

Corrigé du devoir surveillé de mathématiques n° 3 — piste rouge

Problème I

Question 1. Soit E un espace vectoriel de dimension 0. Cet espace vectoriel contient uniquement un élément, à savoir son vecteur nul. L'unique endomorphisme φ est donc l'unique application de E dans E , à savoir $f : 0_E \mapsto 0_E$. Cette application est un commutateur, à savoir $[0_E, 0_E]$. Quant à décider si sa trace est nulle, c'est un peu délicat, dans la mesure où il n'est pas possible de la représenter par une matrice¹. La question est donc un peu bancal pour $n = 0$ et je plaide coupable de ne pas y avoir réfléchi au moment d'ajouter ce cas à l'énoncé.

Soit E un espace vectoriel de dimension 1. L'espace $\mathcal{L}(E)$ est alors de dimension $1^2 = 1$ et ses éléments sont les multiples de Id_E (comme dans le cas où $E = \mathbb{R}$).

Les éléments de $\mathcal{L}(E)$ commutent entre eux donc tous les commutateurs sont nuls, ce qui donne $\mathcal{C}(E) = \{0_{\mathcal{L}(E)}\}$.

Pour tout $\alpha \in \mathbb{C}$, on a $\text{tr}(\alpha \text{Id}_E) = \alpha$ donc seul l'endomorphisme nul de E est de trace nulle, ce qui donne l'égalité $\mathcal{T}(E) = \{0_{\mathcal{L}(E)}\}$.

On a prouvé l'égalité $\mathcal{T}(E) = \mathcal{C}(E)$ dans ce cas.

L'assertion P_1 est démontrée.

Question 2. Soit E un \mathbb{C} -espace vectoriel de dimension finie. Soit $w \in \mathcal{C}(E)$. Prenons u et v dans $\mathcal{L}(E)$ vérifiant l'égalité $w = [u, v]$. On obtient alors

$$\text{tr}(w) = \text{tr}(u \circ v - v \circ u) = \text{tr}(u \circ v) - \text{tr}(v \circ u) = 0 \quad \text{donc} \quad w \in \mathcal{T}(E).$$

On a prouvé l'inclusion $\mathcal{C}(E) \subset \mathcal{T}(E)$.

Question 3. Pour tout $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$, il existe $\alpha_k \in \mathbb{C}$ tel que $f(e_k) = \alpha_k e_k$.

Soit $j \in \llbracket 2, n \rrbracket$. Il existe alors $\beta_j \in \mathbb{C}$ tel que $f(e_1 + e_j) = \beta_j(e_1 + e_j)$. Par linéarité de f , on obtient

$$f(e_1) + f(e_j) = \beta_j(e_1 + e_j) \quad \text{c'est-à-dire} \quad \alpha_1 e_1 + \alpha_j e_j = \beta_j e_1 + \beta_j e_j.$$

La famille (e_1, e_j) étant libre, il vient $\alpha_1 = \beta_j$ et $\alpha_j = \beta_j$ donc $\alpha_1 = \alpha_j$.

Les coefficients α_j sont donc tous égaux à α_1 et la matrice de f dans la base \mathcal{E} est donc $\alpha_1 I_n$, si bien que $f = \alpha_1 \text{Id}_E$.

Question 4. On suppose qu'il existe $\lambda \in \mathbb{C}$ tel que $f = \lambda \text{Id}_E$. On obtient alors $\text{tr}(f) = \lambda \text{tr}(\text{Id}_E) = \lambda n$. Or la trace de f est nulle donc $\lambda = 0$ donc f est l'endomorphisme nul, mais cela contredit les hypothèses de l'énoncé.

Par l'absurde, on a prouvé que f n'est pas un multiple de Id_E .

Question 5. D'après la contraposée du résultat de la question 3, on en déduit qu'il existe au moins un vecteur e_1 de E tel que la famille $(e_1, f(e_1))$ soit libre.

