

Définition.

Soit (\mathcal{S}) un système dont la matrice augmentée ($A'|B'$) est sous forme échelonnée par lignes.

$$(A|B) = \left(\begin{array}{cccc|c} a'_{1,j_1} & \cdots & & & b'_1 \\ 0 & & a'_{2,j_2} & \cdots & \\ & & 0 & & \\ & & & & \\ & & & a'_{r,j_r} & \cdots \\ & & & 0 & \\ & & & & b'_{r+1} \\ & & & & 0 \end{array} \right)$$

- On appelle **inconnue principale** toute inconnue associée à un pivot de A . Toute autre inconnue est appelée **inconnue secondaire** ou **inconnue paramètre**.
- r s'appelle le **rang du système** (\mathcal{S}). C'est le nombre de pivots de la réduite échelonnée par lignes de la matrice du système homogène associé à (\mathcal{S}).

Exemple. La matrice augmentée associée au système $\begin{cases} x + y + z = 7 \\ -3z = -2 \end{cases}$ est $\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 7 \\ 0 & 0 & -3 & -2 \end{array} \right)$. Cette dernière est échelonnée par lignes. On peut donc dire que le rang du système est 2, que x et z sont des inconnues principales et y est une inconnue secondaire.

Propriété 7

- Si \mathcal{S} est de rang r , on a $r \leq n$ et $r \leq p$.
- Le nombre de paramètres (ou inconnues secondaires) est égal à $p - r$, où p est le nombre d'inconnues et r est le rang du système.

– Supposons que $r < p$. Quitte à échanger des colonnes, la forme échelonnée réduite de la matrice

$$\text{augmentée est de la forme } (A'|B') = \begin{pmatrix} 1 & 0 & * & \cdots & * & b'_1 \\ & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & & 1 & * & \cdots & * & b'_r \\ 0 & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & 0 & 0 \end{pmatrix}. \text{ Ainsi le système est donc}$$

$$\text{équivalent à un système de la forme } \begin{cases} x_1 = b'_1 - a'_{1,r+1}x_{r+1} - \cdots + a'_{1,p}x_p \\ \vdots \\ x_r = b'_r - a'_{r,r+1}x_{r+1} - \cdots - a'_{r,p}x_p \\ 0 = 0 \\ \vdots \\ 0 = 0 \end{cases}. \text{ Le système admet donc}$$

une infinité de solutions (toutes les valeurs possibles pour x_{r+1}, \dots, x_p donnant des solutions.

□

Exemples.

1. Notons \mathcal{S}_∞ le système $\begin{cases} x - 2y + z = 1 \\ -y + z = 3 \\ 2x + y + z = 0 \end{cases}$. On applique l'algorithme de Gauss-Jordan à sa matrice augmentée

$$\begin{pmatrix} 1 & -2 & 1 & | & 1 \\ 0 & -1 & 1 & | & 3 \\ 2 & 1 & 1 & | & 0 \end{pmatrix} \quad L_3 \leftarrow L_3 - 2L_1 \quad \begin{pmatrix} 1 & -2 & 1 & | & 1 \\ 0 & -1 & 1 & | & 3 \\ 0 & 5 & -1 & | & -2 \end{pmatrix} \quad L_2 \leftarrow -L_2 \quad \begin{pmatrix} 1 & -2 & 1 & | & 1 \\ 0 & 1 & -1 & | & -3 \\ 0 & 5 & -1 & | & -2 \end{pmatrix}$$

$$\begin{cases} L_1 \leftarrow L_1 + 2L_2 \\ L_3 \leftarrow L_3 - 5L_2 \end{cases} \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 & | & -5 \\ 0 & 1 & -1 & | & -3 \\ 0 & 0 & 4 & | & 13 \end{pmatrix} \quad L_3 \leftarrow \frac{1}{4}L_3 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 & | & -5 \\ 0 & 1 & -1 & | & -3 \\ 0 & 0 & 1 & | & \frac{13}{4} \end{pmatrix}$$

$$\begin{cases} L_1 \leftarrow L_1 + L_3 \\ L_2 \leftarrow L_2 + L_3 \end{cases} \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & | & -\frac{7}{4} \\ 0 & 1 & 0 & | & \frac{1}{4} \\ 0 & 0 & 1 & | & \frac{13}{4} \end{pmatrix}$$

donc le système équivaut à $\begin{cases} x = -\frac{7}{4} \\ y = \frac{1}{4} \\ z = \frac{13}{4} \end{cases}$, et admet une unique solution, $(-\frac{7}{4}, \frac{1}{4}, \frac{13}{4})$. Géométriquement, on obtient que les trois plans d'équations respectives les lignes du système s'intersectent en un unique point.

