

# Nantes Université

# **BUT INFO 1**

Cours Outils mathématiques fondamentaux

# 1 Arithmétique

# 1.1 Principes fondamentaux

efinition 1.1 Soit $a,b\in\mathbb{Z}.$ On dit que $\ \ \ \ \ $ et on note $\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \$
On dit également que $a$ est un multiple de $b$ .
emples
<ul> <li>7 21, -6 24</li> <li>Pour tout a ∈ Z on a a 0 et 1 a</li> <li>Pour tout a ∈ Z on a a a (Réflexivité)</li> <li>Si a b et b a alors (pas antisymétrique dans Z mais antisymétrique dans N*)</li> <li>Si a b et b c alors (transitivité)</li> </ul>
séorème de la division euclidienne dans $\mathbb{Z}$ Soit $a\in\mathbb{Z},b\in\mathbb{Z}^*.$ Il existe un unique couple $(q,r)\in\mathbb{Z} imes\mathbb{N}$ tel que :
les entiers $q$ et $r$ sont appelés, respectivement, le et le de la livision euclidienne de $a$ par $b$ . Les particulier de la division euclidienne dans $\mathbb N$ Soit $a\in\mathbb N$ , $b\in\mathbb N^*$ . Il existe un unique couple $(q,r)\in\mathbb N^2$ tel que :

**Définition 1.2 (PGCD, PPCM)** Le plus grand commun diviseur de deux entiers a et b non nuls est le plus grand entier qui les divise simultanément. On le note PGCD(a,b) ou  $a \wedge b$ .

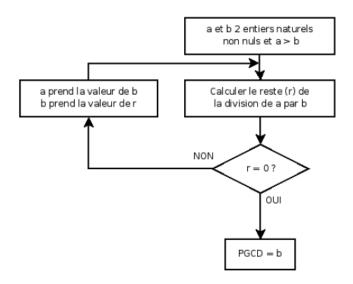
Le plus petit commun multiple de deux entiers a et b est le plus petit entier naturel qui soit multiple de ces deux nombres. On le note PPCM(a,b) ou  $a \vee b$ .

### Exemples

- $PGCD(90, 12) = \text{ et } PPCM(90, 12) = \_\_$
- Si b|a, alors  $PGCD(a,b) = \frac{1}{a}$

# Algorithme d'Euclide dans N

Pour deux entiers naturels a et b non nuls avec a>b, en écrivant la division euclidienne de a par b: a=bq+r, on obtient aisément que \_\_\_\_\_\_. En exploitant ceci on obtient par l'algorithme, décrit schématiquement ci-après, le PGCD de a et b.



# Identité de Bézout dans №

Soient a,b deux entiers naturels non nuls. Soit d le PGCD de a et b. Alors il existe au moins un couple d'entiers relatifs (u,v) tel que \_\_\_\_\_.

Les entiers u et v sont des coefficients de Bézout. Ils peuvent s'obtenir en "remontant" l'algorithme d'Euclide ou, comme c'est illustré ci-après, en mettant en place l'algorithme d'Euclide étendu où chaque reste est exprimé comme combinaison linéaire de a et b

Algorithme d'Euclide étendu pour (a, b) = (210, 55)

$$rg_{0} = rg_{1} \times q + rg_{2} \rightarrow \begin{cases} \mathbf{a} \times (\mathbf{u_{0}} - q \times \mathbf{u_{1}}) + \underline{b} \times (\underline{v_{0}} - q \times \underline{v_{1}}) = rg_{2} \\ \mathbf{a} \times \mathbf{u_{2}} + \underline{b} \times \underline{v_{2}} = rg_{2} \end{cases}$$

$$\underbrace{210}_{rg_{0}} = \underbrace{55}_{rg_{1}} \times 3 + \underbrace{45}_{rg_{2}} \rightarrow \begin{cases} \mathbf{210} \times \mathbf{1} + \underline{55} \times (-3 \times \underline{1}) = 45 \\ \mathbf{210} \times \mathbf{1} + \underline{55} \times (-3) = 45 \end{cases}$$

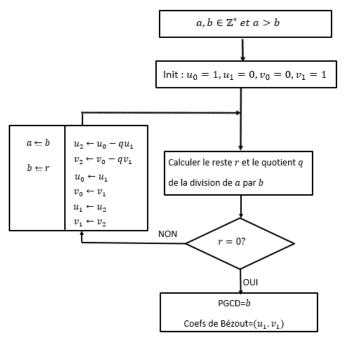
$$\underbrace{55}_{rg_{0}} = \underbrace{45}_{rg_{1}} \times 1 + \underbrace{10}_{rg_{2}} \rightarrow \begin{cases} 55 + (2\mathbf{10} + \underline{55} \times (-3)) \times (-1) = 10 \\ \mathbf{210} \times (-1) + \underline{55} \times 4 = 10 \end{cases}$$

$$\underbrace{45}_{rg_{0}} = \underbrace{10}_{rg_{1}} \times 4 + \underbrace{5}_{rg_{2}} \rightarrow \begin{cases} \mathbf{210} + \underline{55} \times (-3) + (2\mathbf{10} \times (-1) + \underline{55} \times 4) \times (-4) = 5 \\ \mathbf{210} + \underline{55} \times (-3) + (2\mathbf{10} \times (-1) + \underline{55} \times 4) \times (-4) = 5 \end{cases}$$

$$\underbrace{mathbf210}_{rg_{1}} \times 4 + \underbrace{5}_{rg_{2}} \rightarrow \begin{cases} \mathbf{210} + \underline{55} \times (-3) + (2\mathbf{10} \times (-1) + \underline{55} \times 4) \times (-4) = 5 \\ \mathbf{210} \times (-1) + \underline{55} \times (-3) + (2\mathbf{10} \times (-1) + \underline{55} \times 4) \times (-4) = 5 \end{cases}$$

On obtient donc le fait que le PGCD de 210 et 55 \_\_\_\_\_ (grâce à l'algorithme d'Euclide sur la partie gauche) et on obtient les coefficients de Bézout \_\_\_\_ sur la partie droite.

