

Cadre:  $K$  est un corps commutatif.  $n, p \in \mathbb{N}^+$

I. Système d'équations linéaires

1) Définition - Traduction matricielle.

Def. (8): On appelle système d'équations linéaires un système du type:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{p1}x_1 + \dots + a_{pn}x_n = b_p \end{cases} \quad (*)$$

où les  $a_{ij}$  et les  $b_i$  où  $1 \leq i \leq p$  et  $1 \leq j \leq n$  sont des éléments de  $K$  et  $(x_1, \dots, x_n)$  sont les inconnues du système.

Le système est dit homogène si  $(b_1, \dots, b_p) = (0, \dots, 0)$

Rq (9): La traduction matricielle de (\*) est: si  $A = (a_{ij}) \in \mathcal{M}_{p,n}(K)$

$b = (b_1, \dots, b_p) \in K^p$  et  $x = (x_1, \dots, x_n)$ , on a:  
 $(x_1, \dots, x_n)$  est solution de (\*) ssi  $Ax = b$ .

Prop. (10): Si  $A \in GL_n(K)$ ,  $Ax = b$  admet une unique solution pour tout  $b \in K^n$

2) Pivot. Système échelonné.

Def. (11): Soit  $A$  une matrice. Le pivot d'une ligne non nulle est le coefficient non nul situé dans la colonne la plus à gauche.

$A$  est dite échelonnée (en lignes) lorsque:

- 1) si une ligne est nulle, toutes les lignes suivantes sont nulles.
- 2) le pivot d'une ligne est strictement plus à droite que le pivot des lignes précédentes.

Def. (12): Le système (\*) est dit échelonné si  $A \in \mathcal{M}_{p,n}(K)$  est échelonné.

Rq (13):  $A \in \mathcal{M}_{n,n}(K)$  est échelonné ssi  $A$  est triangulaire supérieure.

Prop. (14): Si  $A \in GL_n(K)$  est une matrice échelonnée et  $b \in K^n$ , alors l'unique solution de  $Ax = b$  peut être obtenue en  $O(n^2)$  opérations (méthode de remontée)

Ex. (8): L'unique solution de  $\begin{cases} x + 2y - 3z = 4 \\ y + 4z = 7 \\ -2z = -2 \end{cases}$  est  $(x_0, y_0, z_0) = (1, 3, 1)$ .  
 On s'aperçoit que  $-2z = -2 \Rightarrow z = 1$  (ou s'aperçoit que  $z = 1$ )

2) Système de Cramer

Def. (9): On appelle système de Cramer un système dont la matrice  $A$  est carrée et inversible.

Th. (10): (Cramer)

Un système de Cramer  $Ax = b$  où  $A = [C_1, \dots, C_n] \in GL_n(K)$  et  $b \in K^n$  admet pour unique solution  $x = (x_1, \dots, x_n)$  où

$$\forall 1 \leq i \leq n, x_i = \frac{\det [C_1, \dots, C_{i-1}, b, C_{i+1}, \dots, C_n]}{\det A}$$

Ex. (11): Dans Ex. (8),  $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 0 & 1 & 4 \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$  et  $b = \begin{pmatrix} 4 \\ 7 \\ 2 \end{pmatrix}$ .

$\det A = -2$  et on retrouve bien:  $\frac{1}{-2} \cdot \begin{vmatrix} 4 & 2 & -3 \\ -2 & 1 & 4 \\ 0 & 0 & 2 \end{vmatrix} = \frac{1}{-2} \cdot (-2 \cdot 1 \cdot 1 - 2 \cdot (-10)) = 1 = x_0$

Rq (12): 1) La formule de Cramer ne s'applique que si  $A \in GL_n(K)$

2) Si  $A \in GL_n(K)$ , le calcul de  $\det A = \sum_{\sigma \in S_n} \epsilon(\sigma) \prod_{i=1}^n a_{\sigma(i), i}$  se fait  $O(n \cdot n!)$  opérations.

Une telle complexité le rend difficilement utilisable en pratique.

II. Matrices de transvections, de dilatations et de transpositions

1) Définitions et propriétés

Def. (13): Une matrice de transvection (resp. dilatation) de  $\mathcal{M}_n(K)$  est une matrice de la forme:

$$T_{ij}(\lambda) = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & \lambda & \\ & & & \ddots \\ & & & & 1 \end{pmatrix}_i \quad (\text{resp. } D_i(\lambda) = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \lambda & & \\ & & \ddots & \\ & & & 1 \end{pmatrix}_i)$$

où  $1 \leq i \neq j \leq n$   
 et  $\lambda \in K \setminus \{0, 1\}$

où  $1 \leq i \leq n$  et  $\lambda \in K \setminus \{0, 1\}$

[Gri]

37

141

✓

[NHzu2]

204

✓

[Gri]

82

[Gri] 40

[Gri] 142

✓

++ ✓

[Ber]

76 79

Prop. (14): Soient  $T_{ij}(\lambda)$  une matrice de transvection et  $D_i(\lambda)$  une matrice de dilatation. Alors:

1)  $T_{ij}(\lambda) \in SL_n(K)$  et  $(T_{ij}(\lambda))^{-1} = T_{ij}(-\lambda)$ .

