
DM 05 : *simple as* $\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ [corrigé]

Exercice 1. Crochets de Lie.

Étant donné $A, B \in M_2(\mathbb{R})$, on définit leur *crochet de Lie* $[A, B] = AB - BA$.

Le but de l'exercice est de déterminer l'ensemble $\mathcal{S} = \{[A, B] \mid A, B \in M_2(\mathbb{R})\}$ des crochets de Lie.

1. Montrer que $\forall M \in \mathcal{S}, \text{tr}(M) = 0$.

Soit $M \in \mathcal{S}$. On peut donc trouver $A, B \in M_2(\mathbb{R})$ tel que $M = [A, B]$. On a alors

$$\begin{aligned} \text{tr}(M) &= \text{tr}([A, B]) = \text{tr}(AB - BA) \\ &= \text{tr}(AB) - \text{tr}(BA) && \text{(linéarité de la trace)} \\ &= 0. && \text{(cyclicité de la trace)} \end{aligned}$$

2. Montrer que \mathcal{S} est stable par multiplication par un scalaire, c'est-à-dire $\forall M \in \mathcal{S}, \forall \lambda \in \mathbb{R}, \lambda M \in \mathcal{S}$.

Soit $M \in \mathcal{S}$ (on peut donc trouver $A, B \in M_2(\mathbb{R})$ tels que $M = [A, B]$) et $\lambda \in \mathbb{R}$. On a alors

$$\lambda M = \lambda(AB - BA) = (\lambda A)B - B(\lambda A) = [\lambda A, B],$$

ce qui montre $\lambda M \in \mathcal{S}$, et conclut.

3. Montrer que \mathcal{S} est stable par similitude, c'est-à-dire $\forall M \in \mathcal{S}, \forall N \in M_2(\mathbb{R}), M \sim N \Rightarrow N \in \mathcal{S}$.

Soit $M \in \mathcal{S}$ (on peut donc trouver $A, B \in M_2(\mathbb{R})$ tels que $M = [A, B]$) et $N \in M_2(\mathbb{R})$ tels que $M \sim N$. On peut donc trouver $P \in GL_2(\mathbb{R})$ tel que $N = P^{-1}MP$. On a alors

$$\begin{aligned} [P^{-1}AP, P^{-1}BP] &= (P^{-1}AP)(P^{-1}BP) - (P^{-1}BP)(P^{-1}AP) \\ &= P^{-1}(AB - BA)P \\ &= P^{-1}MP = N, \end{aligned}$$

ce qui montre que $N \in \mathcal{S}$, et conclut.

4. Montrer que $\text{diag}(1, -1)$, $E_{1,2}$ et $E_{2,1} - E_{1,2}$ appartiennent à \mathcal{S} .

En bidouillant avec les matrices élémentaires, on obtient

$$\begin{aligned} \text{diag}(1, -1) &= E_{1,1} - E_{2,2} = E_{1,2}E_{2,1} - E_{2,1}E_{1,2} = [E_{1,2}, E_{2,1}] \\ E_{1,2} &= E_{1,2}E_{2,2} - \underbrace{E_{2,2}E_{1,2}}_{=0_2} = [E_{1,2}, E_{2,2}] \end{aligned}$$

$$\text{et } E_{2,1} - E_{1,2} = (E_{1,2} + E_{2,1})E_{1,1} - E_{1,1}(E_{1,2} + E_{2,1}) = [E_{1,2} + E_{2,1}, E_{1,1}].$$

5. Dédurre de tout ce qui précède que $\mathcal{S} = \{M \in M_2(\mathbb{R}) \mid \text{tr}(M) = 0\}$.

La première question de l'exercice montre l'inclusion directe. Soit maintenant $M \in M_2(\mathbb{R})$ tel que $\text{tr}(M) = 0$. On va montrer $M \in \mathcal{S}$ en utilisant la classification des matrices de $M_2(\mathbb{R})$ à similitude près.

Cas 1. Supposons que M possède deux valeurs propres $\lambda \neq \lambda'$ dans \mathbb{R} . On a alors $M \sim \text{diag}(\lambda, \lambda')$.
 Par invariance de la trace, on a donc $\lambda + \lambda' = \text{tr}(\text{diag}(\lambda, \lambda')) = \text{tr} M = 0$, ce qui montre $\lambda' = -\lambda$.
 On a donc $M \sim \lambda \text{diag}(1, -1)$.

- ▶ D'après la question 4, on a $\text{diag}(1, -1) \in \mathcal{S}$.
- ▶ D'après la question 2, on en déduit $\lambda \text{diag}(1, -1) \in \mathcal{S}$.
- ▶ D'après la question 3, on en déduit $M \in \mathcal{S}$.

Cas 2. Supposons que M possède une unique valeur propre $\lambda \in \mathbb{R}$.

On a alors $M = \lambda I_2$ ou $M \sim \begin{pmatrix} \lambda & 1 \\ 0 & \lambda \end{pmatrix}$ et le même argument d'invariance de la trace que dans le premier cas montre $\lambda = 0$, donc $M = 0_2$ ou $M \sim E_{1,2}$.

L'égalité $0_2 = [0_2, 0_2]$ et la question 4 montrent que les deux matrices 0_2 et $E_{1,2}$ appartiennent à \mathcal{S} .
 La question 3 conclut alors.

Cas 3. Supposons que M ne possède pas de valeur propre réelle. On en déduit l'existence de $a \in \mathbb{R}$ et $b \in \mathbb{R}^*$ tels que $M \sim \begin{pmatrix} a & -b \\ b & a \end{pmatrix}$.

Encore une fois, par invariance de la trace, on a $0 = \text{tr} M = 2a$, donc $a = 0$ et $M \sim b(E_{2,1} - E_{1,2})$.
 On obtient $M \in \mathcal{S}$ comme dans le premier cas : on a successivement $E_{2,1} - E_{1,2}$, $b(E_{2,1} - E_{1,2})$ et M qui appartiennent à \mathcal{S} .

Exercice 2. Autour du théorème de Cayley-Hamilton.