On remarque par ailleurs que pour exprimer un reste à une étape quelconque (i=2) comme combinaison linéaire de a et b il nous faut pouvoir faire appel aux deux expressions précédentes (i=0 et i=1) pour les restes apparaissant dans l'algorithme d'Euclide. En posant les notations suivantes  $r_i=a\times u_i+b\times v_i$ , on obtient l'algorithme d'Euclide étendu :



# Algorithme d'Euclide étendu pour (a,b)=(275,78)

<u>Théorème de Bézout</u>
Soient $a,b \in \mathbb{N}$ . Les assertions suivantes sont équivalentes :
•
•
Un corollaire : Théorème de Gauss
Soient $a,b,c\in\mathbb{Z}$
Si et alors _
<b>Définition 1.3</b> Soit $n \in \mathbb{N}^*, (a,b) \in \mathbb{Z}^2$ ; on dit que a est, et on
note si et seulement si
Propriété
Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$ , la relation $\equiv [n]$ est
Notation
Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$ , on note $\mathbb{Z}_{/n\mathbb{Z}}$
Pour tout $x\in\mathbb{Z}$ , on note $\overline{x}$ la classe de $x$ dans $\mathbb{Z}_{/n\mathbb{Z}}$ :

Propriété	
Soit $n \in \mathbb{N}^*$ . On a, pour t	out $(a,b,c,d)\in\mathbb{Z}^4$ :
	$ \left. \begin{array}{l} a \equiv b[n] \\ c \equiv d[n] \end{array} \right\} \Rightarrow$
et:	$ \left. \begin{array}{l} a \equiv b[n] \\ c \equiv d[n] \end{array} \right\} \Rightarrow \dots $
En particulier si $a \equiv b[n]$ ,	alors
Exemples d'exploitation	
somme des chiffre cul est faux si les L'assertion suivan	nombre en écriture décimale étant congru modulo 9 à la les le composant, on peut montrer que le résultat d'un calrègles de compatibilité modulo 9 ne sont pas respectées. te $137 \times 55 + 58^3 = 202647$ est peut-être vraie car : $\equiv$
<b>—</b> 202647 ≡	
·	l'horloge rloge avec aiguilles s'est arrêtée 50 heures plus tôt. Pour ment à effectuer sur la petite aiguille on évalue

Démonstration :  $2^{345}+5^{432}\equiv$ Définition 1.4 (Elément générateur) Un élément  $\overline{x}$  est dit

\_\_\_\_\_\_) si pour toute classe c de  $\mathbb{Z}_{/n\mathbb{Z}}$ , il existe  $k\in\mathbb{N}$  tel que

# Propriété

Soit  $x \in \mathbb{N}$  tel que  $0 \le x \le n-1$ . Les affirmations suivantes sont équivalentes :

- •
- •

• Montrer que  $2^{345} + 5^{432}$  est divisible par 3.

•

### Théorème fondamental de l'arithmétique

Tout entier strictement positif peut être écrit (on dira aussi décomposé) comme un unique produit fini de nombre premiers. Ainsi pour tout  $m \in \mathbb{N}^*$ , il existe un seul nuplet  $(v_i)_{1 \leq i \leq n}$  représentant des exposants associés à n nombre premiers distincts  $p_i$  (unicité à l'ordre près) :

$$m = \prod_{1 \le i \le n} p_i^{v_i}$$

### Exemple

- 924 =
- 630 =

#### Petit théorème de Fermat

Soit p un nombre premier et  $a \in \mathbb{Z}$ .

Alors  $a^p \equiv a[p]$ 

Et si a est un nombre premier avec p (c'est-à-dire tel que PGCD(a,p)=1), alors  $a^{p-1}\equiv 1[p]$ 

#### Démonstration:

Si a est multiple de p alors  $a^p$  l'est aussi (nullité modulo p), donc  $a^p \equiv a[p]$ 

Supposons à présent que a ne soit pas un multiple de p.

L'application, qui au nombre n compris entre 0 et p-1, fait correspondre le produit na[p], est une application de  $[\![0;p-1]\!]$  dans lui-même.

Si deux nombres sont différents modulo p, alors leurs images par l'application sont aussi différentes (raisonnement par l'absurde en s'appuyant sur l'existence d'un inverse pour a). L'ensemble des p-1 images  $a[p]; 2a[p]; \ldots; (p-1)a[p]$  coïncide donc avec les p-1 valeurs de l'ensemble d'arrivée  $1; 2; \ldots; p-1$  (non nécessairement dans le même ordre). On a donc en faisant les produits modulo p:

$$1 \times 2 \times \cdots \times (p-1) \equiv a \times 2a \times \cdots \times (p-1)a[p]$$

Chaque élément de [0; p-1], étant premier avec p, possède un inverse modulo p et en multipliant successivement par ces inverses on obtient :

$$1 \equiv a^{p-1}[p]$$

# 2 Introduction aux matrices

# **Premier exemple**

On considère un ensembles de programmes  $(p_1, p_2, p_3, p_4)$  exécutables par un ordinateur.

Chacun de ces programmes utilise des ressources  $(r_1, r_2, r_3)$  de l'ordinateur  $(r_1$ : quantité de RAM,  $r_2$ : temps de processeur,  $r_3$ : énergie consommée)

→ Comment représenter ces données ?

Représentation par un tableau à double entrée :

programmes	$p_1$	$p_2$	$p_3$	$p_4$
$r_1$	5	1	3	10
$r_2$	4	10	2	10
$r_3$	6	10	1	100

## Manipulation de ces données

Supposons que lors d'une session, on exécute 3 fois le programme  $p_1$ , 2 fois  $p_2$  et 1 fois  $p_4$ .

- → Quelle quantité de chacune des ressources sera utilisée?
  - Pour  $r_1$ :
  - Pour  $r_2$ :
  - Pour  $r_3$ :

Supposons qu'on sache que, lors d'une session, on a utilisé en tout 48 unités de  $r_1$ , 50 de  $r_2$  et 232 de  $r_3$ .