2)  $D_i(\lambda) \in GL_n(K)$  et  $(D_i(\lambda))^{-1} = D_i(\frac{1}{\lambda})$ .

Def. (15): Soit  $\sigma \in S_n$  une permutation et  $(e_1, \dots, e_n)$  la base canonique de  $K^n$ . La matrice de permutation associée à  $\sigma$ , notée  $P_\sigma$  est définie par:  $P_\sigma e_i = e_{\sigma(i)} \quad \forall 1 \leq i \leq n$ .

Prop. (16): Soit  $\sigma \in S_n$ . Alors  $P_\sigma \in GL_n(K)$  et  $\det P_\sigma = \epsilon(\sigma)$ .

Notation (17): Si  $\tau = (ij) \in S_n$  est une transposition, on notera  $P_{ij}$  la matrice de permutation associée.

Prop. (18): La multiplication à gauche ou à droite d'une matrice  $A \in \mathcal{O}_{p,n}(K)$  par une matrice de transvection, de dilatation ou de transposition a un effet décrit en [ANNEXE].

Prop. (19): Si  $A \in \mathcal{O}_{p,n}(K)$  et  $\Pi \in GL_p(K)$ , alors  $\text{rg}(A) = \text{rg}(\Pi A)$

## 2) Applications

Th. (20): 1) Toute matrice  $\Pi \in SL_n(K)$  est produit de matrices de transvection.

2) Toute matrice  $\Pi \in GL_n(K)$  est produit de matrices de transvection et d'au plus une matrice de dilatation.

Appl. (20): 1)  $SL_n(\mathbb{R}), SL_n(\mathbb{C})$  et  $GL_n(\mathbb{Q})$  sont connexes

2)  $GL_n(\mathbb{R})$  a deux composantes connexes:  $GL_n^+(\mathbb{R})$  et  $GL_n^-(\mathbb{R})$

Prop. (21):  $\varphi: (S_n, \circ) \rightarrow (GL_n(K), \cdot)$  est un morphisme de groupes injectif.

Appl. (22): Si  $G$  est un groupe fini et  $|G| = p^k m = n$  où  $p$  premiers  $n \in \mathbb{N}^*$  et  $p \nmid m$ , alors  $G$  est isomorphe à un sous-groupe

de  $GL_n(\mathbb{F}_p)$  (voir démonstration du 1<sup>er</sup> théorème de Sylow)

## III. Algorithme du pivot de Gauss. Applications

### 1) Pivot de Gauss

Algo. (23): Soit  $A \in \mathcal{O}_{p,n}(K)$ . L'algorithme du pivot de Gauss consiste à transformer  $A$  en une matrice échelonnée en la multipliant à gauche par des matrices de transvections et de transpositions.

Prop. (24): Si  $A \in \mathcal{O}_{p,n}(K)$ , le pivot de Gauss est réalisé en  $\mathcal{O}(n^3)$  opérations.

Ex. (25):  $\Pi = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \end{pmatrix} \xrightarrow{P_{12}, \Pi} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 2 & 0 \end{pmatrix} \xrightarrow{T_{32}(-2)\Pi} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -2 \end{pmatrix}$

### 2) Applications

Appl. (26): Si  $A \in \mathcal{O}_{p,n}(K)$ ,  $b \in K^p$  et  $\Pi \in GL_p(K)$ , alors  $Ax = b \iff \Pi Ax = \Pi b$ . Le pivot de Gauss permet alors de résoudre un système d'équations linéaires, notamment avec Prop. (7) si  $p = n$ .

Ex. (27): [ANNEXE]

Appl. (28): Si  $A \in \mathcal{O}_{p,n}(K)$  est une matrice échelonnée, le rang de  $A$  est égal au nombre de pivots non nuls.

Ex. (29): (algorithme de Birkhoff)

Soit  $\mathbb{F}_q$  un corps fini,  $P \in \mathbb{F}_q[X]$  sans facteur carré de décomposition en facteurs irréductibles  $P = \prod_{i=1}^r P_i$  et  $L = \mathbb{F}_q[X]_{(P)}$ .

On pose  $S_P: L \rightarrow L$ . Alors  $\text{rg} = \deg P - \text{rg}(S_P - \text{id}_L)$ .

Appl. (30): Si  $A \in GL_n(K)$ , le pivot de Gauss permet de calculer  $\det A$  ( $\Delta \det(P_i) = -1$ )

Ex. (31): Dans Ex. (25),  $\det \Pi = 2$ .