0. Démontrer le cas particulier ($n = 2$) du théorème de Cayley-Hamilton :

$$\forall A \in M_2(\mathbb{R}), A^2 - \text{tr}(A) A + \det(A) I_2 = 0_2.$$

Soit $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \in M_2(\mathbb{R})$. On a alors

$$A^2 - \text{tr}(A) A + \det(A) I_2 = \begin{pmatrix} a^2 + bc - a^2 - ad + ad - bc & ab + bd - ab - bd \\ ac + cd - ac - cd & bc + d^2 - ad - d^2 + ad - bc \end{pmatrix} = 0_2.$$

1. **Polynômes en A .** Étant donné $M \in M_n(\mathbb{R})$, on appelle *polynôme en M* toute matrice de la forme

$\sum_{k=0}^d \lambda_k M^k$, où $d \in \mathbb{N}$ et $\lambda_0, \dots, \lambda_d \in \mathbb{R}$. On note $\mathbb{R}[M] \subseteq M_n(\mathbb{R})$ l'ensemble des polynômes en M .

Soit $A \in M_2(\mathbb{R})$. Montrer l'égalité

$$\mathbb{R}[A] = \left\{ \lambda_0 I_2 + \lambda_1 A \mid \lambda_0, \lambda_1 \in \mathbb{R} \right\}.$$

- ▶ L'inclusion réciproque est claire.
- ▶ Avant de nous lancer dans la démonstration de l'inclusion directe à proprement parler, nous allons commencer par un résultat préliminaire.
 - Pour tout $n \in \mathbb{N}$, on note $P(n)$ l'assertion « $\exists \alpha, \beta \in \mathbb{R} : A^n = \alpha I_2 + \beta A$. »
 Montrons $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$ par récurrence.

Initialisation. L'initialisation est claire : $\alpha = 1$ et $\beta = 0$ conviennent.

Hérédité. Soit $n \in \mathbb{N}$ tel que $P(n)$: on peut donc trouver $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ tels que $A^n = \alpha I_2 + \beta A$.
On a alors

$$\begin{aligned} A^{n+1} &= A A^n \\ &= A(\alpha I_2 + \beta A) \\ &= \alpha A + \beta A^2 \\ &= \alpha A + \beta (\operatorname{tr}(A) A - \det(A) I_2) \\ &= -\beta \det(A) I_2 + (\alpha + \beta \operatorname{tr}(A)) A, \end{aligned}$$

ce qui conclut, en posant $\alpha' = -\beta \det(A)$ et $\beta' = \alpha + \beta \operatorname{tr}(A)$.

Cela montre $P(n+1)$, et clôt la récurrence.

- Passons à la démonstration proprement dite : soit $M \in \mathbb{R}[A]$.

On peut donc trouver $\lambda_0, \dots, \lambda_d \in \mathbb{R}$ tels que $M = \sum_{k=0}^d \lambda_k A^k$. D'après le point précédent, pour tout $k \in \llbracket 0, d \rrbracket$, on peut trouver α_k et $\beta_k \in \mathbb{R}$ tels que $A^k = \alpha_k I_2 + \beta_k A$. On en déduit

$$M = \left(\sum_{k=0}^d \lambda_k \alpha_k \right) I_2 + \left(\sum_{k=0}^d \lambda_k \beta_k \right) A,$$

ce qui conclut.

2. Carré d'un crochet de Lie. On réutilise la notation $[\cdot, \cdot]$, vue à l'exercice précédent.

- (a) Montrer l'identité de Hall : $\forall A, B, C \in M_2(\mathbb{R}), [A, B]^2, C = 0_2$.

Soit $A, B, C \in M_2(\mathbb{R})$.

Notons $M = [A, B]$.

D'après la question 1 de l'exercice 1, on a $\operatorname{tr}(M) = 0$.

D'après la question 0, on en déduit $M^2 + \det(M) I_2 = 0_2$, c'est-à-dire que $M^2 = -\det(M) I_2$.

Ainsi, M^2 est une matrice scalaire, et commute donc à tout élément de $M_2(\mathbb{R})$.

En particulier, $[M^2, C] = [[A, B]^2, C] = 0_2$.

- (b) Soit $A, B \in M_2(\mathbb{R})$ et $n \in \mathbb{N}^*$ tels que $[A, B]^n = I_2$. Montrer que n est pair et que $[A, B]^4 = I_2$.

Comme dans la question précédente, notons $M = [A, B]$.

On a vu à la question précédente que M^2 était scalaire. On peut donc trouver $\mu \in \mathbb{R}$ tel que $M^2 = \mu I_2$.

On en déduit, par une récurrence immédiate, que $\forall k \in \mathbb{N}, M^{2k} = \mu^k I_2$.

On en déduit alors $\forall k \in \mathbb{N}, M^{2k+1} = \mu^k M$. La matrice M étant de trace nulle, aucune matrice de la forme λM ne saurait valoir I_2 .

Cela démontre déjà que n est nécessairement pair. En outre, l'égalité $M^n = I_2$ donne $\mu^{n/2} I_2 = I_2$, d'où l'on tire $\mu^{n/2} = 1$ (par exemple en considérant le coefficient $(1, 1)$).

Le nombre réel μ est donc une racine de l'unité : on en déduit $\mu = \pm 1$ et, dans tous les cas, $[A, B]^4 = M^4 = \mu^2 I_2 = I_2$.

3. Critère de nilpotence. Rappelons qu'une matrice $M \in M_n(\mathbb{R})$ est nilpotente si $\exists p \in \mathbb{N} : M^p = 0_n$.

- (a) Soit $A \in M_2(\mathbb{R})$. Montrer que les assertions suivantes sont équivalentes :

- A nilpotente ;
- $\operatorname{Sp}_{\mathbb{C}}(A) = \{0\}$;
- $\operatorname{tr}(A) = \det(A) = 0$;
- $A^2 = 0_2$.