→ Combien de fois chaque programme a-t-il été exécuté?

Résolution d'un système linéaire d'équations :

$$\begin{cases}
-- & + & - & + & - & + & - & = & - \\
-- & + & - & + & - & + & - & = & - \\
-- & + & - & + & - & + & - & = & -
\end{cases}$$

# 3 Calcul Matriciel

#### 3.1 Les ensembles de matrices

**Définition 3.1 (matrice)** On appelle A une matrice à coefficients réels à n lignes et p colonnes un tableau de nombres réels comportant n lignes et p colonnes que l'on note :

$$A = (a_{ij}) = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1j} & \dots & a_{1p} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_{i1} & \dots & a_{ij} & \dots & a_{ip} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nj} & \dots & a_{np} \end{pmatrix}$$

Le coefficient à l'intersection de la  $i^{ième}$  ligne et de la  $j^{ième}$  colonne est noté  $a_{ij}$ . L'ensemble des matrices à n lignes et p colonnes est noté  $\mathscr{M}_{n,p}(\mathbb{R})$  et le couple (n,p) est appelé la **taille de la matrice**.

matrices à coefficients complexe  $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{C})$ , booléennes  $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{B})$ ...

$$M = \begin{pmatrix} 4 & -2 & 0 & 3 \\ 7 & 5 & 1 & 0 \\ -3 & 4 & 6 & 1 \end{pmatrix}$$
 3 lignes — 4 colonnes 
$$M \in \mathcal{M}_{3,4}(\mathbb{R})$$

La numérotation des lignes et colonnes commence à 1 (et pas à 0)

$$3^{\text{ième}} \text{ colonne} \\ \downarrow \\ M = \begin{pmatrix} 4 & -2 & 0 & 3 \\ 7 & 5 & 1 & 0 \\ -3 & 4 & 6 & 1 \end{pmatrix} \qquad \textbf{2}^{\text{ième}} \text{ ligne}$$

# Matrices particulières

matrice (vecteur) ligne

$$(1 \quad 2 \quad 0 \quad 4) \in \mathscr{M}_{1,4}(\mathbb{R})$$

matrice (vecteur) colonne

$$\begin{pmatrix} 3\\2\\1\\5 \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_{4,1}(\mathbb{R})$$

matrice nulle

matrice carrée d'ordre 3

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 4 \\ -1 & 2 & 0 \\ 5 & -6 & 2 \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_{3,3}(\mathbb{R})$$

matrice triangulaire inférieure

$$\left(\begin{array}{rrr}
1 & 0 & 0 \\
1 & -2 & 0 \\
-6 & 5 & 3
\end{array}\right)$$

matrice triangulaire supérieure

$$\left(\begin{array}{ccccc}
3 & -1 & 2 & 4 \\
0 & -5 & 2 & 3 \\
0 & 0 & 6 & 1 \\
0 & 0 & 0 & -7
\end{array}\right)$$

matrice diagonale

$$\left(\begin{array}{ccccc}
3 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 3 & 0 & 0 \\
0 & 0 & -1 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 5
\end{array}\right)$$

matrice identité

$$\left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array}\right) = Id_3$$

Définir une matrice par son élément courant  $a_{i,j}$  et sa taille

Construire la matrice  $\bf A$  de taille (4,3) telle que  $\bf a_{i,j}=i+j$ 

# 3.2 Algèbre des matrices

On considère une entreprise agricole produisant différentes céréales :  $c_1$  : blé,  $c_2$  : maïs et  $c_3$  : avoine sur deux sites  $s_1$  et  $s_2$ .

On regroupe dans deux tableaux les productions destinées à la vente et destinées au nourrissage du bétail de l'entreprise.

	$s_1$	$s_2$			
$c_1$	13	34			
$c_2$	7	23			
$c_3$	11	17			
Monto					

Vente

	$s_1$	$s_2$
$c_1$	24	15
$c_2$	13	42
$c_3$	63	16

Bétail

→ Déterminer la production totale par site et par céréale.

Production totale

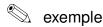
		$s_1$	$s_2$
	$c_1$		
•	$c_2$		
	$c_3$		

#### Addition des matrices

**Définition 3.2** On appelle addition des matrices l'opération interne sur  $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R})$  définie par

$$+ : \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}) \times \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}) \longrightarrow \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R})$$

$$A = (a_{i,j}), B = (b_{i,j}) \longmapsto A + B = (a_{ij} + b_{ij})$$



$$A = \begin{pmatrix} 4 & -2 & 0 \\ 7 & 5 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad B = \begin{pmatrix} 1 & 3 & -1 \\ 4 & -2 & -5 \end{pmatrix}$$
$$A + B = \begin{pmatrix} 5 & 1 & -1 \\ 11 & 3 & -4 \end{pmatrix}$$

+ est le modèle des opérations « termes à termes »

Proposition 3.3 L'addition des matrices vérifie les propriétés suivantes :

commutativité 
$$\forall A, B \in \mathscr{M}_{n,p}(\mathbb{R}), \quad A+B=B+A$$
 associativité  $\forall A, B, C \in \mathscr{M}_{n,p}(\mathbb{R}), \quad A+(B+C)=(A+B)+C$  élément neutre  $\mathbf{0}_{n,p}$  (la matrice nulle)

$$\forall A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}), \quad A + \mathbf{0}_{n,p} = \mathbf{0}_{n,p} + A = A$$

existence d'un symétrique A' = -A

$$\forall A = (a_{i,j}) \in \mathscr{M}_{n,p}(\mathbb{R}), \ \exists A' = (-a_{ij}) \in \mathscr{M}_{n,p}(\mathbb{R}),$$
$$A + A' = A' + A = \mathbf{0}_{n,p}$$