1. Sauf éventuellement par la matrice vide, mais celle-ci ne fait pas partie de notre bestiaire.

Question 6. On pose $e_2 = f(e_1)$ et on complète la famille libre (e_1, e_2) en une base (e_1, \dots, e_n) de E . Notons A la matrice représentative de f dans cette base. La première colonne de A est alors

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}.$$

La matrice A est donc de la forme $\begin{pmatrix} 0 & {}^tX \\ Y & A_1 \end{pmatrix}$ pour un certain triplet $(X, Y, A_1) \in \mathcal{M}_{n-1,1}(\mathbb{C})^2 \times \mathcal{M}_{n-1}(\mathbb{C})$.

De plus, l'égalité $\text{tr}(A) = \text{tr}(A_1)$ donne que A_1 est de trace nulle.

Question 7. La matrice A_1 est de trace nulle. Notons f_1 l'endomorphisme $Z \mapsto A_1 \times Z$ de $\mathcal{M}_{n-1,1}(\mathbb{C})$. Il est représenté par A_1 dans la base canonique de $\mathcal{M}_{n-1,1}(\mathbb{C})$.

Cet espace vectoriel est de dimension $n - 1$ donc, d'après l'assertion P_{n-1} , dont l'énoncé a supposé qu'il est vrai, il existe des endomorphismes u et v de $\mathcal{M}_{n-1,1}(\mathbb{C})$ tels que $[u, v] = f_1$.

En notant U et V les matrices de $\mathcal{M}_{n-1}(\mathbb{C})$ canoniquement associées à u et v respectivement, on a alors réalisé l'égalité $UV - VU = A_1$.

Question 8. Le polynôme caractéristique de U est de degré $n - 1 \geq 1$ donc l'ensemble de ses racines est fini. Il existe donc $\alpha \in \mathbb{C}$ qui ne soit pas une valeur propre de U . Pour un tel α , la matrice $U - \alpha I_{n-1}$ est inversible.

Question 9. Le calcul donne

$$U'V' = \begin{pmatrix} 0 & \alpha {}^tR \\ US & UV \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad V'U' = \begin{pmatrix} 0 & {}^tRU \\ \alpha S & VU \end{pmatrix} \quad \text{donc} \quad U'V' - V'U' = \begin{pmatrix} 0 & {}^tR(\alpha I_n - U) \\ (U - \alpha I_n)S & UV - VU \end{pmatrix}.$$

Ainsi, en choisissant $R = {}^t(\alpha I_n - U)^{-1}X$ et $S = (U - \alpha I_n)^{-1}Y$, on a $U'V' - V'U' = A$.

Question 10. Notons u' et v' les endomorphismes de E représentés par U' et V' dans la base (e_1, \dots, e_n) . On a alors l'égalité $f = [u, v]$ donc f est un élément de $\mathcal{C}(E)$.

On a alors prouvé l'inclusion $\mathcal{T}(E) \subset \mathcal{C}(E)$. L'inclusion réciproque étant connue, on a prouvé l'égalité $\mathcal{T}(E) = \mathcal{C}(E)$.

Cela ayant été prouvé pour tout \mathbb{C} -espace vectoriel E de dimension n , l'assertion P_n est vraie.

On a vu que l'assertion P_1 est vraie et que pour tout entier $n \geq 2$, l'assertion P_{n-1} implique P_n . Par récurrence, on a prouvé que pour tout entier $n \in \mathbb{N}^*$, l'assertion P_n est vraie.

Problème II

Commentaire. Ce problème est extrait et adapté de Mines-Ponts PSI 2019 maths 2.

Les premières questions se résolvent très rapidement si on reconnaît qu'il s'agit d'espérances relatives à une loi binomiale. Le fait que l'énoncé passe complètement sous silence cet aspect ressemble à un choix délibéré d'inciter les candidats et les candidates à effectuer des calculs inutilement longs. Je ne cautionne pas ce parti-pris, mais j'ai préféré reproduire les questions telles quelles afin de vous préparer à ce genre de turpitude.