- ▶ Supposons A nilpotente. On peut donc trouver $p \in \mathbb{N}$ tel que $M^p = 0_2$.
Soit $\lambda \in \text{Sp}_{\mathbb{C}}(A)$. On peut donc trouver un vecteur propre X associé à la valeur propre λ , c'est-à-dire $X \in \mathbb{C}^2$ non nul tel que $AX = \lambda X$.
Par une récurrence immédiate, on a $\forall k \in \mathbb{N}, A^k X = \lambda^k X$. En particulier, $A^p X = \lambda^p X$, ce qui donne $\lambda^p X = 0_{\mathbb{C}^2}$.
Comme $X \neq 0_{\mathbb{C}^2}$, on en déduit $\lambda^p = 0$, puis $\lambda = 0$.
Cela montre l'inclusion $\text{Sp}_{\mathbb{C}}(A) \subseteq \{0\}$.
Par ailleurs, comme $\text{Sp}_{\mathbb{C}}(A)$ est l'ensemble des racines complexes d'un polynôme χ_A de degré 2, on a $\text{Sp}_{\mathbb{C}}(A) \neq \emptyset$, et il s'ensuit l'égalité $\text{Sp}_{\mathbb{C}}(A) = \{0\}$.
- ▶ Supposons $\text{Sp}_{\mathbb{C}}(A) = \{0\}$.
Le polynôme $\chi_A = X^2 - \text{tr}(A)X + \det(A)$ a donc 0 pour unique racine complexe. D'après les relations de Viète, on en déduit $\text{tr}(A) = 0 + 0 = 0$ et $\det(A) = 0 \times 0 = 0$.
- ▶ Supposons $\text{tr}(A) = \det(A) = 0$.
D'après la question 0, on a immédiatement $A^2 = 0$.
- ▶ Il est clair que toute matrice de carré nul est nilpotente.

Cela montre l'équivalence entre les quatre assertions.

- (b) Existe-t-il deux matrices $A, B \in M_2(\mathbb{R})$ telles que $ABAB = 0_2$ mais $BABA \neq 0_2$?

Non ! En effet, si l'on a $ABAB = 0_2$, on en déduit $BABABA = 0_2$ en multipliant à gauche par B et à droite par A , donc $(BA)^3 = 0_2$.

D'après l'équivalence précédente, cette nilpotence de BA entraîne à son tour $(BA)^2 = 0_2$, c'est-à-dire $BABA^2 = 0_2$.

- (c)⁺ Existe-t-il deux matrices $A, B \in M_3(\mathbb{R})$ telles que $ABAB = 0_3$ mais $BABA \neq 0_3$?

On peut par exemple prendre $A = E_{2,2} + E_{3,3}$ et $B = E_{1,2} + E_{2,3}$. On a donc

- ▶ $AB = \cancel{E_{2,2}E_{1,2}} + E_{2,2}E_{2,3} + \cancel{E_{3,3}E_{1,2}} + \cancel{E_{3,3}E_{2,3}} = E_{2,3}$, donc $ABAB = E_{2,3}^2 = 0_3$;
- ▶ $BA = E_{1,2}E_{2,2} + \cancel{E_{1,2}E_{3,3}} + \cancel{E_{2,3}E_{2,2}} + E_{2,3}E_{3,3} = E_{1,2} + E_{2,3}$, donc

$$BABA = (E_{1,2} + E_{2,3})^2 = \cancel{E_{1,2}E_{1,2}} + E_{1,2}E_{2,3} + \cancel{E_{2,3}E_{1,2}} + \cancel{E_{2,3}E_{2,3}} = E_{1,3} \neq 0_3.$$

- 4.⁺ (a) Montrer $\forall A, B \in M_2(\mathbb{R}), \det(A+B) + \det(A-B) = 2 \det A + 2 \det B$.

Soit $A, B \in M_2(\mathbb{R})$. On a

$$\begin{aligned} (A+B)^2 + (A-B)^2 &= A^2 + AB + BA + B^2 + A^2 - AB - BA + B^2 \\ &= 2A^2 + 2B^2. \end{aligned}$$

En utilisant le théorème de Cayley-Hamilton $\forall M \in M_2(\mathbb{R}), M^2 = \text{tr}(M)M - \det(M)I_2$, il s'ensuit

$$\begin{aligned} \text{tr}(A+B)(A+B) - \det(A+B)I_2 + \text{tr}(A-B)(A-B) - \det(A-B)I_2 \\ = 2[\text{tr}(A)A - \det(A)I_2 + \text{tr}(B)B - \det(B)I_2]. \end{aligned}$$

Or, on a $\text{tr}(A+B)(A+B) + \text{tr}(A-B)(A-B) = 2 \text{tr}(A)A + 2 \text{tr}(B)B$, notamment par linéarité de la trace, donc on peut simplifier les termes faisant intervenir la trace de part et d'autre pour obtenir

$$-(\det(A+B) + \det(A-B))I_2 = -2(\det(A) + \det(B))I_2.$$

Par exemple en considérant les coefficients $(1, 1)$ de part et d'autre, on en déduit l'égalité demandée.

(b) Montrer que pour tout $n \geq 1$ et tous $A_1, \dots, A_n \in M_2(\mathbb{R})$, on a

$$\sum_{(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) \in \{-1, 1\}^n} \det(\varepsilon_1 A_1 + \dots + \varepsilon_n A_n) = 2^n \sum_{k=1}^n \det(A_k).$$

Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, on note $P(n)$ l'assertion

$$\forall A_1, \dots, A_n \in M_2(\mathbb{R}), \sum_{(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) \in \{-1, 1\}^n} \det(\varepsilon_1 A_1 + \dots + \varepsilon_n A_n) = 2^n \sum_{k=1}^n \det(A_k).$$

Montrons $\forall n \in \mathbb{N}^*, P(n)$ par récurrence.

Initialisation. Soit $A_1 \in M_2(\mathbb{R})$. On a $\det(-A_1) = \det(A_1)$, car la formule explicite du déterminant rend clair que $\forall \lambda \in \mathbb{R}, \forall A \in M_2(\mathbb{R}), \det(\lambda A) = \lambda^2 \det(A)$. Ainsi,

$$\det(A_1) + \det(-A_1) = 2 \det(A_1),$$

d'où $P(1)$.

