

TD - Réduction 12/11

Ex 43g (Victor)

a) $u \in \mathcal{L}(E)$ $\text{sp}(u) = \{1, 2, \dots, n\}$

Soit F un espace stable par u

On dispose de $e_1 - e_p$ base de F formée de vecteurs propres de u

$$F = \text{Vect}(e_1 - e_p)$$

$$\text{Or } E = E_1(u) \oplus \dots \oplus E_n(u)$$

$$\text{Donc } \exists J \subset \{1, \dots, n\} \text{ tel que } F = \bigoplus_{i \in J} E_i(u)$$

$$F = E_{i_1}(u) \oplus \dots \oplus E_{i_p}(u)$$

Réiproquement si $\{i_1, \dots, i_p\} \subset \{1, \dots, n\}$

Alors $E_{i_1}(u) + \dots + E_{i_p}(u)$ est stable par u

Le nombre de sous espaces stables par u est donc $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$

b) CNS pour que $u \in \mathcal{L}(E)$ admette un nombre fini de sous espaces stables

$$\boxed{\text{CNS: } |\text{sp}(u)| = n} \quad (u \text{ admet } n \text{ valeurs propres distinctes})$$

suffisant : cf question @

nécessaire: On suppose que $|\text{sp}(u)| < n$

u diagonalisable donc $\exists \lambda \in \text{sp}(u)$, $\dim E_\lambda(u) \geq 2$

$\exists (e_1, e_2)$ famille libre dans $E_\lambda(u)$.

Donc pour $t \in \mathbb{C}$ $\text{Vect}(e_1 + te_2)$ est un espace stable par u

$\{ \text{Vect}(e_1 + te_2), t \in \mathbb{C} \}$ donne une infinité de sous espaces stables par u .

Ex 531 (Liam)

E un \mathbb{C} er de dim n . $f \in \mathcal{L}(E)$

$$\text{Qq } \boxed{\forall t \text{ suffisamment petit} \quad \det(\text{Id}_E - tf)^{-1} = \exp\left(\sum_{k=1}^{+\infty} \text{tr}(f^k) \frac{t^k}{k}\right)}$$

Par d'Alembert Gauss, X_f est scindé

$$\text{i.e. } \exists (\lambda_i)_{i \in \{1, \dots, n\}} \quad X_f = \prod_{i=1}^n (X - \lambda_i)$$

On pose $P(X) = \det(\text{Id}_E - X \cdot f)$ polynôme en X

Soit $\alpha \in \mathbb{C}^*$

$$\begin{aligned} P(\alpha) &= \det(\text{Id}_E - \alpha f) = \alpha^n \det\left(\frac{1}{\alpha} \text{Id}_E - f\right) = \alpha^n X_f\left(\frac{1}{\alpha}\right) \\ &= \prod_{i=1}^n (1 - \lambda_i \alpha) \end{aligned}$$

$$\text{Donc } P(X) = \prod_{i=1}^n (1 - \lambda_i X)$$

$$\text{On pose } \Delta = \{i \in \{1, \dots, n\}, \lambda_i \neq 0\} \quad P(X) = \prod_{i \in \Delta} (1 - \lambda_i X)$$

$$\text{Supposons } \Delta \neq \emptyset \quad \text{posons } \rho = \min_{i \in \Delta} \left(\frac{1}{|\lambda_i|} \right)$$

$\mathcal{D} = \{ j \in \mathbb{C} ; |j| < \rho \} \Rightarrow$ on a caractérisé ce qu'est "un j suffisamment petit"

$\forall t \in \mathbb{D}, \forall i \in \mathbb{D}$

$$\frac{1}{1-\lambda_i t} = \sum_{k=0}^{+\infty} \lambda_i^k t^k$$

Graphiquement



$$\frac{1}{P(t)} = \prod_{i \in \Delta} \frac{1}{1-\lambda_i t} = \prod_{i \in \Delta} \sum_{k=0}^{+\infty} \lambda_i^k t^k$$

Soit $f \in \mathbb{D}$: $F \mid [0; 1] \rightarrow \mathbb{C}$

$\forall i \in \Delta \quad \forall t \in [0; 1]$

$$F_i(t) = \frac{1}{1-\lambda_i z t} = \prod_{i \in \Delta} F_i = \frac{1 - \operatorname{Re}(\lambda_i z) t}{(1 - \operatorname{Re}(\lambda_i z) t)^2 + \operatorname{Im}^2(\lambda_i z) t^2}$$

$$+ \frac{\operatorname{Im}(\lambda_i z) t}{(1 - \operatorname{Re}(\lambda_i z) t)^2 + \operatorname{Im}^2(\lambda_i z) t^2}$$

$$F' = \sum_{i \in \Delta} F'_i \prod_{j \in \Delta \setminus \{i\}} F_j = F \sum_{i \in \Delta} F'_i$$