DÉMONSTRATION Se ramener à comparer les éléments courant en position (i, j)

$$\forall i=1,\ldots,n, \forall j=1,\ldots,p,$$
 commutativité  $a_{i,j}+b_{i,j}=b_{i,j}+a_{i,j}\Longrightarrow A+B=B+A$  associativité  $a_{i,j}+(b_{i,j}+c_{i,j})=(a_{i,j}+b_{i,j})+c_{i,j}\Longrightarrow A+(B+C)=(A+B)+C$  neutre  $a_{i,j}+0=0+a_{i,j}=a_{i,j}\Longrightarrow A+\mathbf{0}_{n,p}=\mathbf{0}_{n,p}+A=A$  symétrique  $a_{i,j}+(-a_{i,j})=(-a_{i,j})+a_{i,j}=0\Longrightarrow A+(-A)=(-A)+A=\mathbf{0}_{n,p}$ 

On reprend l'exemple d'introduction.

programmes	$p_1$	$p_2$	$p_3$	$p_4$
$r_1$	5	1	3	10
$r_2$	4	10	2	10
$r_3$	6	10	1	100

ightarrow Exprimer les ressources consommées si on exécute 3 fois le programme  $p_1$ , 2 fois  $p_2$  et 1 fois  $p_4$ .

$$\begin{pmatrix} --- & + & --- & + & --- \\ --- & + & --- & + & --- \\ --- & + & --- & + & --- \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} - \\ - \\ - \end{pmatrix}$$

# Produit d'une matrice par un vecteur

**Définition 3.4 (Produit par un vecteur)** On appelle produit d'une matrice par un vecteur l'opération suivante

$$imes$$
 :  $\mathscr{M}_{n,p}(\mathbb{R}) imes \mathscr{M}_{p,1}(\mathbb{R}) \longrightarrow \mathscr{M}_{n,1}(\mathbb{R})$  
$$A = (a_{i,j}), X = (x_j) \longmapsto A imes X = (y_i)$$
 où  $y_i =$ 

Remarque : le vecteur doit avoir autant de coordonnées que la matrice possède de colonnes.

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & -1 \\ 3 & -1 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 6 & 2 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 2 \\ -1 \\ 0 \\ 4 \end{pmatrix} =$$

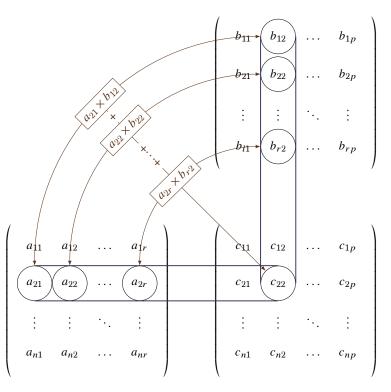
\_ \_ \_ \_

prog res	$p_1$	$p_2$	$p_3$	$p_4$
$r_1$	5	1	3	10
$r_2$	4	10	2	10
$r_3$	6	10	1	100

sess	$s_1$	$s_2$
$p_1$	6	5
$p_2$	2	3
$p_3$	1	4
$p_4$	1	0

 $\rightarrow$  Exprimer les ressources consommées pour chaque session :

#### B: r lignes et p colonnes



A: n **lignes** et r colonnes

 $C = A \times B : n$  lignes et p colonnes

#### Définition 3.5 (Produit matriciel) On appelle produit matriciel l'opération suivante

$$\times : \mathcal{M}_{n,r}(\mathbb{R}) \times \mathcal{M}_{r,p}(\mathbb{R}) \longrightarrow \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R})$$

$$A = (a_{i,j}), B = (b_{i,j}) \longmapsto A \times B = (m_{ij})$$

$$o\grave{u}$$
  $m_{ij} = \sum_{k=1}^r a_{ik} b_{kj} = a_{i1} b_{1j} + a_{i2} b_{2j} + \cdots + a_{ir} b_{rj}$ 

En particulier quand n=r=p le produit matriciel  $\times$  est une opération interne dans l'ensemble des matrices carrées d'ordre n  $\mathscr{M}_{n,n}(\mathbb{R})$ 

$$\times$$
 :  $\mathcal{M}_{n,n}(\mathbb{R}) \times \mathcal{M}_{n,n}(\mathbb{R}) \longrightarrow \mathcal{M}_{n,n}(\mathbb{R})$   
 $A, B \longmapsto A \times B$ 

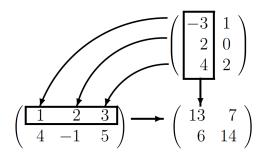
#### Existence et taille du résultat

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & -1 & 5 \end{pmatrix} \text{ et } B = \begin{pmatrix} -3 & 1 \\ 2 & 0 \\ 4 & 2 \end{pmatrix}$$

$$A \in \mathcal{M}_{2,3}(\mathbb{R}) \ et \ B \in \mathcal{M}_{3,2}(\mathbb{R}) \Longrightarrow A \times B \in$$

#### Calcul des coefficients

#### Disposition pour le produit matriciel



Proposition 3.6 Le produit matriciel vérifie les propriétés suivantes :

associativité 
$$\forall A \in \mathcal{M}_{n,r}(\mathbb{R}), B \in \mathcal{M}_{r,l}(\mathbb{R}), C \in \mathcal{M}_{l,p}(\mathbb{R}), A \times (B \times C) = (A \times B) \times C$$
 distributivité par rapport à l'addition  $\forall A \in \mathcal{M}_{n,r}(\mathbb{R}), B, C \in \mathcal{M}_{r,p}(\mathbb{R}), A \times (B+C) = (A \times B) + (A \times C)$  élément neutre  $\times$  dans  $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R})$  possède un élément neutre à droite  $Id_p$  et un élément neutre à gauche  $Id_n : \forall A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}), \quad A \times Id_p = A \quad et \quad Id_n \times A = A$ 