Hérédité. Soit $n \in \mathbb{N}^*$ tel que $P(n)$.

Soit $A_1, \dots, A_n, A_{n+1} \in M_2(\mathbb{R})$. On a

$$\begin{aligned} & \sum_{(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n, \varepsilon_{n+1}) \in \{-1, 1\}^{n+1}} \det(\varepsilon_1 A_1 + \dots + \varepsilon_n A_n + \varepsilon_{n+1} A_{n+1}) \\ &= \sum_{(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) \in \{-1, 1\}^n} [\det(\varepsilon_1 A_1 + \dots + \varepsilon_n A_n + A_{n+1}) \\ & \quad + \det(\varepsilon_1 A_1 + \dots + \varepsilon_n A_n - A_{n+1})] \\ &= \sum_{(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) \in \{-1, 1\}^n} [2 \det(\varepsilon_1 A_1 + \dots + \varepsilon_n A_n) + 2 \det(A_{n+1})] \quad (\text{ques. préc.}) \\ &= 2 \sum_{(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n) \in \{-1, 1\}^n} \det(\varepsilon_1 A_1 + \dots + \varepsilon_n A_n) + 2^{n+1} \det(A_{n+1}) \quad (\text{linéarité}) \\ &= 2 \times 2^n \sum_{k=1}^n \det(A_k) + 2^{n+1} \det(A_{n+1}) \quad (\text{d'après } P(n)) \\ &= 2^{n+1} \sum_{k=1}^{n+1} \det(A_k), \end{aligned}$$

ce qui montre $P(n+1)$ et clôt la récurrence.

Exercice 3. Densité des matrices inversibles.

Soit $A \in M_2(\mathbb{R})$. Montrer qu'il existe $\delta > 0$ tel que

$$\forall t \in \mathbb{R}, 0 < |t| < \delta \Rightarrow A - tI_2 \in GL_2(\mathbb{R}).$$

Soit $A \in M_2(\mathbb{R})$. On rappelle que t est valeur propre de A si et seulement si la matrice $A - tI_2$ n'est pas inversible.

Il suffit donc de trouver $\delta > 0$ tel que l'ensemble $]-\delta, 0[\cup]0, \delta[$ ne contienne aucune valeur propre de A .

Cela est très facile car l'ensemble $\text{Sp}_{\mathbb{R}}(A)$ des valeurs propres réelles de A est fini (il possède 0, 1 ou 2 éléments suivant le signe du discriminant du polynôme caractéristique χ_A).

Plus précisément :

- ▶ si $\text{Sp}_{\mathbb{R}}(A) \subseteq \{0\}$, A ne possède aucune valeur propre non nulle et $\delta = 1$ convient ;
- ▶ si $\text{Sp}_{\mathbb{R}}(A) \cap \mathbb{R}^* \neq \emptyset$, cette intersection est finie, et l'on peut choisir $\lambda \in \text{Sp}_{\mathbb{R}}(A) \cap \mathbb{R}^*$ de valeur absolue minimale $\delta = |\lambda|$.

Cette minimalité montre qu'aucune valeur propre de A n'appartient à $]-\delta, 0[\cup]0, \delta[$, et conclut.

Exercice 4. Le groupe $\text{GL}_2(\mathbb{Z})$.

Dans cet exercice, on note $M_2(\mathbb{Z})$ l'ensemble des matrices $A \in M_2(\mathbb{R})$ dont tous les coefficients sont des entiers relatifs. On note également

$$\text{GL}_2(\mathbb{Z}) = \left\{ A \in M_2(\mathbb{Z}) \mid \det A \in \{-1, 1\} \right\}.$$

1. Soit $A \in M_2(\mathbb{Z}) \cap \text{GL}_2(\mathbb{R})$. Montrer que $A^{-1} \in M_2(\mathbb{Z})$ si et seulement si $A \in \text{GL}_2(\mathbb{Z})$.

- ▶ Supposons $A^{-1} \in M_2(\mathbb{Z})$. On a donc $\det(A^{-1}) \in \mathbb{Z}$ vu la définition du déterminant, puis, par multiplicativité du déterminant, $1 = \det(I_2) = \det(A) \det(A^{-1})$.

Comme les seules décompositions de 1 en produit de deux entiers sont $1 = 1 \times 1 = (-1) \times (-1)$, on en déduit que $\det(A) = \det(A^{-1}) = \pm 1$, et donc que $A \in \text{GL}_2(\mathbb{Z})$.

- ▶ Réciproquement, supposons $A \in \text{GL}_2(\mathbb{Z})$, et notons $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$. On a alors

$$A^{-1} = \frac{1}{\det A} \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix} = \pm \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix} \in M_2(\mathbb{Z}),$$

ce qui conclut.

2. Soit $A \in M_2(\mathbb{R})$.

- (a) On suppose $\forall X \in \mathbb{Z}^2, AX \in \mathbb{Z}^2$. Montrer que $A \in M_2(\mathbb{Z})$.

L'hypothèse entraîne $C_1(A) = A \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \in \mathbb{Z}^2$ et $C_2(A) = A \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \in \mathbb{Z}^2$, donc $A \in M_2(\mathbb{Z})$.

- (b) On suppose $\forall X \in \mathbb{R}^2, X \in \mathbb{Z}^2 \Leftrightarrow AX \in \mathbb{Z}^2$. Montrer que $A \in \text{GL}_2(\mathbb{Z})$.

- ▶ Commençons par montrer que A est inversible. Supposons par l'absurde que $\ker(A) \neq \{0\}$: on peut donc trouver $x, y \in \mathbb{R}$ non tous les deux nuls tels que $A \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = 0_{\mathbb{R}^2}$.

- Si $x \neq 0$, le vecteur $X = \frac{1}{2x} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ * \end{pmatrix}$ vérifie encore $AX = 0_{\mathbb{R}^2}$.

