

Forme normale de Smith

Geoffrey Deperle

Leçons associées :

- 122 : Anneaux principaux. Exemples et applications.
- 142 : PGCD et PPCM, algorithmes de calcul. Applications.
- 162 : Systèmes d'équations linéaires, opérations élémentaires, aspects algorithmiques et conséquences théoriques.

Le but de ce développement est de montrer le théorème suivant :

Théorème. Soit A un anneau euclidien, δ un stathme euclidien de A et $m, n \in \mathbb{N}^*$ et $M \in \mathcal{M}_{m,n}(A)$.

$$\exists (P, Q) \in \text{GL}_m(A) \times \text{GL}_n(A) / PMQ = \begin{pmatrix} f_1 & & & & (0) \\ & \ddots & & & \\ & & f_r & & \\ & & & 0 & \\ (0) & & & & \ddots \\ & & & & & 0 \end{pmatrix}$$

avec $f_1, \dots, f_r \in A$ tels que $f_1 | \dots | f_r$ avec unicité modulo les inversibles de A .

Preuve :

Étape 1 : Montrons qu'il existe $f_1 \in A$ et P, Q tel que $PMQ = \begin{pmatrix} f_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & \\ \vdots & & v & \\ 0 & & & \end{pmatrix}$ tel que pour tout $(i, j) \in \llbracket 1, m-1 \rrbracket \times \llbracket 1, n-1 \rrbracket$, $f_1 | v_{ij}$

Si $M = 0$, alors $f_1 = 0$ convient.

Sinon, considérons X la classe des matrices équivalentes à M et considérons

$$f_1 = \{\text{pgcd}(M_{ij}), (i, j) \in \llbracket 1, m \rrbracket \times \llbracket 1, n \rrbracket, M \in X\}$$

On a alors $\delta(f_1) < \delta(u_{ij})$ pour tout $(i, j) \in \llbracket 1, m \rrbracket \times \llbracket 1, n \rrbracket$, $M \in X$. Considérons la matrice M tel que f_1 est un coefficient de M . Quitte à permuter les colonnes et les lignes, on peut supposer que f_1 se situe en haut à gauche de M :

$$M = \begin{pmatrix} f_1 & u_{12} & \dots & u_{1n} \\ u_{21} & & & \vdots \\ \vdots & & & \vdots \\ u_{n1} & \dots & \dots & u_{nn} \end{pmatrix}$$

On effectue la division euclidienne pour C_1 :
 $\forall i \in \llbracket 2, m \rrbracket, \exists q_i, r_i \in A/u_{i1} = q_i f_1 + r_i$ avec $\delta(r_i) < \delta(f_1)$

$$(L_i \leftarrow L_i - q_i L_1) \begin{pmatrix} f_1 & & & \\ r_2 & (*) & & \\ \vdots & & & \\ r_m & & & \end{pmatrix}$$

Par minimalité de f_1 , on a $r_2 = \dots = r_m = 0$.

De même pour L_1 :
 $\forall j \in \llbracket 2, n \rrbracket, \exists q_j, r_j \in A/u_{1j} = q_j f_1 + r_j$ avec $\delta(r_j) < \delta(f_1)$

$$(C_j \leftarrow C_j - q_j C_1) \begin{pmatrix} f_1 & r_2 & & r_n \\ 0 & (*) & & \\ \vdots & & & \\ 0 & & & \end{pmatrix}$$

Par minimalité de f_1 , on a $r_2 = \dots = r_n = 0$. Donc M est équivalente à $\begin{pmatrix} f_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & \\ \vdots & & V & \\ 0 & & & \end{pmatrix}$.

Montrons alors que $\forall i, j, f_1 | V_{ij}$.

Pour $i \in \llbracket 2, m \rrbracket$, on effectue $L_1 \leftarrow L_1 + L_i$ $\begin{pmatrix} f_1 & V_{i2} & & V_{in} \\ 0 & (*) & & \\ \vdots & & & \\ 0 & & & \end{pmatrix}$.

On réalise la division euclidienne pour L_1 ,
 $\forall j \in \llbracket 2, n \rrbracket, \exists q_j, r_j \in A/V_{ij} = q_j f_1 + r_j$ avec $\delta(r_j) < \delta(f_1)$ et de même par minimalité de f_1 :
 $r_2 = \dots = r_k = 0$ donc $\forall j \in \llbracket 2, n \rrbracket, V_{ij} = q_j f_1$ d'où $\forall i, j, f_1 | V_{ij}$.

Étape 2 : Montrons le théorème par récurrence sur $m + n \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$

- Initialisation : Pour $m + n = 2, M \in \mathcal{M}_{1,1}(A)$ ok
- Hérédité : Soit $n, m \in \mathbb{N}^*$ tels que $m + n \geq 3$. Supposons le résultat vrai pour tout $p, q \in \mathbb{N}^*$

tel que $p + q = m + n - 1$ pour tout $N \in \mathcal{M}_{p,q}(A)$, N est équivalente à $\begin{pmatrix} h_1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & h_s & & \\ & & & 0 & \\ & & & & \ddots & \\ & & & & & 0 \end{pmatrix}$ avec

$h_1 | \dots | h_s$.

Si $m = n = 1$, le résultat est acquis.

Sinon, par ce qui précède, M est équivalente à $\begin{pmatrix} f_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & \\ \vdots & & f_1 M' & \\ 0 & & & \end{pmatrix}$ et par hypothèse de récurrence

M' est équivalente à $\begin{pmatrix} f'_2 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & f'_r & & \\ & & & 0 & \\ & & & & \ddots & \\ & & & & & 0 \end{pmatrix}$ avec $f'_2 | \dots | f'_r$.

Annexe

Lemme 1 (*). Soit $M \in \mathcal{M}_{m,n}(A)$, $P \in \text{GL}_m(A)$, les mineurs de taille k de PM sont combinaisons linéaires des mineurs de taille k de M à coefficients dans A .

Preuve : Soit M_{IJ} la matrice extraite de M en gardant $I = \{i_1, \dots, i_k\}$ lignes de M et $J = \{j_1, \dots, j_k\}$ colonnes de M .

Notons (C_i) les colonnes de M , $M = (C_1 \ \dots \ C_n)$ et $M_{IJ} = (C_{I,j_1} \ \dots \ C_{I,j_k})$.

Si $P = (p_{ij})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2}$, on a $MP = \left(\sum_{i=1}^n p_{i1} C_i \ \dots \ \sum_{i=1}^n p_{in} C_i \right)$. D'où :

$$(MP)_{IJ} = \left(\sum_{i=1}^n p_{i1} C_{I,j_1} \ \dots \ \sum_{i=1}^n p_{in} C_{I,j_k} \right)$$

Par multilinéarité du déterminant, on a $\det((MP)_{I,J})$ est combinaison linéaire des mineurs $M_{I,J}$ où J est un ensemble de k -indice. □

Références

- [1] Pierre Le BARBENCHON et al. *131 développements pour l'oral*. Dunod, 2020.