

DEVELOPPEMENT :  $GL_n(\mathbb{K})$  DENSE OUVERT  
 $GL_n(\mathbb{C})$  CONNEXE PAR ARCS

Soit  $n$  un entier naturel et  $\mathbb{K} = \mathbb{R}$  ou  $\mathbb{C}$ . On rappelle que  $GL_n(\mathbb{K})$  est muni de la topologie normique de l'espace vectoriel des matrices  $M_n(\mathbb{K})$ .

$GL_n(\mathbb{K})$  est dense et ouvert dans  $M_n(\mathbb{K})$

$GL_n(\mathbb{C})$  est connexe par arcs.

PREUVE :

- Montrons que  $GL_n(\mathbb{K})$  est ouvert dans  $M_n(\mathbb{K})$ . L'application déterminant de  $J_{\mathbb{K}}(GL_n(\mathbb{K}))$  dans  $\mathbb{K}^*$  est continue car polynomiale en les coefficients des matrices.
- Or  $GL_n(\mathbb{K}) = \det^{-1}(\mathbb{K}^*)$  avec  $\mathbb{K}^*$  ouvert. Donc  $GL_n(\mathbb{K})$  est ouvert dans  $M_n(\mathbb{K})$
- Montrons que  $GL_n(\mathbb{K})$  est dense dans  $M_n(\mathbb{K})$ . Pour cela, montrons d'abord la chose suivante :

$\overline{O_r} = \bigcup_{0 \leq k \leq r} O_k$  où  $O_k$  est l'orbite des matrices de rang  $k$  pour l'action de Steinitz

\*  $\overline{O_r} \subset \bigcup_{0 \leq k \leq r} O_k$

On a  $O_r \subset \bigcup_{0 \leq k \leq r} O_k$  donc  $\overline{O_r} \subset \overline{\bigcup_{0 \leq k \leq r} O_k}$

Or  $\bigcup_{0 \leq k \leq r} O_k$  est fermé. En effet, posons

$$f_k : M_n(\mathbb{K}) \rightarrow \mathbb{K}$$

$$A \mapsto \sum_{|I|=k} |\Delta_{I,I}|$$

où  $|\Delta_{I,I}|$  est un mineur de  $A$  de taille  $|I| \times |I|$   
 (où  $I \in \mathbb{N}^n$ )

On a  $f_k(A) = 0 \Leftrightarrow \text{rg } A < k$

En effet : •  $f_k(A) = 0 \Rightarrow \forall I, J \quad |I|, |J| = k$   
 $|\Delta_{I,J}| = 0$

et donc  $\text{rg } A < k$  car le rg de  $A$  est la taille maximale d'un mineur non nul de  $A$

•  $\text{rg } A < k \Rightarrow \forall I, J \quad |I|, |J| = k$   
 $|\Delta_{I,J}| = 0$

et donc  $f_k(A) = 0$

On a donc  $f_{r+1}(A) = 0 \Leftrightarrow \text{rg } A \leq r$

Ainsi  $\bigcup_{0 \leq k \leq r} O_k = f_{r+1}^{-1}(\{0\})$ . Or  $f_{r+1}$  est continue car polynomiale en les coordonnées de  $A$ .

Donc  $\bigcup_{0 \leq k \leq r} O_k$  est fermé. D'où  $\bigcup_{0 \leq k \leq r} O_k = \overline{\bigcup_{0 \leq k \leq r} O_k}$

\*  $\bigcup_{k \in \mathbb{N}} \mathcal{O}_k \subset \overline{\mathcal{O}_r}$ . Soit  $A \in \bigcup_{k \in \mathbb{N}} \mathcal{O}_k$ . Montrons qu'il existe  $(A_n)_{n \in \mathbb{N}}$  dans  $\mathcal{O}_r$  telle que  $A_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} A$ . Soit  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $A \in \mathcal{O}_k$ . Alors  $\exists P, Q \in \mathrm{GL}_n(\mathbb{K})$  tels que  $A = P \begin{pmatrix} 1 & * \\ 0 & I_{n-k} \end{pmatrix} Q^{-1}$

$$\text{Posons } A_n = P \begin{pmatrix} 1 & * \\ 0 & I_{n-k} \end{pmatrix} Q^{-1}.$$