Question 11. Soit $n \in \mathbb{N}$. Soit $x \in [0, 1]$. La formule du binôme donne

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = (x + 1 - x)^n = 1.$$

Question 12. Soit $n \in \mathbb{N}$. Soit $x \in [0, 1]$.

Premier cas. On suppose que n est nul. On obtient alors

$$\sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = 0 \times \binom{0}{0} x^0 (1-x)^0 = 0 = 0 \times x.$$

Deuxième cas. On suppose que $n \geq 1$. Pour tout $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$, observons la relation

$$k \binom{n}{k} = k \times \frac{n!}{k!(n-k)!} = \frac{n!}{(k-1)!(n-k)!} = n \times \binom{n-1}{k-1}.$$

On en tire l'égalité

$$\sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = 0 + \sum_{k=1}^n n \binom{n-1}{k-1} x^k (1-x)^{n-k}.$$

Le décalage d'indice $i = k - 1$ donne alors

$$\sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = n \times \sum_{\ell=0}^{n-1} \binom{n-1}{\ell} x^{\ell+1} (1-x)^{n-1-\ell} = nx \sum_{\ell=0}^{n-1} \binom{n-1}{\ell} x^{\ell} (1-x)^{n-1-\ell}.$$

La formule du binôme donne finalement

$$\sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = nx \times (x + 1 - x)^{n-1} = nx.$$

Version courte. Soit X une variable aléatoire de loi binomiale $\mathcal{B}(n, x)$ sur un espace probabilisé fini (Ω, \mathbb{P}) . On rappelle que cette loi est donnée par

$$X(\Omega) = \llbracket 0, n \rrbracket \quad \text{et} \quad \forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad \mathbb{P}(X = k) = \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}.$$

La somme à calculer s'écrit donc

$$\sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = \sum_{k=0}^n k \times \mathbb{P}(X = k) = \mathbb{E}(X)$$

et on sait que cette espérance vaut nx .

En fait, le calcul ci-dessus est précisément le calcul de cette espérance effectué en première année.

Question 13. Cette fois, on décompose k^2 en $k + k^2 - k = k + k(k-1)$. Pour tout entier $k \in \llbracket 2, n \rrbracket$, on obtient alors

$$k(k-1) \binom{n}{k} = \frac{n!}{(k-2)!(n-k)!} = n(n-1) \binom{n-2}{k-2}.$$

La somme demandée s'écrit donc

$$\sum_{k=0}^n k^2 \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = \sum_{k=0}^n k \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} + 0 + 0 + \sum_{k=2}^n n(n-1) \binom{n-2}{k-2} x^k (1-x)^{n-k}.$$

Le décalage d'indice $\ell = k - 2$ dans la deuxième somme donne alors

$$\sum_{k=2}^n n(n-1) \binom{n-2}{k-2} x^k (1-x)^{n-k} = n(n-1) \sum_{\ell}^{n-2} \binom{n-2}{\ell} x^{\ell+2} (1-x)^{n-2-\ell} = n(n-1)x^2 \times (x + 1 - x)^{n-2} = n(n-1)x^2.$$

En exploitant le calcul de la question précédente, il vient donc

$$\sum_{k=0}^n k^2 \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = nx + n(n-1)x^2.$$

Version courte de ce calcul inutile. Avec les mêmes notations que précédemment, la formule du transfert donne

$$\sum_{k=0}^n k^2 \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = \sum_{k=0}^n k^2 \times \mathbb{P}(X = k) = \mathbb{E}(X^2).$$

La formule de König-Huygens² donne par ailleurs $\mathbb{E}(X^2) = \mathbb{V}(X) + (\mathbb{E}(X))^2$ donc

$$\sum_{k=0}^n k^2 \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = nx(1-x) + (nx)^2 = nx - nx^2 + n^2x^2 = nx + n(n-1)x^2.$$