DÉMONSTRATION DISTRIBUTIVITÉ DE × SUR +

Vérifier que tous les produits et les sommes sont bien définis

$$A \in \mathcal{M}_{n,r}(\mathbb{R}), B, C \in \mathcal{M}_{r,p}(\mathbb{R}) \text{ on a : } \begin{cases} A \in \mathcal{M}_{n,r}(\mathbb{R}) \text{ } et \text{ } B+C \in \mathcal{M}_{r,p}(\mathbb{R}) \Rightarrow A \times (B+C) \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}) \\ A \times B, A \times C \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}) \Rightarrow (A \times B) + (A \times C) \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}) \end{cases}$$
 Comparer les éléments courants

- Pour N=A imes B on a  $N_{ij}=\sum_{k=1}^r a_{ik}b_{kj}=a_{i1}b_{1j}+\cdots+a_{ir}b_{rj}$
- Pour  $Q=A \times C$  on a  $Q_{ij}=\sum_{k=1}^r a_{ik}c_{kj}=a_{i1}c_{1j}+\cdots+a_{ir}c_{rj}$
- Pour S = B + C on a  $S_{ij} = b_{ij} + c_{ij}$
- Pour  $M=A\times(B+C)=A\times S$  on a  $M_{ij}=\textstyle\sum_{k=1}^r a_{ik}s_{kj}=\textstyle\sum_{k=1}^r a_{ik}(b_{kj}+c_{kj})=\textstyle\sum_{k=1}^r a_{ik}b_{kj}+a_{ik}c_{kj}$
- Pour  $P=(A\times B)+(A\times C)$  on a  $P_{ij}=Q_{ij}+N_{ij}=(\sum_{k=1}^r a_{ik}b_{kj})+(\sum_{k=1}^r a_{ik}c_{kj})=\sum_{k=1}^r a_{ik}b_{kj}+a_{ik}c_{kj}$

Propriétés du produit matriciel pour les matrices carrées

**Proposition 3.7** élément neutre  $\times$  est une LCI dans  $\mathcal{M}_{n,n}(\mathbb{R})$  d'élément neutre  $Id_n$ 

$$\forall A \in \mathcal{M}_{n,n}(\mathbb{R}), \quad A \times Id_n = Id_n \times A = A$$

puissance on peut définir la puissance d'une matrice par :

$$\forall A \in \mathcal{M}_{n,n}(\mathbb{R}), \ A^0 = Id_n \ et \ \forall n \in \mathbb{N}^*, \ A^n = A \times A^{n-1}$$

non-commutative  $\times$  n'est pas commutative  $\exists A, B \in \mathscr{M}_{n,n}(\mathbb{R}), \ A \times B \neq B \times A$  symétrique il n'a pas d'inverse pour certains éléments :  $\exists A \in \mathscr{M}_{n,n}(\mathbb{R}) \setminus \{0_{n,n}\}, \ \forall M \in \mathscr{M}_{n,n}(\mathbb{R}), \ A \times M \neq Id_n$ 

inverse d'un produit si A et  $B \in \mathcal{M}_{n,n}(\mathbb{R})$  possèdent des inverses alors  $A \times B$  possède un inverse  $(A \times B)^{-1} = B^{-1} \times A^{-1}$ .

#### **DÉMONSTRATION**

- quand p=n les éléments neutres de  $\times$  à droite et à gauche sont tous les deux égaux à  $Id_n$  qui est donc bien l'élément neutre de  $\times$  dans  $\mathscr{M}_{n,n}(\mathbb{R})$
- La définition du produit assure que l'on a bien

$$A^2 = A \times A, \dots A^n = \underbrace{A \times A \times \dots \times A}_{n \text{ fois}}$$

et que  $A^1 = A \times A^0 = A \times Id_n = A$ 

•  $\times$  n'est pas commutative dans  $\mathcal{M}_{n,n}(\mathbb{R})$ , contre exemple dans le cas n=2

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 0 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & -1 \end{pmatrix} \neq \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & -1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\parallel \qquad \qquad \parallel \qquad \qquad \parallel \qquad \qquad \begin{pmatrix} 4 & 1 \\ 2 & 4 \end{pmatrix} \qquad \qquad \begin{pmatrix} 5 & 1 \\ 1 & 3 \end{pmatrix}$$

• absence d'inverse pour certains éléments, exemple dans  $\mathcal{M}_2(\mathbb{R})$ 

$$\left(\begin{array}{cc} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{array}\right) \times \left(\begin{array}{cc} a & b \\ c & d \end{array}\right) = \left(\begin{array}{cc} c & d \\ 0 & 0 \end{array}\right) \neq \left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{array}\right) \quad \forall \ a,b,c,d \in \mathbb{R}$$

• pour l'inverse de  $A \times B$  il suffit de faire le produit en utilisant l'associativité du produit :

$$(B^{-1} \times A^{-1}) \times (A \times B) = B^{-1} \times (A^{-1} \times A) \times B = B^{-1} \times Id_n \times B = B^{-1} \times B = Id_n$$

de même dans l'ordre inverse, donc  $(B^{-1} \times A^{-1}) = (A \times B)^{-1}$ .

**Proposition 3.8** Pour  $A, B \in \mathcal{M}_{n,n}(\mathbb{R})$   $A \times B = 0_{n,n} \not\Rightarrow A = 0_{n,n}$  ou  $B = 0_{n,n}$  soit encore dit autrement  $\exists A, B \neq 0_{n,n}, A \times B = 0_{n,n}$ 

#### Produit non-simplifiable

#### 3.3 Autres opérations matricielles

#### Produit par les réels

Définition 3.9 On appelle multiplication des matrices par les réels l'opération qui consiste à multiplier tous les coefficients d'une matrice par le même réel :

$$\begin{array}{cccc}
\cdot & : & \mathbb{R} \times \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}) & \longrightarrow & \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}) \\
& \alpha, A & \longmapsto & \alpha \cdot A = (\alpha a_{ij})
\end{array}$$

🖄 Exemple de produit par un réel

$$\alpha = 2 \text{ et } A = \begin{pmatrix} -2 & 0 & 3 \\ 5 & 1 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \alpha \cdot A = \begin{pmatrix} -4 & 0 & 6 \\ 10 & 2 & 0 \end{pmatrix}$$

Attention, erreurs fréquentes dans les calculs : Identités remarquables

$$\begin{split} (A+B)^2 &= (A+B)\times (A+B) = A^2 + A\times B + B\times A + B^2 \\ &= A^2 + 2.A\times B + B^2 \text{ si } A\times B = B\times A \\ &\neq A^2 + 2.A\times B + B^2 \text{ si } A\times B \neq B\times A \end{split}$$

Mise en facteurs

$$A^{2} + 2 \cdot A = A \times A + (2 \cdot Id_{n}) \times A = (A + 2 \cdot Id_{n}) \times A$$
$$= A \times A + A \times (2 \cdot Id_{n}) = A \times (A + 2 \cdot Id_{n})$$
$$\neq A \times (A + 2)$$

A+2 = matrice + r'eel = ?