On a donc trouvé un vecteur $X \in \mathbb{R}^2$ vérifiant $X \notin \mathbb{Z}^2$ mais $AX \in \mathbb{Z}^2$, ce qui contredit l'hypothèse.

- Si $y \neq 0$, on obtient à nouveau une contradiction en considérant $X = \frac{1}{2y} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} * \\ 1/2 \end{pmatrix}$.

- ▶ L'hypothèse donne clairement $\forall X \in \mathbb{Z}^2, AX \in \mathbb{Z}^2$, donc $A \in M_2(\mathbb{Z})$ d'après la question précédente.

- ▶ Soit $X \in \mathbb{Z}^2$. En appliquant l'hypothèse à $A^{-1}X$, on a équivalence entre $A^{-1}X \in \mathbb{Z}^2$ et $X \in \mathbb{Z}^2$ (assertion que l'on a supposée vraie), donc $A^{-1}X \in \mathbb{Z}^2$.

On a ainsi montré $\forall X \in \mathbb{Z}^2, A^{-1}X \in \mathbb{Z}^2$, et la question précédente montre que $A^{-1} \in M_2(\mathbb{Z})$.

On a donc $A \in M_2(\mathbb{Z}) \cap \text{GL}_2(\mathbb{R})$ et $A^{-1} \in M_2(\mathbb{Z})$: la première question de l'exercice entraîne alors $A \in \text{GL}_2(\mathbb{Z})$.

3. Éléments d'ordre fini.

(a) Donner un exemple de matrice $A \in GL_2(\mathbb{Z})$ telle que $\forall p \in \mathbb{N}^*, A^p \neq I_2$.

Une récurrence immédiate montre que $\forall p \in \mathbb{N}, \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^p = \begin{pmatrix} 1 & p \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$, donc $A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ convient.

(b) Déterminer les $\lambda \in \mathbb{U}$ tels que $2 \operatorname{Ré}(\lambda) \in \mathbb{Z}$.

Analyse. Soit $\lambda \in \mathbb{U}$ tel que $2 \operatorname{Ré}(\lambda) \in \mathbb{Z}$.

Comme $\lambda \in \mathbb{U}$, on a $\operatorname{Ré}(\lambda)^2 \leq \operatorname{Ré}(\lambda)^2 + \operatorname{Im}(\lambda)^2 = 1$, donc $\operatorname{Ré}(\lambda) \in [-1, 1]$.

Comme en outre $2 \operatorname{Ré}(\lambda) \in \mathbb{Z}$, on en déduit $\operatorname{Ré}(\lambda) \in \left\{ -1, -\frac{1}{2}, 0, \frac{1}{2}, 1 \right\}$.

Comme $\lambda \in \mathbb{U}$, on peut trouver $\theta \in \mathbb{R}$ tel que $\lambda = e^{i\theta}$ (et donc $\operatorname{Ré}(\lambda) = \cos \theta$). On distingue alors les cinq cas précédents :

- ▶ si $\cos \theta = -1$, on a $\theta \equiv \pi \pmod{2\pi}$, donc $\lambda = -1$;
- ▶ si $\cos \theta = -\frac{1}{2}$, on a $\theta \equiv \pm \frac{2\pi}{3} \pmod{2\pi}$, donc $\lambda = j$ ou $\lambda = \bar{j}$;
- ▶ si $\cos \theta = 0$, on a $\theta \equiv \pm \frac{\pi}{2} \pmod{2\pi}$, donc $\lambda = i$ ou $\lambda = -i$;
- ▶ si $\cos \theta = \frac{1}{2}$, on a $\theta \equiv \pm \frac{\pi}{3} \pmod{2\pi}$, donc $\lambda = \zeta_6$ ou $\lambda = \bar{\zeta}_6$;
- ▶ si $\cos \theta = 1$, on a $\theta \equiv 0 \pmod{2\pi}$, donc $\lambda = 1$.

Ainsi $\lambda \in \{\pm 1, \pm i, j, \bar{j}, \zeta_6, \bar{\zeta}_6\} = \{\pm 1, \pm i\} \cup \{1, \zeta_6, j, -1, \bar{j}, \bar{\zeta}_6\} = \mathbb{U}_4 \cup \mathbb{U}_6$.

Synthèse. Réciproquement, il est clair que les éléments de $\mathbb{U}_4 \cup \mathbb{U}_6$ conviennent.

On remarque que tous les λ ainsi obtenus vérifient $\lambda^{12} = 1$.

(c) Soit $A \in GL_2(\mathbb{Z})$ tel que $\exists p \in \mathbb{N}^* : A^p = I_2$. Montrer que $A^{12} = I_2$.

On peut trouver $p \in \mathbb{N}^*$ tel que $A^p = I_2$. On va considérer A comme une matrice réelle et lui appliquer le théorème de classification à similitude près. Il y a trois cas.

Cas 1. A possède deux valeurs propres réelles distinctes $\lambda \neq \mu$.

On a alors $A \sim \operatorname{diag}(\lambda, \mu)$, donc on peut trouver $P \in GL_2(\mathbb{C})$ tel que $P^{-1}AP = \operatorname{diag}(\lambda, \mu)$. En élevant à la puissance p , on obtient $I_2 = P^{-1}I_2P = (P^{-1}AP)^p = \operatorname{diag}(\lambda^p, \mu^p)$, donc $\lambda^p = \mu^p = 1$. Cela entraîne en particulier $\lambda, \mu \in \{-1, 1\}$. Quitte à les échanger, on peut supposer $\lambda = 1$ et $\mu = -1$.

On a donc $A = P \operatorname{diag}(1, -1)P^{-1}$, d'où $A^2 = I_2$.

A fortiori, $A^{12} = I_2$.

Cas 2. A possède une unique valeur propre réelle λ .