$\forall i \in \Delta \quad G_i \mid [0; 1] \rightarrow \mathbb{C}$

$$t \mapsto \sum_{k=1}^{+\infty} \frac{\lambda_i^k z^k t^k}{k}$$

$\forall t \in [0; 1]$

$$G'_i(t) = \sum_{k=1}^{+\infty} \lambda_i^k z^k t^{k-1} = \lambda_i z \sum_{k=0}^{+\infty} \lambda_i^k z^k t^k = \frac{\lambda_i z}{1 - \lambda_i z t}$$

$\forall t \in [0; 1]$

$$\frac{1}{F_i(t)} = 1 - \lambda_i z t \quad \text{donc} \quad \frac{F'_i(r)}{F_i^2(r)} = \lambda_i z \quad \text{et} \quad \frac{F'_i(r)}{F_i(r)} = \lambda_i z F_i(r) = \frac{\lambda_i z}{1 - \lambda_i z t}$$

$$= G'_i(r)$$

$\sum_{i \in \Delta} \frac{F'_i}{F_i}$ admet pour primitive $\sum_{i \in \Delta} G_i$

$$\exists K \in \mathbb{C}, \forall t \in [0; 1] \quad F(r) = K e^{\sum_{i \in \Delta} G_i(r)}$$

$$\frac{1}{P(z)} = \frac{1}{\det(id_E)} = 1$$

$$G_i(0) = 0 \quad \text{Donc} \quad K = 1 \quad F(1) = e^{\sum_{i \in \Delta} G_i(1)}$$

$$\frac{1}{P(z)} = \exp \left(\sum_{i \in \Delta} \sum_{k=1}^{+\infty} \frac{\lambda_i^k z^k}{k} \right)$$

$$\sum_{k=1}^{+\infty} \frac{z^k}{k} \sum_{i \in \Delta} \lambda_i^k = \sum_{k=1}^{+\infty} \frac{z^k}{k} \operatorname{tr}(f^k) \quad \text{d'où}$$

$$\boxed{\begin{aligned} \frac{1}{P(z)} &= \frac{1}{\det(id_E - zf)} \\ &= \exp \left(\sum_{k=1}^{+\infty} \operatorname{tr}(f^k) \frac{z^k}{k} \right) \end{aligned}}$$

Ex 405 (Gaspard)

$$A = ((a_{ij}))_{1 \leq i,j \leq n} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$$

1) cf Td sur les matrices (démonstration par l'absurde)

$$2) \text{ Soit } \lambda \in \text{sp}(A) \quad \exists X \neq 0 \quad AX = \lambda X \quad X = \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}$$

$$\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket \quad \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = \lambda x_i \quad \text{donc} \quad \sum_{j \in \llbracket 1, n \rrbracket \setminus \{i\}} a_{ij} x_j = (\lambda - a_{ii}) x_i$$

Soit $i_0 \in \llbracket 1, n \rrbracket$ tq $|x_{i_0}|$ est maximal

$$\sum_{j \neq i_0} a_{i_0 j} x_j = (\lambda - a_{i_0 i_0}) x_{i_0} \quad \text{donc} \quad \left| \sum_{j \neq i_0} a_{i_0 j} x_j \right| = |x_{i_0}| \cdot |\lambda - a_{i_0 i_0}|$$

donc par l'inégalité triangulaire

$$\sum_{j \neq i_0} |a_{i_0 j}| \frac{|x_j|}{|x_{i_0}|} > |\lambda - a_{i_0 i_0}| \quad \text{d'où} \quad \boxed{\sum_{j \neq i_0} |a_{i_0 j}| > |\lambda - a_{i_0 i_0}|}$$

Donc $\boxed{\lambda \in D_{i_0}}$

Ex 434 (Amaury)

$$A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C}) \quad B = \begin{pmatrix} A & A \\ 0 & A \end{pmatrix} \quad \not\oplus : \text{ CNS pour que } B \text{ soit diagonalisable}$$

Par récurrence, on montre

$$B(n) : \quad B^n = \begin{pmatrix} A^n & nA^n \\ 0 & A^n \end{pmatrix}$$

$$\begin{array}{l} \text{Initialisation} \quad B(1) \text{ OK} \\ \text{Hérédité} \quad B(n-1) \Rightarrow B(n) \quad B^n = B^{n-1} \times B = \begin{pmatrix} A^{n-1} & (n-1)A^{n-1} \\ 0 & A^{n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} A & A \\ 0 & A \end{pmatrix} \\ \qquad \qquad \qquad = \begin{pmatrix} A^n & nA^n \\ 0 & A^n \end{pmatrix} \end{array}$$