Proposition 3.10 On a les propriétés suivantes pour le produit des matrices par un réel :

- $\forall \alpha, \beta \in \mathbb{R}, \forall A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}), \alpha \cdot (\beta \cdot A) = (\alpha \beta) \cdot A$
- $\forall \alpha, \beta \in \mathbb{R}, \forall A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}), (\alpha + \beta) \cdot A = (\alpha \cdot A) + (\beta \cdot A)$
- $\forall \alpha \in \mathbb{R}, \forall A, B \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}), \alpha \cdot (A+B) = (\alpha \cdot A) + (\alpha \cdot B)$
- $\forall A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}), 1 \cdot A = A \text{ et } -1.A = -A = \text{symétrique de } A \text{ pour } +$
- $\forall \alpha \in \mathbb{R}, \forall A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}), \alpha \cdot A = \mathbf{0}_{n,p} \iff \alpha = 0$  ou  $A = \mathbf{0}_{n,p}$

#### **Transposition**

Définition 3.11 (transposition) L'opération qui consiste à prendre les colonnes d'une matrice pour en faire les lignes d'une nouvelle matrice s'appelle la transposition des matrices, elle se note :

$$^{t}$$
 :  $\mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}) \longrightarrow \mathcal{M}_{p,n}(\mathbb{R})$ 

$$M = (m_{ij}) \longmapsto {}^{t}M = (m_{ji})$$

### 🖎 Calcul d'une transposée

$$A = \begin{pmatrix} 4 & -2 & 0 \\ 7 & 5 & 1 \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_{2,3}(\mathbb{R}) \Longrightarrow {}^{t}A = \begin{pmatrix} - & - \\ - & - \\ - & - \end{pmatrix} \in \dots$$

#### ne pas confondre transposée et inverse!

 $A^{-1} \neq {}^{t}A$  la transposée existe toujours contrairement à l'inverse.

#### Proposition 3.12 La transposition vérifie les propriétés suivantes

- $\forall A \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R}), \forall \alpha \in \mathbb{R}, t(\alpha \cdot A) = \alpha \cdot A$
- $\forall A \in \mathscr{M}_{n,p}(\mathbb{R}) \text{ on a } {}^t({}^tA) = A$
- $\forall A, B \in \mathcal{M}_{n,p}(\mathbb{R})$  on a  ${}^t(A+B) = {}^tA + {}^tB$
- $\forall A \in \mathscr{M}_{n,r}(\mathbb{R})$  et  $\forall B \in \mathscr{M}_{r,p}(\mathbb{R})$  on a :  ${}^t(A \times B) = {}^tB \times {}^tA \in \mathscr{M}_{p,n}(\mathbb{R})$

#### Attention aux changements d'ordre dans les produits

$${}^tA \times {}^tB \neq {}^tB \times {}^tA$$

#### DÉMONSTRATION comparer taille et élément courant

- ${}^t(\alpha \cdot A)$  de taille  $p \times n \Rightarrow \alpha \cdot {}^t A$  de taille  $p \times n$  Elément courant de  $\alpha \cdot A : \alpha a_{ij} \Rightarrow \mathsf{pour}^t(\alpha \cdot A)$ c'est  $\alpha a_{ii}$  le même résultat que pour  $\alpha \cdot t$  A
- A de taille  $n \times p \Rightarrow {}^t A$  de taille  $p \times n \Rightarrow {}^t({}^t A)$  de taille  $n \times p$  L'élément courant de A est  $a_{ij}$  $\Rightarrow {}^{t}A = (a_{ii}) \Rightarrow {}^{t}({}^{t}A) = (a_{ii})$
- ${}^t(A+B)$  et  ${}^tA+{}^tB$  de taille  $p\times n$  et élément courant de A+B est  $a_{ij}+b_{ij}\Rightarrow {}^t(A+B)=$  $(a_{ji} + b_{ji})$  de même que  ${}^tA + {}^tB$
- A de taille  $n \times k$  et B de taille  $k \times p$ 
  - $\Rightarrow A \times B$  de taille  $n \times p \Rightarrow {}^t(A \times B)$  de taille  $p \times n$
  - ${}^tA$  de taille  $k \times n$  et  ${}^tB$  de taille  $p \times k \Rightarrow {}^tB \times {}^tA$  de taille  $p \times n$
  - élément courant de  $A \times B$  est  $\sum_{k=1}^{r} a_{ik} b_{kj}$
  - élément courant de  ${}^{t}(A \times B)$  est  $\sum_{k=1}^{r} a_{jk} b_{ki}$
  - élément courant de  ${}^{t}B \times {}^{t}A$  est  $\sum_{k=1}^{r} b_{ki}a_{jk}$

# 3 Systèmes d'équations linéaires

# 3.1 La méthode de Gauss

Retour sur l'exemple introductif

programmes ressources	$p_1$	$p_2$	$p_3$	$p_4$
$r_1$	5	1	3	10
$r_2$	4	10	2	10
$r_3$	6	10	1	100

On sait que lors d'une session, on a utilisé en tout 48 unités de  $r_1$ , 50 de  $r_2$  et 232 de  $r_3$ .