- ▶ Si $A = \lambda I_2$, on a $\lambda^p = 1$, donc $\lambda = \pm 1$ et $A^2 = I_2$.
- ▶ Sinon, on a $A \sim \begin{pmatrix} \lambda & 1 \\ 0 & \lambda \end{pmatrix}$. On en déduit $\pm 1 = \det A = \lambda^2$, donc $\lambda = \pm 1$.
 - Si $\lambda = 1$, on a $A^p = \begin{pmatrix} 1 & p \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$, ce qui contredit l'hypothèse $A^p = I_2$.
 - Si $\lambda = -1$, on a $A^p = (-1)^p \begin{pmatrix} 1 & -p \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ (par une récurrence immédiate ou grâce au binôme de Newton), ce qui contredit également l'hypothèse.

Ce sous-cas ne se produit donc pas.

Cas 3. A possède deux valeurs propres complexes non réelles conjuguées : on peut donc trouver $\lambda \in \mathbb{C} \setminus \mathbb{R}$ tel que $A \underset{\mathbb{C}}{\sim} \text{diag}(\lambda, \bar{\lambda})$.

On a alors $\pm 1 = \det A = \lambda \times \bar{\lambda} = |\lambda|^2$, donc $\lambda \in \mathbb{U}$ et $\text{tr } A = \lambda + \bar{\lambda} = 2 \text{Ré}(\lambda)$.

On en déduit $\lambda \in \mathbb{U}$ et $2 \text{Ré}(\lambda) \in \mathbb{Z}$. D'après la question précédente, on a $\lambda^{12} = 1$.

Ainsi, $A^{12} = P \text{diag}(\lambda^{12}, \bar{\lambda}^{12}) P^{-1} = P I_2 P^{-1} = I_2$.

4. Couples de matrices engendrant un groupe libre. Soit $A, B \in GL_2(\mathbb{Z})$.

► On appelle *mot réduit* en A et B tout produit de l'une des deux formes suivantes :

$$\begin{cases} A^{i_1} B^{i_2} A^{i_3} \dots A^{i_r} & \text{si } r \text{ impair} \\ A^{i_1} B^{i_2} A^{i_3} \dots B^{i_r} & \text{si } r \text{ pair} \end{cases} \quad \text{ou} \quad \begin{cases} B^{i_1} A^{i_2} B^{i_3} \dots B^{i_r} & \text{si } r \text{ impair} \\ B^{i_1} A^{i_2} B^{i_3} \dots A^{i_r} & \text{si } r \text{ pair,} \end{cases}$$

où $r > 0$ et où les exposants $i_1, i_2, i_3, \dots, i_r$ sont des entiers relatifs **non nuls**. Pour des raisons évidentes, les mots du premier (resp. deuxième) type seront dits *commençant par A* (resp. *B*).

Par exemple, $A^2 B^{-1} A B A B^{-12}$ est un mot réduit (commençant par A).

► On dit que (A, B) engendre un groupe libre si tout mot réduit en A et B est différent de I_2 .

(a) Montrer que dans les cas suivants, (A, B) n'engendre pas un groupe libre :

♠ A et B sont deux éléments de $GL_2(\mathbb{Z})$ qui commutent.

On a $ABA^{-1}B^{-1} = I_2$.

♡ $A = C^7$ et $B = C^{17}$, pour une certaine matrice $C \in GL_2(\mathbb{Z})$.

On a $A^{17}B^{-7} = I_2$.

◇ $A = \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$ et B est un élément quelconque de $GL_2(\mathbb{Z})$.

On a (après calcul) $A^6 = I_2$.

♣⁺ $A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ et $B = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$.

On a $AB^{-1}A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$, dont on vérifie facilement¹ que la puissance quatrième vaut I_2 .

On a donc $AB^{-1}A^2B^{-1}A^2B^{-1}A^2B^{-1}A = I_2$.

(b) Dans les deux questions suivantes, on fixe $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ et $B = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}$.

Soit $(n_k)_{k \in \mathbb{N}}$ et $(m_k)_{k \in \mathbb{N}}$ deux suites d'entiers relatifs non nuls. On définit une suite de matrices $(M_k)_{k \in \mathbb{N}}$ par $M_0 = I_2$ et $\forall k \in \mathbb{N}$, $(M_{2k+1} = M_{2k} A^{n_k}$ et $M_{2k+2} = M_{2k+1} B^{m_k})$.

Enfin, on définit la suite $(c_k)_{k \in \mathbb{N}}$ par

$$\forall k \in \mathbb{N}, c_k = \begin{cases} [M_k]_{1,1} & \text{si } k \text{ pair} \\ [M_k]_{1,2} & \text{si } k \text{ impair.} \end{cases}$$

Montrer que la suite $(|c_{n+1}| - |c_n|)_{n \in \mathbb{N}}$ est croissante.

Soit $n \in \mathbb{N}$.

► Supposons n pair : on peut donc trouver $k \in \mathbb{N}$ tel que $n = 2k$. On a alors successivement

$$\bullet M_n = M_{2k} = \begin{pmatrix} c_{2k} & * \\ * & * \end{pmatrix};$$

1. C'est le nombre complexe $-i$, après tout.

- $M_{n+1} = M_{2k+1} = \begin{pmatrix} c_{2k} & * \\ * & * \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2n_k \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} c_{2k} & c_{2k+1} \\ * & * \end{pmatrix};$
- $M_{n+2} = M_{2k+1} = \begin{pmatrix} c_{2k} & c_{2k+1} \\ * & * \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 2m_k & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} c_{2k+2} & * \\ * & * \end{pmatrix},$

donc $c_{2k+2} = c_{2k} + 2m_k c_{2k+1}$.

D'après l'inégalité triangulaire, $|c_{2k+2}| \geq 2|m_k| |c_{2k+1}| - |c_{2k}|$.

Comme $m_k \neq 0$, on en déduit $|c_{2k+2}| \geq 2|c_{2k+1}| - |c_{2k}|$.

