

Théorème: (forme normale de Smith) Soit  $A$  anneau euclidien,  $\delta$  une valuation sur  $A$ ,  $m, n \in \mathbb{N}^*$  et  $\Pi \in \mathcal{M}_{m,n}(A)$ .

Alors:  $\exists P, Q \in GL_m(A) \times GL_n(A) \setminus P\Pi Q = \begin{pmatrix} f_1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & f_r & & 0 \\ & & & & & & 0 \end{pmatrix}$   
avec  $f_1, \dots, f_r \in A$  tels que:  $f_i \mid -1 f_r$  uniques modulo les inversibles de  $A$ .

Preuve: oral

L'idée pour ce développement est de montrer d'existence par récurrence sur  $m+n$  en exploitant la structure d'anneau euclidien de  $A$  puis de montrer l'unicité des  $f_1, \dots, f_r$  modulo les inversibles de  $A$  en utilisant les mineurs de taille  $k$  de  $\Pi$  et en utilisant la multiplicité du déterminant.

① Montrons que  $\exists f_1 \in A \setminus \{0\}, \exists P, Q \in GL_m(A) \times GL_n(A) \setminus P\Pi Q = \begin{pmatrix} f_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & \\ \vdots & & & \\ 0 & & & V \end{pmatrix}$  tel que  $\forall i, j \in \{2, \dots, m-1\} \times \{1, \dots, n-1\}$   $f_1 \mid v_{i,j}$ .

- Si  $n=0$ , alors  $f_1=0$  convient
- Sinon, soit  $X = \text{Orb}(\Pi)$  par l'action par équivalence i.e. les matrices équivalentes à  $\Pi$ . Soit  $f_1 \in A \setminus \{0\}$  tel que  $\forall U = (u_{i,j}) \in X, \forall i, j, \delta(f_1) \leq \delta(u_{i,j})$

$f_1$  existe bien car  $\delta$  est à valeurs dans  $\mathbb{N}$ .  
(on peut prendre par exemple  $f_1$  le PGCD des coefficients de  $\Pi$ )  
Soit  $U = (u_{i,j}) \in X$  telle que:  $\exists i, j \setminus u_{i,j} = f_1$ .  
Quitte à permuter les lignes et les colonnes,  
o.p.s.  $U = \begin{pmatrix} f_1 & u_{1,2} & \dots & u_{1,n} \\ u_{2,1} & & & \\ \vdots & & & \\ u_{m,1} & \dots & \dots & u_{m,n} \end{pmatrix}$

On réalise la division euclidienne par  $C_1$ :  
 $\forall i \in \{2, \dots, m\}, \exists q_i, r_i \in A \setminus \{0\} \setminus u_{i,1} = q_i f_1 + r_i$   
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  $f_1, r_2 = \dots = r_m = 0$

On réalise la division euclidienne par  $L_1$   
 $\forall j \in \{2, \dots, n\}, \exists q_j, r_j \in A \setminus \{0\} \setminus u_{1,j} = q_j f_1 + r_j$   
avec  $\delta(r_j) < \delta(f_1)$   
 $C_j \leftarrow C_j - q_j C_1 \begin{pmatrix} f_1 & r_2 & \dots & r_n \\ 0 & & & \\ \vdots & & & \\ 0 & & & \end{pmatrix} (*)$   
Par minimalité de  $f_1, r_2 = \dots = r_n = 0$ .  
Ainsi,  $U$  est équivalente à  $\begin{pmatrix} f_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & \\ \vdots & & & \\ 0 & & & V = (v_{i,j}) \end{pmatrix}$

Montrons que  $\forall i, j, f_1 \mid v_{i,j}$   
Soit  $i \in \{2, \dots, m\}$   
 $L_1 \leftarrow L_1 + L_i \begin{pmatrix} f_1 & v_{i,2} & \dots & v_{i,n} \\ 0 & & & \\ \vdots & & & \\ 0 & & & \end{pmatrix} (*)$

On réalise la division euclidienne par  $L_1$   
 $\forall j \in \{2, \dots, n\}, \exists q_j, r_j \in A \setminus \{0\} \setminus v_{i,j} = q_j f_1 + r_j$   
avec  $\delta(r_j) < \delta(f_1)$   
 $C_j \leftarrow C_j - q_j C_1 \begin{pmatrix} f_1 & r_2 & \dots & r_n \\ 0 & & & \\ \vdots & & & \\ 0 & & & \end{pmatrix} (*)$   
Par minimalité de  $f_1, r_2 = \dots = r_n = 0$   
Ainsi,  $\forall j \in \{2, \dots, n\}, v_{i,j} = q_j f_1$ .  
Ceci étant vrai pour tout  $i \in \{2, \dots, m\}$ , on a bien:  
 $\forall i, j, f_1 \mid v_{i,j}$