On a bien  $\operatorname{rg} A_n = r$  et  $\lim_{n \rightarrow \infty} A_n = A$

Ainsi on a  $\overline{\mathcal{O}_r} = \bigcup_{k \in \mathbb{N}} \mathcal{O}_k$

Enfin, on a

$$\mathrm{GL}_n(\mathbb{K}) = \mathcal{O}_n$$

$$\text{et donc } \overline{\mathrm{GL}_n(\mathbb{K})} = \bigcup_{k \in \mathbb{N}} \mathcal{O}_k = \mathcal{M}_n(\mathbb{K}).$$

• Maintenant, montrons que  $\mathrm{GL}_n(\mathbb{C})$  est connexe par arcs. Soient  $A, B \in \mathrm{GL}_n(\mathbb{C})$ . Construisons un chemin dans  $\mathrm{GL}_n(\mathbb{C})$  qui relie  $A$  à  $B$ .

\* Posons  $P: [0, 1] \rightarrow \mathbb{C}$   
 $t \mapsto \det((1-t)A + tB)$

$P$  est polynomiale en  $t$  donc continue. De plus,  
 $P(0) = \det A \neq 0$  car  $A \in \mathrm{GL}_n(\mathbb{C})$  donc  $P$  n'est pas  
identiquement nulle. Étant non nulle, elle possède  
un nombre fini de zéros dans  $\mathbb{C}$ . On peut donc  
tracer dans  $\mathbb{C}$  un chemin  $\gamma$  reliant  $0$  à  $1$  qui  
évite les zéros de  $P$ .

Soit  $\alpha$  la racine de  $P$  telle que sa partie imaginaire  
 $\operatorname{Im}(\alpha)$  soit minimale non nulle (ce qui est possible  
par finitude de l'ensemble des zéros) ; on posera  
 $\alpha = i$  si toutes les racines de  $P$  sont réelles.

Ainsi le chemin

$$\gamma(t) = \begin{cases} it + it\operatorname{Im}(\alpha) & \text{si } t \in [0, h] \\ t + i(1-t)\operatorname{Im}(\alpha) & \text{si } t \in [h, 1] \end{cases}$$

convient. En effet,  $\gamma(0) = 0$  et  $\gamma(1) = 1$ . De plus,  
 $t=0$  et  $t=1$  n'annulent pas  $P$  (car  $A, B \in \mathrm{GL}_n(\mathbb{C})$ ), et  
pour tout  $t \in ]0, 1[$   $\gamma(t)$  ne peut pas être une racine  
de  $P$  car on a  $0 < \operatorname{Im}(\gamma(t)) \leq \frac{1}{2}\operatorname{Im}(\alpha) < \operatorname{Im} \alpha$   
(si  $\gamma(t)$  était une racine de  $P$  pour un certain  $t$ , il  
y aurait contradiction avec la définition de  $\alpha$ ).

\* Construisons le chemin dans  $\mathrm{GL}_n(\mathbb{C})$ . Soit

$$\Gamma: [0, 1] \rightarrow \mathrm{GL}_n(\mathbb{C})$$

$$t \mapsto (1-\gamma(t))A + \gamma(t)B$$

$\Gamma$  est continue car  $\gamma$  l'est. Par construction, on a  
bien  $\operatorname{Im}(\Gamma) \subset \mathrm{GL}_n(\mathbb{C})$  car  $\forall t \in [0, 1] \det((1-\gamma(t))A + \gamma(t)B) \neq 0$   
On a donc construit un chemin continu reliant  $A$   
à  $B$  dans  $\mathrm{GL}_n(\mathbb{C})$ .