→ Combien de fois chaque programme a-t-il été exécuté?

Résolution d'un système linéaire d'équations :

$$\begin{cases} 5x + y + 3z + 10t = 48 \\ 4x + 10y + 2z + 10t = 50 \\ 6x + y + 4z + 100t = 232 \end{cases}$$

**Proposition 3.1 (Système linéaire d'équations)** Soit un système linéaire de n équations à p inconnues :

$$(\mathscr{E}) \Leftrightarrow \begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1p}x_p &= y_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2p}x_p &= y_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{np}x_p &= y_n \end{cases}$$

les  $x_i$  sont les inconnues, les  $y_i$  sont les seconds membres et les  $a_{i,j}$  sont les coefficients du système. Le système  $(\mathscr{E})$  correspond à l'égalité entre un vecteur et une combinaison linéaire de p vecteurs de  $\mathbb{R}^n$  qui peut aussi s'écrire sous forme d'un produit matriciel  $(\mathscr{E}) \Leftrightarrow A\mathbf{x} = \mathbf{y}$ :

$$x_1 \begin{pmatrix} a_{1,1} \\ \vdots \\ a_{n,1} \end{pmatrix} + \dots + x_p \begin{pmatrix} a_{1,p} \\ \vdots \\ a_{n,p} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} \Leftrightarrow \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1p} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2p} \\ \vdots & \vdots & & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{np} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_p \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

**Proposition 3.2 (Méthode de Gauss)** Soient  $\mathscr E$  un système linéaire de n équations à p inconnues, la méthode de Gauss consiste à transformer le système en un système triangulaire

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1p}x_p &= y_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2p}x_p &= y_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{np}x_p &= y_n \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} \tilde{a}_{11}x_1 & +\tilde{a}_{12}x_2 & + \dots & +\tilde{a}_{1p}x_p &= \tilde{y}_1 \\ & \tilde{a}_{22}x_2 & + \dots & +\tilde{a}_{2p}x_p &= \tilde{y}_2 \\ & \vdots & \vdots & \vdots \\ & \tilde{a}_{np}x_p &= \tilde{y}_n \end{cases}$$

à l'aide uniquement des opérations suivantes :

- permuter l'ordre des équations de &
- multiplier une équation par un  $\lambda \neq 0$
- remplacer une équation par sa combinaison linéaire avec une des autres équations

#### Systèmes d'équations à une solution

Il reste à repartir de la dernière équation pour identifier chaque variable

$$(\mathscr{E}) \Leftrightarrow \begin{cases} -2x_1 + x_2 - 3x_3 = 1 \\ 7x_2 - x_3 = -1 \\ x_3 = 1 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -2x_1 + x_2 = 1 \\ 7x_2 = 1 \\ x_3 = 1 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -2x_1 + x_2 = 1 \\ -2x_1 + x_2 = 1 \\ -2x_1 + x_2 = 1 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -2x_1 + x_2 = 1 \\ -2x_1 + x_2 = 1 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -2x_1 + x_2 = 1 \\ -2x_1 + x_2 = 1 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -2x_1 + x_2 = 1 \\ -2x_1 + x_2 = 1 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x_1 = 1 \\ x_2 = 1 \\ x_3 = 1 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x_1 = 1 \\ x_2 = 1 \\ x_3 = 1 \end{cases}$$

On trouve donc comme solution : 
$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -- \\ - \\ - \end{pmatrix}$$

On vérifie avec le système de départ :

$$\mathscr{E}): \left\{ \begin{array}{ccccc} -2x_1 & +x_2 & -3x_3 & = & -2\times(-2)+0-3\times1 & = 1 \\ x_1 & +3x_2 & +x_3 & = & -2+0+1 & = -1 \\ -3x_1 & +2x_2 & -x_3 & = & -3\times(-2)+0-1 & = 5 \end{array} \right.$$

### Systèmes d'équations sans solution

$$(\mathscr{E}) \Leftrightarrow \begin{cases} 2x_1 & -2x_2 & = & -3 \\ 4x_1 & -2x_2 & = & 1 \\ 2x_1 & +x_2 & = & -1 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} 2x_1 & -2x_2 & = & -3 \\ & -2x_2 & = & -3 \\ & -2x_2 & = & -3 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} 2x_1 & -2x_2 & = & -3 \\ & -2x_2 & = & -3 \\ & -2x_2 & = & -3 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} 2x_1 & -2x_2 & = & -3 \\ & -2x_2 & = & -3 \\ & -2x_2 & = & -3 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -2x_1 & -2x_2 & = & -3 \\ & -2x_2 & = & -3 \\ & -2x_2 & = & -3 \end{cases}$$

### Systèmes d'équations à infinité de solutions

$$(\mathscr{E}) \Leftrightarrow \begin{cases} x_1 + x_2 - x_3 - 2x_4 = 2 \\ -2x_2 + x_3 + 3x_4 = -1 \\ 4x_4 = 0 \end{cases}$$

Il n'y a pas assez d'équations pour pouvoir trouver une solution unique, il y en a une infinité qui peuvent être paramétrées par  $x_3$  par exemple :

Une solution générale du système paramétrée par  $x_3$  est donc :

$$\left\{ \mathbf{x} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} \mid \exists a \in \mathbb{R}, \, \mathbf{x} = \begin{pmatrix} -- \\ -- \\ -- \\ - \end{pmatrix} \right\}$$

Pour vérifier on effectue un choix sur le paramètre : pour a=0, on obtient le vecteur  $\begin{bmatrix} 1/2 \\ 0 \end{bmatrix}$ 

et le système devient

le système devient : 
$$\begin{cases} x_1 & +x_2 & -x_3 & -2x_4 & = & \frac{3}{2} + \frac{1}{2} & = 2 \\ x_1 & -x_2 & +x_4 & = & \frac{3}{2} - \frac{1}{2} & = 1 \\ 2x_2 & -x_3 & +x_4 & = & 2 \times \frac{1}{2} & = 1 \\ x_1 & +5x_2 & -3x_3 & -4x_4 & = & \frac{3}{2} + 5 \times \frac{1}{2} & = 4 \end{cases}$$

#### Remarques

#### Infinité de solutions et paramètres

- Quand il y a une infinité de solutions, il y a plusieurs manières de les décrire (dans l'exemple précédent elles sont paramétrées par  $x_3$ , mais on aurait pu les paramétrer par  $x_2$ ).
- On ne peut pas paramétrer l'ensemble des solutions par n'importe quelle coordonnée (dans l'exemple précédent, on ne peut pas paramétrer par  $x_4$ ).
- Dans certains cas on peut paramétrer l'ensemble des solutions par plusieurs coordonnées.