Question 14. Soit $n \in \mathbb{N}$. Soit $x \in [0, 1]$. En développant, on obtient $(k - nx)^2 = k^2 - 2nxxk + n^2x^2$ donc

$$\sum_{k=0}^n (k - nx)^2 \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = nx + n(n-1)x^2 - 2nx \times nx + n^2x^2 = nx - nx^2 = nx(1-x).$$

Version courte (juste pour dire que les questions précédentes sont en fait inutiles). La formule du transfert donne

$$\sum_{k=0}^n (k - nx)^2 \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = \mathbb{E}((X - nx)^2) = \mathbb{E}((X - \mathbb{E}(X))^2) = \mathbb{V}(X) = nx(1-x).$$

Le fait que x soit dans $[0, 1]$ donne $x(1-x) \leq 1$ donc

$$\sum_{k=0}^n (k - nx)^2 \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \leq n.$$

Remarque. L'énoncé ne demande pas une majoration optimale, si bien que le choix C convient, mais une étude rapide montre que la valeur maximale de $x(1-x)$, quand x varie dans $[0, 1]$, est $1/4$.

Question 15. Commençons par mettre $1/n$ en facteur afin d'avoir une expression qui ressemble davantage aux expressions précédentes.

$$\sum_{k=0}^n \left| x - \frac{k}{n} \right| \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = \frac{1}{n} \sum_{k=0}^n |nx - k| \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}.$$

Dans le cas des sommes finies, l'inégalité de Cauchy-Schwarz s'écrit

$$\sum_{k=0}^n a_k b_k \leq \sqrt{\sum_{k=0}^n (a_k)^2} \sqrt{\sum_{k=0}^n (b_k)^2}.$$

Afin d'exploiter l'inégalité de la question précédente, il semble logique de choisir a_k (ou b_k , mais les rôles sont interchangeables) comme suit

$$a_k = \sqrt{(k - nx)^2 \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}} = |k - nx| \times \sqrt{\binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}}.$$

Afin d'avoir $a_k b_k = |nx - k| \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}$, il n'y a plus qu'à choisir

$$b_k = \sqrt{\binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}}.$$

Avec ce choix, l'inégalité de Cauchy-Schwarz s'écrit

$$\sum_{k=0}^n |nx - k| \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \leq \sqrt{\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}} \times \sqrt{\sum_{k=0}^n (k - nx)^2 \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}},$$

2. Également connue sous le nom de *théorème de Pythagore*.

et on en tire la majoration

$$\sum_{k=0}^n |nx - k| \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \leq 1 \times \sqrt{Cn} \quad \text{puis} \quad \sum_{k=0}^n \left| x - \frac{k}{n} \right| \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \leq \sqrt{\frac{C}{n}}.$$

Remarque. Dans le cours de probabilités, on a aussi l'inégalité $\mathbb{E}(Y^2) \geq \mathbb{E}(Y)^2$, qui découle de la positivité de la variance. En appliquant cette inégalité à la variable aléatoire $Y = |X - \mathbb{E}(X)|$, on obtient directement la majoration demandée.

Question 16. Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Soit $x \in [0, 1]$. Commençons par exploiter la relation de la question 11 pour écrire

$$B_n(x) - f(x) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \left(f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x) \right).$$

On applique ensuite l'inégalité triangulaire et on sépare la somme en deux comme suggéré par l'énoncé

$$|B_n(x) - f(x)| \leq \sum_{k \in X_n(x)} \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \left| f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x) \right| + \sum_{k \in Y_n(x)} \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \left| f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x) \right|.$$

La première somme se majore en exploitant l'implication $|x - y| < \alpha \Rightarrow |f(x) - f(y)| < \varepsilon$.

$$\sum_{k \in X_n(x)} \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \left| f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x) \right| \leq \sum_{k \in X_n(x)} \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \varepsilon \leq \varepsilon \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = \varepsilon.$$