► Supposons n impair : on peut donc trouver $k \in \mathbb{N}$ tel que $n = 2k+1$. On a alors successivement

- $M_n = M_{2k+1} = \begin{pmatrix} * & c_{2k+1} \\ * & * \end{pmatrix};$
- $M_{n+1} = M_{2k+2} = \begin{pmatrix} * & c_{2k+1} \\ * & * \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 2m_k & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} c_{2k+2} & c_{2k+1} \\ * & * \end{pmatrix};$
- $M_{n+2} = M_{2k+3} = \begin{pmatrix} c_{2k+2} & c_{2k+1} \\ * & * \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2n_{k+1} \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} * & c_{2k+3} \\ * & * \end{pmatrix},$

donc $c_{2k+3} = 2n_{k+1} c_{2k+2} + c_{2k+1}$.

D'après l'inégalité triangulaire, $|c_{2k+3}| \geq 2|n_{k+1}| |c_{2k+2}| - |c_{2k+1}|$.

Comme $n_{k+1} \neq 0$, on en déduit $|c_{2k+3}| \geq 2|c_{2k+2}| - |c_{2k+1}|$.

Dans tous les cas, on a montré $|c_{n+2}| \geq 2|c_{n+1}| - |c_n|$, d'où $|c_{n+2}| - |c_{n+1}| \geq |c_{n+1}| - |c_n|$, ce qui conclut.

(c)⁺ En déduire que (A, B) engendre un groupe libre.

► On reprend les notations de la question précédente.

Comme $c_0 = 1$ et $c_1 = 2$, la question précédente entraîne $\forall n \in \mathbb{N}, |c_{n+1}| - |c_n| \geq 1$, c'est-à-dire que la suite $(|c_n|)_{n \in \mathbb{N}}$ est strictement croissante.

On en déduit $\forall n \in \mathbb{N}^*, |c_n| > 1$. En particulier, pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, la matrice M_n possède un coefficient de valeur absolue > 1 et n'est donc pas la matrice identité.

Vu la définition de la suite de matrices $(M_n)_{n \in \mathbb{N}}$ cela montre qu'aucun mot réduit en A et B commençant par A ne vaut I_2 .

► On pourrait refaire le travail pour les mots commençant par B , mais il y a une manière intelligente de se ramener au cas précédent.

Posons $P = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$. Il s'agit d'une matrice d'échange, qui est donc égale à son propre inverse, et on vérifie que

$$PAP = P^{-1}AP = B \quad \text{et} \quad PBP = P^{-1}BP = A.$$

Soit alors $r \in \mathbb{N}^*$ et i_1, \dots, i_r des entiers relatifs non nuls.

• Si r est impair, on a

$$\begin{aligned} B^{i_1} A^{i_2} B^{i_3} \dots B^{i_r} &= (P^{-1}AP)^{i_1} (P^{-1}BP)^{i_2} (P^{-1}AP)^{i_3} \dots (P^{-1}AP)^{i_r} \\ &= P^{-1} A^{i_1} P P^{-1} B^{i_2} P P^{-1} A^{i_3} P \dots P^{-1} A^{i_r} P \\ &= P^{-1} \underbrace{(A^{i_1} B^{i_2} A^{i_3} \dots A^{i_r})}_{\neq I_2} P. \end{aligned}$$

Or, ce produit n'est pas I_2 : étant donné une matrice $M \in M_2(\mathbb{R})$, si $P^{-1}MP = I_2$, on en déduit $M = PI_2P^{-1} = I_2$; par contraposée, si $M \neq I_2$, on a $P^{-1}MP \neq I_2$.

• Exactement de la même façon, si r est pair, on a

$$B^{i_1} A^{i_2} B^{i_3} \dots A^{i_r} = P^{-1} \underbrace{(A^{i_1} B^{i_2} A^{i_3} \dots B^{i_r})}_{\neq I_2} P \neq I_2.$$

Cela montre que les mots réduits en A et B commençant par B sont également $\neq I_2$, et conclut la démonstration.

- 5.+ En s'inspirant du cours, montrer que les matrices $P = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$, $D = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$ et $T = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ engendrent $GL_2(\mathbb{Z})$, c'est-à-dire que toute matrice de $GL_2(\mathbb{Z})$ peut s'écrire sous la forme d'un produit $A_1^{i_1} A_2^{i_2} \cdots A_r^{i_r}$, où $r \in \mathbb{N}$ et, pour tout $k \in \llbracket 1, r \rrbracket$, on a $A_k \in \{P, D, T\}$ et $i_k \in \mathbb{Z}$.

Discussion informelle.

L'idée est qu'on va pouvoir faire tourner un algorithme de Gauss : les opérations permises sont des échanges $L_1 \leftrightarrow L_2$ (par multiplication à gauche par P), des « dilatations » $L_2 \leftarrow -L_2$ (par multiplication à gauche par D) et des transvections $L_1 \leftarrow L_1 + nL_2$ (par multiplication à gauche par T^n), et l'objectif est de ramener une matrice $A \in GL_2(\mathbb{Z})$ quelconque à I_2 . On pourrait aussi disposer des mêmes opérations sur les colonnes données par les multiplications à droite par les mêmes matrices, mais ce n'est pas nécessaire.

Que nous manque-t-il par rapport au pivot « normal » qui nous a permis dans le cours de trouver les générateurs de $GL_n(\mathbb{K})$? Deux choses.

- On ne peut faire que des transvections avec des coefficients entiers, et uniquement celles qui modifient la première ligne ; à vrai dire, comme on a le droit d'échanger les deux lignes, ce deuxième point n'est pas vraiment un problème. Le premier n'en est pas un non plus **si on arrive**, comme dans le pivot usuel, à **travailler avec un pivot égal à 1** : les coefficients de nos matrices étant entiers, on arrivera ainsi à « déblayer » la colonne.
- Plus sérieux, on n'a pas de dilatation, à part avec un coefficient -1 . Il est donc plus difficile d'arriver à des pivots égaux à 1.

Le point-clef est que la condition $\begin{vmatrix} a & b \\ c & d \end{vmatrix} = ad - bc = \pm 1$ peut être vue comme une relation de Bézout et montre que a et c (par exemple) sont premiers entre eux : l'algorithme d'Euclide permet donc de passer de a et c à 1 et 0, et les opérations permises vont refléter cet algorithme.