② Montrons l'existence  
On raisonne par récurrence sur  $m+n \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$ .  
\* Initialisation: pour  $m+n=2, \Pi \in \mathcal{M}_{1,1}(A)$ . on  
\* Hérédité: Soit  $n, m \in \mathbb{N}^*$  tels que  $m+n \geq 3$ .  
Supposons que 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 une certaine matrice  $\begin{pmatrix} h_1 & & \\ & \ddots & \\ & & h_s & 0 \end{pmatrix}$  avec  $h_1 \mid \dots \mid h_s$ .  
• Si  $m=1$  ou  $n=1$ , alors par ce qui précède, ok.  
• Sinon, par ce qui précède,  $\Pi$  est équivalente à  $D := \begin{pmatrix} f_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & \\ \vdots & & & \\ 0 & & & f_1 \Pi' \end{pmatrix}$ . Par hypothèse de récurrence,  $\Pi'$  est équivalente à  $\begin{pmatrix} f_2' & & \\ & \ddots & \\ & & f_r' & 0 \end{pmatrix}$  avec  $f_2' \mid \dots \mid f_r'$ .  
Soit  $(f_j = f_1 f_j')_{j=2}^r$  de sorte que:  $f_1 \mid -1 f_r$   
Ainsi,  $\Pi$  est équivalente à  $\begin{pmatrix} f_1 & & & \\ & f_2 & & \\ & & \ddots & \\ & & & f_r & 0 \end{pmatrix}$ .

③ Montrons l'unicité modulo des inverses.

Soit  $k \in \llbracket 1; \min(m, n) \rrbracket$ ,  $I_k(\mathbb{R})$  l'idéal engendré par les mineurs de taille  $k$  de  $\mathbb{R}$ .

Montrons que  $\forall P, Q \in GL_m(A) \times GL_n(A)$ ,  $I_k(\mathbb{R}) = I_k(P\mathbb{R}Q)$

Soit  $P, Q \in GL_m(A) \times GL_n(A)$ .

Par multiplicité de déterminant, les mineurs de taille  $k$  de  $P\mathbb{R}$  sont des combinaisons linéaires de mineurs de taille  $k$  de  $\mathbb{R}$ .

En particulier,  $I_k(P\mathbb{R}) \subseteq I_k(\mathbb{R})$ . De même à droite.

En notant  $N = P\mathbb{R}Q$ , on a :

$$I_k(N) = I_k(P(\mathbb{R}Q)) \subseteq I_k(\mathbb{R}Q) \subseteq I_k(\mathbb{R})$$

De même  $I_k(\mathbb{R}) = I_k(P^{-1}NQ^{-1}) \subseteq I_k(N)$ .

En particulier, pour  $N = S$  la forme normale de Smith de  $\mathbb{R}$ ,

$$I_k(\mathbb{R}) = I_k(S) = \begin{cases} \langle f_1^{x-x} f_k \rangle & \text{si } k \in \llbracket 1; r \rrbracket \\ 0 & \text{si } k \in \llbracket r+1; \min(m, n) \rrbracket \end{cases}$$

Soit alors  $S, S'$  deux formes normales de Smith de  $\mathbb{R}$ .

$$\text{Alors } \forall k \in \llbracket 1; r \rrbracket, \langle f_1^{x-x} f_k \rangle = \langle f_1'^{x-x} f_k' \rangle$$

Puisque le PGCD est unique à un inversible près,

$$\exists u_i, v_i \in A^\times \begin{cases} f_1' = u_1 f_1 \\ \vdots \\ f_1^{x-x} f_r' = v_r f_1^{x-x} f_r \end{cases}$$

$$\text{Ainsi, } \forall j \in \llbracket 1; r \rrbracket, \exists u_j' \in A^\times \quad f_j' = u_j' f_j$$

Exemple: Comment obtenir une matrice semblable à partir de la forme normale de Smith?

$$\mathbb{R} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ -4 & -1 & -1 \end{pmatrix}. \text{ Calculer } X I_n - \mathbb{R} = \begin{pmatrix} X-1 & 0 & 0 \\ 0 & X-1 & 0 \\ 4 & 1 & X+1 \end{pmatrix}$$

Pour  $i \in \llbracket 1; n \rrbracket$ , calculer les  $\mu_i(X I_n - \mathbb{R})$  qui sont les PGCD des mineurs d'ordre  $i$  de  $X I_n - \mathbb{R}$ .

$$\begin{aligned} \mu_1(X I_n - \mathbb{R}) &= 1 \\ \mu_2(X I_n - \mathbb{R}) &= X-1 \\ \mu_3(X I_n - \mathbb{R}) &= (X-1)^2(X+1) \end{aligned}$$

ici,  $z = n-r+1 = \min\{i \in \llbracket 1; n \rrbracket \mid \mu_i \neq 1\}$   
d'où:  $r = 2$

Pour  $i \in \llbracket 1; r \rrbracket$ , calculer les  $\chi_{n,i} = \frac{\mu_{n-r+i}}{\mu_{n-r+i-1}}$  qui sont les invariants de similitude!

$$\begin{aligned} \chi_{n,1} &= X-1 \\ \chi_{n,2} &= (X-1)(X+1) \end{aligned}$$

Finalement,  $\mathbb{R}$  est semblable à  $\begin{pmatrix} \chi_{n,1} & & \\ & \chi_{n,2} & \\ & & \dots \end{pmatrix}$

$$\text{ici } \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Tempo: 14'37" speed/accuracy