2. Notons \mathcal{S}_\emptyset le système $\begin{cases} -2x + y - z = 1 \\ x + y + 2z = 0 \\ 3x - 2y + z = 4 \end{cases}$. On applique l'algorithme de Gauss-Jordan à sa matrice augmentée

$$\begin{pmatrix} -2 & 1 & -1 & | & 1 \\ 1 & 1 & 2 & | & 0 \\ 3 & -2 & 1 & | & 4 \end{pmatrix} \quad L_1 \leftrightarrow L_2 \quad \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & | & 0 \\ -2 & 1 & -1 & | & 1 \\ 3 & -2 & 1 & | & 4 \end{pmatrix} \quad \begin{cases} L_2 \leftarrow L_2 + 2L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - 3L_1 \end{cases} \quad \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & | & 0 \\ 0 & 3 & 3 & | & 1 \\ 0 & -5 & -5 & | & 4 \end{pmatrix}$$

$$L_2 \leftarrow \frac{1}{3}L_2 \quad \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & | & 0 \\ 0 & 1 & 1 & | & \frac{1}{3} \\ 0 & -5 & -5 & | & 4 \end{pmatrix} \quad \begin{cases} L_1 \leftarrow L_1 - L_2 \\ L_3 \leftarrow L_3 + 5L_2 \end{cases} \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & | & -\frac{1}{3} \\ 0 & 1 & 1 & | & \frac{1}{3} \\ 0 & 0 & 0 & | & \frac{17}{3} \end{pmatrix}$$

$$L_3 \leftarrow \frac{3}{17}L_3 \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & | & -\frac{1}{3} \\ 0 & 1 & 1 & | & \frac{1}{3} \\ 0 & 0 & 0 & | & 1 \end{pmatrix} \quad \begin{cases} L_1 \leftarrow L_1 + \frac{1}{3}L_3 \\ L_2 \leftarrow L_2 - \frac{1}{3}L_3 \end{cases} \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & | & 0 \\ 0 & 1 & 1 & | & 0 \\ 0 & 0 & 0 & | & 1 \end{pmatrix}$$

donc le système est incompatible. Il n'a donc pas de solutions. Géométriquement, on obtient que les trois plans d'équations respectives les lignes du système n'ont pas d'intersection commune.

3. Notons \mathcal{S}_\emptyset le système $\begin{cases} -x + y + z = 1 \\ 2x + y + 2z = 0 \\ x + 2y + 3z = 1 \end{cases}$. On applique l'algorithme de Gauss-Jordan à sa matrice

augmentée

$$\left(\begin{array}{ccc|c} -1 & 1 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 2 & 0 \\ 1 & 2 & 3 & 1 \end{array} \right) \quad \begin{array}{l} L_1 \leftarrow -L_1 \\ L_2 \leftarrow \frac{1}{3}L_2 \end{array} \quad \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & -1 & -1 \\ 2 & 1 & 2 & 0 \\ 1 & 2 & 3 & 1 \end{array} \right) \quad \begin{cases} L_2 \leftarrow L_2 - 2L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{cases} \quad \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & -1 & -1 \\ 0 & 3 & 4 & 2 \\ 0 & 3 & 4 & 2 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & -1 & -1 \\ 0 & 1 & \frac{4}{3} & \frac{2}{3} \\ 0 & 3 & 4 & 2 \end{array} \right) \quad \begin{cases} L_1 \leftarrow L_1 + L_2 \\ L_3 \leftarrow L_3 - 3L_2 \end{cases} \quad \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & \frac{1}{3} & -\frac{1}{3} \\ 0 & 1 & \frac{4}{3} & \frac{2}{3} \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

donc le système équivaut à $\begin{cases} x + \frac{1}{3}z = -\frac{1}{3} \\ y + \frac{4}{3}z = \frac{2}{3} \\ 0 = 0 \end{cases}$, et admet une infinité de solutions : $S = \left\{ \left(-\frac{1}{3} - z, \frac{2-4z}{3}, z \right), z \in \mathbb{R} \right\}$. On peut réécrire cet ensemble de solutions de la manière suivante :

$$S = \left\{ \left(-\frac{1}{3}, \frac{2}{3}, 0 \right) + z \left(-\frac{1}{3}, -\frac{4}{3}, 1 \right), z \in \mathbb{R} \right\}.$$

Cet ensemble correspond à la droite \mathcal{D} de l'espace passant par le point $\left(-\frac{1}{3}, \frac{2}{3}, 0 \right)$ et dirigée par le vecteur $\left(-\frac{1}{3}, -\frac{4}{3}, 1 \right)$. Géométriquement, on obtient que l'intersection des trois plans d'équations respectives les lignes du système est la droite \mathcal{D} .