### À retenir (en général) :

- autant d'inconnues que d'équations ⇔ une unique solution
- plus d'inconnues que d'équations ⇔ plusieurs solutions
- moins d'inconnues que d'équations ⇔ aucune solution

# 3.2 Cas particulier des matrices carrées

**Définition 3.3 (Matrice inversible)** On dit d'une matrice carrée  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  qu'elle est inversible s'il existe une matrice B telle que  $A \times B = B \times A = I_n$ . Dans ce cas cette matrice B est unique, on l'appelle matrice inverse de A et on la note  $A^{-1}$ .

A noter qu'on peut montrer (mais ça n'est pas simple) que la propriété d'inversibilité d'une matrice est équivalente à la propriété d'inversibilité à gauche (soit l'existence d'une matrice B telle que  $BA = I_n$ ) ou encore à la propriété d'inversibilité à droite (soit l'existence d'une matrice B telle que  $AB = I_n$ ).

Systèmes de n équations à n inconnues Soit un système linéaire de n équations à n inconnues :

$$(\mathscr{E}) \Longleftrightarrow \begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &= y_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &= y_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n &= y_n \end{cases}$$

Vision matricielle

On a équivalence entre les deux propriétés suivantes

- A est inversible ( $A^{-1}$  existe)
- & possède une unique solution

Si A est inversible l'unique solution du système est alors  $x = A^{-1}y$ 

#### Inversion d'une matrice :

• Disposer la matrice M et la matrice  $Id_n$  (de même taille) côte à côte

$$M|Id_{r}$$

• appliquer la méthode de Gauss à M en effectuant les même opération sur la matrice  $Id_n$  jusqu'à ce que M soit triangulaire supérieur ( $Id_n$  est alors triangulaire inférieure) :

$$\begin{pmatrix}
1 & * & \dots & * \\
0 & \ddots & \ddots & \vdots \\
\vdots & \ddots & \ddots & * \\
0 & \dots & 0 & 1
\end{pmatrix}
\begin{pmatrix}
1 & 0 & \dots & 0 \\
* & \ddots & \ddots & \vdots \\
\vdots & \ddots & \ddots & 0 \\
* & \dots & * & 1
\end{pmatrix}$$

• réappliquer la méthode de Gauss à M, toujours en effectuant les même opération sur la matrice  $Id_n$ , jusqu'à ce que M soit la matrice identité :

$$Id_n \mid M^{-1}$$

la matrice de gauche est alors l'inverse de M.

### Exemple d'inversion d'une matrice :

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

$$\begin{pmatrix} 3 & 3 & -1 \\ 1 & -2 & -2 \\ -2 & -1 & 1 \end{pmatrix} \begin{vmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} & L_2 \leftarrow \\ L_3 \leftarrow \\ L_4 \leftarrow \\ L_2 \leftarrow \\ L_3 \leftarrow \\ L_4 \leftarrow \\ L_2 \leftarrow \\ L_3 \leftarrow \\ L_4 \leftarrow \\ L_2 \leftarrow \\ L_4 \leftarrow \\ L_2 \leftarrow \\ L_3 \leftarrow \\ L_4 \leftarrow \\ L_4 \leftarrow \\ L_4 \leftarrow \\ L_4 \leftarrow \\ L_5 \leftarrow \\$$

Vérification:

$$A \times A^{-1} = \begin{pmatrix} 3 & 3 & -1 \\ 1 & -2 & -2 \\ -2 & -1 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} -2 & -1 & -4 \\ 1.5 & 0.5 & 2.5 \\ -2.5 & -1.5 & -4.5 \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} -6 + 4.5 + 2.5 & -3 + 1.5 + 1.5 & -12 + 7.5 + 4.5 \\ -2 - 3 + 5 & -1 - 1 + 3 & -4 - 5 + 9 \\ 4 - 1.5 - 2.5 & 2 - 0.5 - 1.5 & 8 - 2.5 - 4.5 \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = Id_3$$

<u>Matrices élémentaires</u> Chaque opération élémentaire sur les lignes d'une matrice carrée peut être réalisée par la multiplication à gauche de cette matrice par une matrice élémentaire. Cette matrice élémentaire peut-être obtenue en faisant subir à la matrice identité  $I_n$  la même opération que celle réalisée sur les lignes.

Par exemple pour une matrice carrée de taille 3 :

- Permuter les lignes  $L_1$  et  $L_2$  revient à utiliser la matrice élémentaire  $E = \begin{pmatrix} & & \\ & & \\ & & \end{pmatrix}$
- Effectuer l'opération  $L_3 \leftarrow 5 \times L_3$  revient à utiliser la matrice élémentaire  $E = \begin{pmatrix} & & \\ & & \\ & & \end{pmatrix}$
- Effectuer l'opération  $L_3 \leftarrow -2 \times L_3 + 5 \times L_2$  revient à utiliser la matrice élémentaire

$$E = \begin{pmatrix} - & - & - \\ - & - & - \\ - & - & - - \end{pmatrix}$$

Ainsi l'application de la méthode de Gauss pour obtenir l'inverse d'une matrice A peut se traduire par des multiplications à gauche successives par des matrices élémentaires  $E_1, \cdots, E_k$  de sorte à avoir :

$$\underbrace{E_k \times \cdots \times E_1}_{A^{-1}} \times A = I_n$$