Soit $P(x) = \sum_{k=0}^d a_k x^k$ polynôme SARS annulateur de B

$$P(B) = \left(\begin{array}{c|cc} P(A) & \sum_{k=0}^d k a_k x^k \\ 0 & P(A) \end{array} \right) - \left(\begin{array}{c|cc} P(A) & P'(A) \cdot A \\ 0 & P(A) \end{array} \right) = 0$$

Donc $P(A) = 0 \Rightarrow A$ diagonalisable.

et $P'(A) \cdot A = 0$ Donc $xP'(x)$ est aussi annulateur de A

Soit $\lambda \in \text{sp}(A)$

$$P(\lambda) = 0 = P'(\lambda) \times \lambda$$

Or P SARS donc $P(\lambda) = 0 \Rightarrow P'(\lambda) \neq 0$ d'où $\boxed{\lambda = 0}$

$$\text{i.e. } \text{sp}(A) = \{0\}$$

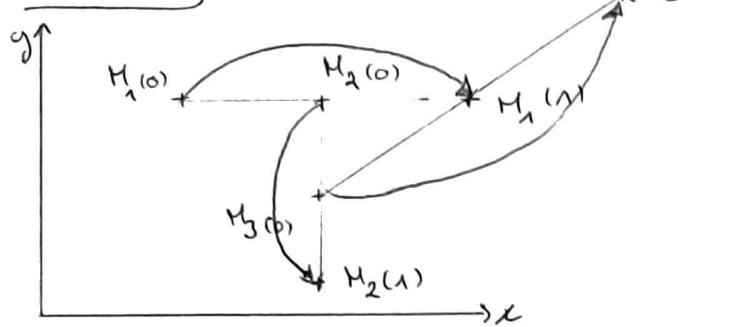
Donc A est diagonalisable d'où $A = P^{-1} [0] P = 0$

Donc $\boxed{A = 0}$

Réiproquement si $A = 0$ B est diagonalisable.

Ex 518

(Achille)



Position du mouton M_i à l'instant n (après le n ième saut).

$$M_i(n) = (x_i(n); y_i(n)) \quad \forall i \in \{1, 2, 3\}$$

Relation de récurrence:

$$\alpha_1(n) = 2\alpha_2(n-1) - \alpha_1(n-1)$$

$$\alpha_2(n) = 2\alpha_3(n-1) - \alpha_2(n-1)$$

$$\begin{aligned} \alpha_3(n) &= 2\alpha_1(n) - \alpha_3(n-1) \\ &= 2\alpha_2(n-1) - 2\alpha_1(n-1) - \alpha_3(n-1) \end{aligned}$$

$$X_A = \begin{vmatrix} x+1 & -2 & 0 \\ 0 & x+1 & -2 \\ 2 & -4 & x+1 \end{vmatrix} \quad \begin{aligned} &= (x+1)((x+1)^2 - 8) + 8 \\ &= x^3 + 3x^2 - 5x + 1 = (x-1)(x^2 + 4x + 1) \end{aligned}$$

$\rightarrow 1$ est valeur propre $A \left[\begin{smallmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{smallmatrix} \right] = \left[\begin{smallmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{smallmatrix} \right]$ si les moutons sont empilés

$$\underline{x^2 + 4x - 1}: \Delta = 16 + 4 = 20$$

$$\alpha = \frac{-4 + 2\sqrt{5}}{2} = -2 + \sqrt{5} \quad \beta = -2 - \sqrt{5}$$

$$\boxed{\begin{array}{l} |\alpha| < 1 \\ |\beta| > 1 \end{array}}$$

Donc $A = P \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & \alpha & 0 \\ 0 & 0 & \beta \end{bmatrix} P^{-1} \quad P \in GL_n(\mathbb{R})$

$$A^n = P \begin{bmatrix} 1 & \alpha^n & 0 \\ 0 & \alpha & 0 \\ 0 & 0 & \beta^n \end{bmatrix} P^{-1} \quad X_A = (x-1)(x-\alpha)(x-\beta)$$

$$E_1(A) = \text{Vect}(X_1)$$

$$E_\alpha(A) = \text{Vect}(X_2)$$

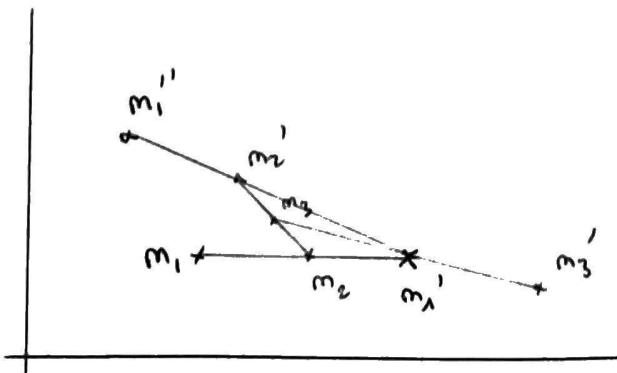
$$E_\beta(A) = \text{Vect}(X_3)$$

$$X_0 = \lambda_1 X_1 + \lambda_2 X_2 + \lambda_3 X_3$$

$$\begin{aligned} AX_0 &= X_1 = \lambda_1 AX_1 + \lambda_2 AX_2 + \lambda_3 AX_3 \\ &= \lambda_1 X_1 + \lambda_2 \alpha X_2 + \lambda_3 \beta X_3 \end{aligned}$$