Par exemple, 38 et 7 sont premiers entre eux, et l'exécution de l'algorithme d'Euclide le montre rapidement :

$$\begin{aligned} 38 &= 5 \times 7 + 3 \\ 7 &= 2 \times 3 + 1. \end{aligned}$$

Cela se traduit par une suite d'opérations

$$\begin{pmatrix} 38 & * \\ 7 & * \end{pmatrix} \xrightarrow{L_1 \leftarrow L_1 - 5L_2} \begin{pmatrix} 3 & * \\ 7 & * \end{pmatrix} \xrightarrow{L_1 \leftrightarrow L_2} \begin{pmatrix} 7 & * \\ 3 & * \end{pmatrix} \xrightarrow{L_1 \leftarrow L_1 - 2L_2} \begin{pmatrix} 1 & * \\ 3 & * \end{pmatrix},$$

et le 1 ainsi obtenu va déblayer la colonne, menant rapidement à $\begin{pmatrix} 1 & * \\ 0 & * \end{pmatrix}$.

Pour des raisons de déterminant, cette matrice sera même $\begin{pmatrix} 1 & * \\ 0 & \pm 1 \end{pmatrix}$, et on arrive rapidement à I_2 .

Plutôt que de rédiger ce raisonnement de façon algorithmique, on va faire les matheux et raisonner plus abstraitement. Les idées restent néanmoins exactement les mêmes.

Démonstration.

Soit $M \in GL_2(\mathbb{Z})$. On note

$$\mathcal{O}_M = \left\{ A_1^{i_1} A_2^{i_2} \cdots A_r^{i_r} M \mid r \in \mathbb{N}, A_1, \dots, A_r \in \{P, D, T\}, i_1, \dots, i_r \in \mathbb{Z} \right\}.$$

Par multiplicativité du déterminant, on a $\mathcal{O}_M \subseteq GL_2(\mathbb{Z})$.

Nous allons montrer (en trois étapes) que $I_2 \in \mathcal{O}_M$.

Première étape. Montrons qu'il existe dans \mathcal{O}_M une matrice de la forme $\begin{pmatrix} \pm 1 & * \\ 0 & \pm 1 \end{pmatrix}$.

Considérons, parmi toutes les matrices $B \in \mathcal{O}_M$, une dont le coefficient $(2, 1)$ est le plus petit possible, en valeur absolue.

Plus formellement, $\{ |[B]_{2,1}| \mid B \in \mathcal{O}_M \}$ est une partie de \mathbb{N} qui n'est pas vide (elle contient $|[M]_{2,1}|$). Elle possède donc un minimum

$$m = \min \{ |[B]_{2,1}| \mid B \in \mathcal{O}_M \},$$

et on peut trouver $B \in \mathcal{O}_M$ tel que $m = |[B]_{2,1}|$.

On va montrer que B a la forme voulue. Notons $B = \begin{pmatrix} a & * \\ c & * \end{pmatrix}$, si bien que $m = |c|$.

► Commençons par montrer $c = 0$. Supposons par l'absurde $c \neq 0$. On a donc $m \in \mathbb{N}^*$.

On peut alors effectuer la division euclidienne de a par m : on peut trouver deux entiers $q \in \mathbb{Z}$ et $r \in \llbracket 0, m-1 \rrbracket$ tels que $a = qm + r$.

- Pour $k \in \{0, 1\}$, on a $D^k M = \begin{pmatrix} a & * \\ (-1)^k c & * \end{pmatrix}$.

En choisissant bien k , on a donc $D^k M = \begin{pmatrix} a & * \\ |c| & * \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a & * \\ m & * \end{pmatrix} \in \mathcal{O}_M$.

- On a alors $T^{-q} D^k M = \begin{pmatrix} a - qm & * \\ m & * \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} r & * \\ m & * \end{pmatrix} \in \mathcal{O}_M$.

- On a enfin $PT^{-q} D^k M = \begin{pmatrix} m & * \\ r & * \end{pmatrix} \in \mathcal{O}_M$.

Or, par construction, $|r| = r < m$. Comme r est le coefficient $(2, 1)$ d'un élément de \mathcal{O}_M , cela contredit la définition de m et conclut la démonstration de $c = 0$.

► On peut donc écrire $M = \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ 0 & \delta \end{pmatrix}$. Comme $\alpha\delta = \det M = \pm 1$ et que α et δ sont des entiers, on en déduit $\alpha, \delta \in \{\pm 1\}$, ce qui conclut la première étape.

Deuxième étape. On a $D = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$ et $PDP = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$.

Pour $k, \ell \in \{0, 1\}$, on a donc $D^k (PDP)^\ell B = \begin{pmatrix} (-1)^\ell \alpha & (-1)^\ell \beta \\ 0 & (-1)^k \delta \end{pmatrix} \in \mathcal{O}_M$.

En choisissant bien k et ℓ , on a ainsi trouvé $C = D^k (PDP)^\ell B$ dans \mathcal{O}_M telle que $C = \begin{pmatrix} 1 & * \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$.

Troisième étape. Notons $C = \begin{pmatrix} 1 & \lambda \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$. On a alors $T^{-\lambda} C = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \in \mathcal{O}_M$, ce qui conclut.

La discussion précédente montre $\forall M \in GL_2(\mathbb{Z}), I_2 \in \mathcal{O}_M$. Montrons que cela conclut.

Soit $M \in GL_2(\mathbb{Z})$. En appliquant la \forall -assertion à M^{-1} , on obtient un entier $r \in \mathbb{N}$, des matrices $A_1, \dots, A_r \in \{P, D, T\}$ et des entiers $i_1, \dots, i_r \in \mathbb{Z}$ tels que

$$A_1^{i_1} A_2^{i_2} \dots A_r^{i_r} M^{-1} = I_2.$$

On en déduit $M = A_1^{i_1} A_2^{i_2} \dots A_r^{i_r}$ après multiplication à droite par M , ce qui conclut.