[Gai]

44

45

46

Appli. (32): Les applications précédentes nous permettent par exemple

- 1) de savoir si  $(v_1 \dots v_k)$  est libre dans  $K^n$  (sg  $(\text{ob}_{\text{can}}(v_1 \dots v_k)) \in \mathcal{B}_{n,k}(K)$ ) ou si  $(v_1 \dots v_n)$  est une base de  $K^n$
- 2) savoir si  $v \in \text{Vect}(v_1 \dots v_k)$  dans  $K^n$  en résolvant  $Ax = v$  où  $A = \text{ob}_{\text{can}}(v_1 \dots v_k) \in \mathcal{B}_{n,k}(K)$  et  $x \in K^k$ .
- 3) de déterminer une base de  $\text{Vect}(v_1 \dots v_k) \cap \text{Vect}(w_1 \dots w_p)$ .

### IV. Méthode indirecte de résolution

[NH242]

#### 1) Limites de la méthode du pivot de Gauss

25

IRq (33): Si l'on veut résoudre par la méthode du pivot de Gauss une EDP linéarisée sur un cube de  $1 \text{ m}^3$  découpé en cubes de  $1 \text{ cm}^3$ , on doit à chaque pas de temps résoudre un système de taille  $n = (10^4)^3 = 10^6$ . L'algorithme de Gauss se fait alors en  $O(n^3) = 10^{18}$  opérations (à 4 ans avec un processeur à 5 GHz).

26

IRq (34): Si le/les pivot(s) sont "petits", les opérations élémentaires (ou leur division par le pivot) peuvent conduire à manipuler de "grands" flottants conduisant à des pertes d'information par arrondi (problème de conditionnement).

#### 2) Méthode du gradient optimal

[Bernis]

159

Cadre (35): Soit  $A \in \mathcal{S}_n^+(\mathbb{R})$ ,  $b \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$  et  $\bar{x}$  l'unique solution de  $Ax = b$ . On pose  $\phi: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$   
 $x \mapsto \frac{1}{2} \langle Ax, x \rangle - \langle b, x \rangle$

On notera  $\langle x, y \rangle_A = {}^t x A y$ ;  $\|x\|_A = \langle Ax, x \rangle^{1/2}$  et  $\|x\| = \|x\|_2$ .

DVP2

#### Lemme (36): (Kantorovich)

Soit  $\lambda_1 \dots \lambda_n > 0$  les vp de  $A$ ,  $\lambda_{\min}$  la plus petite,  $\lambda_{\max}$  la plus grande et  $x \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$ .

$$\text{Alors } \frac{\|x\|_A^4}{\|x\|_A^2 \|x\|_{A^{-1}}^2} \geq 4 \times \frac{\lambda_{\max} \lambda_{\min}}{(\lambda_{\min} + \lambda_{\max})^2}$$

Th. (37): Soit  $a \in \mathbb{R}^n$ . On définit  $(x_k)_{k \in \mathbb{N}}$  par :

$$\begin{cases} x_0 = a \\ \alpha_k = \frac{\|\nabla \phi(x_k)\|^2}{\|\nabla \phi(x_k)\|_A^2} \text{ si } x_k \neq \bar{x}, 0 \text{ sinon} \\ x_{k+1} = x_k - \alpha_k \nabla \phi(x_k) \end{cases}$$

DVP2

Alors,  $x_k \xrightarrow[k \rightarrow \infty]{} \bar{x}$

## ANNEXE

Prop. (18):

$T_{ij}(\lambda) A$	$D_i(\lambda) A$	$P_{ij} A$	$A T_{ij}(\lambda)$	$A D_i(\lambda)$	$A P_{ij}$
$L_i \leftarrow L_i + \lambda L_j$	$L_i \leftarrow \lambda L_i$	$L_i \leftrightarrow L_j$	$C_j \leftarrow C_i + \lambda C_j$	$C_i \leftarrow \lambda C_i$	$C_i \leftrightarrow C_j$

Ex. (27):

$$\begin{pmatrix} -1 & 2 & -3 \\ 1 & 3 & -1 \\ 2 & 5 & -4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 11 \\ 13 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} L_2 \leftarrow L_2 - L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - 2L_1 \end{array}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 0 & 1 & 4 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 7 \\ 5 \end{pmatrix} \quad L_3 \leftarrow L_3 - L_2$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & -3 \\ 0 & 1 & 4 \\ 0 & 0 & -2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 7 \\ -2 \end{pmatrix} \quad (\text{systeme de Ex. (26)})$$

Références:

- [Gui] Guifone, Algèbre linéaire (4<sup>e</sup> éd.)
- [NH202] Caldero, Nouvelle ... Tome 1
- [Lia] Liulek, Introduction à l'ANM
- [Ber] Berhuy, Algèbre: le grand combat (2<sup>e</sup> éd.)
- [Bennis] Bennis, Analyse 40 dnpts