Pour la deuxième somme, on majore bourrinement par l'inégalité triangulaire

$$\left| f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x) \right| \leq \left| f\left(\frac{k}{n}\right) \right| + |f(x)| \leq 2 \|f\|_\infty,$$

ce qui donne

$$\sum_{k \in Y_n(x)} \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \left| f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x) \right| \leq 2 \|f\|_\infty \sum_{k \in Y_n(x)} \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}.$$

On en tire la première inégalité demandée. Pour la deuxième, l'astuce est de remarquer pour tout $k \in Y_n(x)$ la majoration

$$1 \leq \frac{1}{\alpha} \left| x - \frac{k}{n} \right|.$$

On obtient donc

$$\sum_{k \in Y_n(x)} \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \leq \frac{1}{\alpha} \sum_{k \in Y_n(x)} \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \times \left| x - \frac{k}{n} \right| \leq \frac{1}{\alpha} \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \times \left| x - \frac{k}{n} \right| \leq \frac{1}{\alpha} \times \sqrt{\frac{C}{n}}.$$

Tout ceci donne donc finalement $|B_n(x) - f(x)| \leq \varepsilon + 2 \frac{\|f\|_\infty}{\alpha} \sqrt{\frac{C}{n}}$.

Question 17. Le majorant ci-dessus est indépendant de x donc

$$\forall n \in \mathbb{N}^*, \quad \|B_n - f\|_\infty \leq \varepsilon + 2 \frac{\|f\|_\infty}{\alpha} \sqrt{\frac{C}{n}}.$$

Le majorant tend vers ε quand n tend vers $+\infty$ donc il existe un rang $n_0 > 0$ tel que

$$\forall n \geq n_0, \quad \|B_n - f\|_\infty \leq 2\varepsilon.$$

On a montré alors ceci

$$\forall \varepsilon > 0, \quad \exists n_0 \in \mathbb{N}^*, \quad \forall n \geq n_0, \quad \|B_n - f\|_\infty \leq 2\varepsilon.$$

Cela signifie que la suite de terme général $\|B_n - f\|_\infty$ converge vers 0. La suite de fonctions $(B_n)_{n \geq 1}$ converge donc uniformément vers f sur $[0, 1]$.

Question 18. Soit $f \in \mathcal{C}^1([0, 1], \mathbb{R})$. Prenons $x > 0$. On réalise une intégration par parties en dérivant f et en primitivant la fonction $t \mapsto e^{ixt}$.

$$\int_0^1 f(t) e^{ixt} dt = \left[f(t) \frac{e^{ixt}}{ix} \right]_{t=0}^{t=1} - \frac{1}{ix} \int_0^1 f'(t) e^{ixt} dt = \frac{f(1) e^{ix} - f(0)}{ix} - \frac{1}{ix} \int_0^1 f'(t) e^{ixt} dt.$$

On en déduit la majoration

$$\left| \int_0^1 f(t) e^{ixt} dt \right| \leq \frac{1}{x} \left(|f(0)| + |f(1)| + \int_0^1 |f'(t)| dt \right).$$

Le majorant tend vers 0 quand x tend vers $+\infty$ donc, par le théorème des gendarmes, la quantité $\int_0^1 f(t) e^{ixt} dt$ tend vers 0 aussi.

Question 19. Soit $n \in \mathbb{N}^*$. En remarquant l'égalité $f = f - B_n + B_n$, il vient par linéarité de l'intégrale

$$\int_0^1 f(t) e^{ixt} dt = \int_0^1 (f(t) - B_n(t)) e^{ixt} dt + \int_0^1 B_n(t) e^{ixt} dt.$$

On applique alors l'inégalité triangulaire

$$\left| \int_0^1 f(t) e^{ixt} dt \right| \leq \left| \int_0^1 (f(t) - B_n(t)) e^{ixt} dt \right| + \left| \int_0^1 B_n(t) e^{ixt} dt \right|.$$