Par récurrence $X^n = A^n X_0 = \lambda_1 X_1 + \underbrace{\lambda_2 \alpha^n X_2}_{\text{car } |\alpha| < 1} + \underbrace{\lambda_3 \beta^n X_3}_{\text{car } |\beta| > 1} \rightarrow +\infty$

Pour que les moutons restent dans le pré, il faut donc $\boxed{\lambda_3 = 0}$



Ex 442 (Léo)

1) $P \in \mathbb{C}[X]$ $\deg P \geq 1$

$\exists \lambda \in \mathbb{C}, P(\lambda) = 0$ on pose $M = \begin{pmatrix} \lambda & 0 \\ 0 & \lambda \end{pmatrix}$ donc $P(M) = \begin{pmatrix} P(\lambda) & 0 \\ 0 & P(\lambda) \end{pmatrix} = 0$

2) $P \in \mathbb{R}[X]$

si $\exists \alpha \in \mathbb{R}, P(\alpha) = 0$ alors $M = \alpha I_n$ convient

si $\forall \alpha \in \mathbb{R}, P(\alpha) \neq 0$ alors $\deg P \geq 2$

si $n=1$: Il n'existe pas de matrice M .

si $n \geq 2$ $\exists (a, b) \in \mathbb{R}^2$ $Q = X^2 + aX + b \mid P$

on cherche $M' \in M_2(\mathbb{R})$ telle que $P(M') = 0$

dans ce cas en posant $M = \begin{pmatrix} M' & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \in M_n(\mathbb{C})$ on aura $P(M) = 0$

on cherche M' tq $Q(M') = 0$

$$\begin{pmatrix} X & b \\ -1 & X+a \end{pmatrix} = X(X+a) + b = X^2 + aX + b$$

$$M' = \begin{pmatrix} 0 & -b \\ 1 & -a \end{pmatrix} \text{ donc } Q(M') = 0 \quad \text{Problème selon } P(0) \text{ car } P(M) = \begin{pmatrix} P(0) & 0 \\ 0 & P(0) \end{pmatrix}$$

si $X^2 + aX + b$ n'a pas de racine réelle et a pour racines $\begin{cases} X+i\beta \\ X-i\beta \end{cases} \quad \beta \neq 0$

$$A = \begin{bmatrix} \alpha & -\beta \\ \beta & \alpha \end{bmatrix} = \alpha I_2 + \beta J \quad \text{où } J = \begin{bmatrix} 0 & -1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \quad J \text{ a pour val propres } i \text{ et } -i.$$

$$A = \alpha \Sigma_2 + \beta J \in \mathbb{C}[\Sigma] \text{ a pr valeurs propres } \alpha+i\beta \text{ et } \alpha-i\beta.$$

$P \in \mathbb{R}[X]$

1er cas $P \in \mathbb{R}[X]$ a une racine réelle $\lambda \in \mathbb{R}$ $M = \lambda I_n$ on

2e cas P n'a pas de racine réelle

Soit $\alpha+i\beta$ une racine complexe de P , $\alpha-i\beta$ racine complexe de P
 $\Rightarrow X^2 - 2\alpha X + (\alpha^2 + \beta^2) \mid P \quad \& \quad X^2 + aX + b \mid P$

$$A = \begin{bmatrix} \alpha & -\beta \\ \beta & \alpha \end{bmatrix} \in M_2(\mathbb{R}) \text{ vérifie } P(A) = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\text{si } n \text{ est pair: } n = 2p \quad M = \underbrace{\begin{bmatrix} A & & & \\ & \ddots & & \\ & & A & \\ & & & A \end{bmatrix}}_{p \text{ blocs}} \text{ convient car } P(M) = [0]$$

si n impair: si $M \in M_n(\mathbb{R})$ tq $P(M) = [0]$

$$\Rightarrow \text{sp}(M) \subset \{\text{racines de } P\}$$

Or $X_M \in \mathbb{R}_n[X]$ est de degré n impair \Rightarrow admet une racine réelle

$$\Rightarrow \text{sp}(M) \cap \mathbb{R} \neq \emptyset \quad \text{Contradiction}$$

Donc

M existe \Leftrightarrow P a une racine réelle ou n pair