Observons ensuite les inégalités

$$\left| \int_0^1 (f(t) - B_n(t)) e^{ixt} dt \right| \leq \int_0^1 |f(t) - B_n(t)| dt \leq \int_0^1 \|f - B_n\|_\infty dt = \|f - B_n\|_\infty.$$

On en déduit l'inégalité demandée

$$\left| \int_0^1 f(t) e^{ixt} dt \right| \leq \|f - B_n\|_\infty + \left| \int_0^1 B_n(t) e^{ixt} dt \right|.$$

Question 20. Soit $\varepsilon > 0$. D'après le théorème de Weierstraß, on peut choisir un entier n tel que $\|f - B_n\|_\infty \leq \varepsilon$.

La fonction B_n étant de classe \mathcal{C}^1 , la question précédente donne l'existence de $x_0 > 0$ tel que

$$\forall x \geq x_0, \quad \left| \int_0^1 B_n(t) e^{ixt} dt \right| \leq \varepsilon.$$

On a alors montré ceci

$$\forall \varepsilon > 0, \quad \exists x_0 > 0, \quad \forall x \geq x_0, \quad \left| \int_0^1 f(t) e^{ixt} dt \right| \leq 2\varepsilon.$$

On a donc prouvé que $\int_0^1 f(t) e^{ixt} dt$ tend vers 0 quand x tend vers $+\infty$.

Question 21. Soit $g \in \mathbb{N}$. On trouve directement

$$|\varphi_f(g)| \leq \int_0^1 |f(t) g(t)| dt \leq \|f\|_\infty \times \|g\|_\infty.$$

La fonction φ_f est donc $\|f\|_\infty$ -lipschitzienne.

Question 22. Soit $n \in \mathbb{N}^*$. La fonction f est dans F^\perp et B_n est dans F donc $(f|B_n) = 0$ donc $\varphi_f(B_n) = 0$.

La fonction φ_f étant lipschitzienne pour la norme $\|\cdot\|_\infty$, elle est continue pour cette norme.

On sait que la suite $(B_n)_{n \in \mathbb{N}}$ converge vers f pour cette norme. On en déduit que la suite de terme général $\varphi_f(B_n)$ converge vers $\varphi_f(f)$.

Par unicité de la limite, on obtient $\varphi_f(f) = 0$, c'est-à-dire $(f|f) = 0$. La fonction f est donc la fonction nulle.

Problème III

Question 23. Notons Q_1, \dots, Q_n les colonnes de P_1 et R_1, \dots, R_n les colonnes de P_2 .

Soit $t \in \mathbb{C}$. On a alors

$$f(t) = \det(Q_1 + tR_1 | Q_2 + tR_2 | \dots | Q_n + tR_n).$$

On développe par multilinéarité selon les colonnes. On obtient une somme de 2^n termes de la forme

$$t^k \det(C_1 | C_2 | \dots | C_n),$$

où C_i désigne Q_i ou R_i et k est le nombre d'indices i pour lesquels C_i désigne R_i . La fonction f est donc polynomiale.

De plus, on a $f(i) = \det(P) \neq 0$ donc f n'est pas la fonction nulle.

Question 24. L'égalité $B = P^{-1}AP$ donne $PB = AP$ puis

$$P_1B + iP_2B = AP_1 + iAP_2.$$

Les matrices P_1B, P_2B, AP_1, AP_2 sont toutes à coefficients réels.

En identifiant les parties réelles et les parties imaginaires coefficient par coefficient, il vient $P_1B = AP_1$ et $P_2B = AP_2$.

Question 25. La fonction f étant polynomiale et non nulle, elle n'a qu'un nombre fini de racines complexes. On peut donc choisir t réel tel que $f(t) \neq 0$.

Pour un tel t , la matrice $S = P_1 + tP_2$ est un élément de $GL_n(\mathbb{R})$ et en combinant les égalités de la question précédente, on obtient $SB = AS$ puis $B = S^{-1}AS$.

Les matrices A et B sont donc semblables dans $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$.