

## DM 2 solutions

1) On pourra comparer cette solution à celle de la banque CCINP.

Pour tout  $P = \sum_{k=0}^n a_k X^k$ , par déf.  $e_L(P) = \sum_{k=0}^n a_k L^k$  la puissance de  $L$  étant prise pour la composition.

On constate alors que  $e_L$  coïncide avec l'unique application linéaire qui envoie la base  $(X^k)_{k \in \mathbb{N}}$  sur la famille  $(L^k)_{k \in \mathbb{N}}$  (on rappelle que même en dim. infinie une A.L. est entièrement déterminée par l'image d'une base, et que cette image peut être fixée arbitrairement).

Donc  $e_L$  est linéaire. Pour montrer que  $e_L$  est un morphisme d'algèbres reste à montrer deux propriétés :

- $e_L$  envoie l'unité de  $\mathbb{K}[X]$  sur l'unité de  $\mathcal{L}(E)$ , autrement dit  $e_L(1) = \text{id}$  ce qui est dans la définition de  $e_L$ .

- pour tout  $(P, Q) \in \mathbb{K}[X]^2$ ,  $e_L(P \times Q) = e_L(P) \circ e_L(Q)$  (\*).

Par linéarité de  $e_L$  et bilinéarité du produit dans  $\mathbb{K}[X]$  et de la composition dans  $\mathcal{L}(E)$ , pour montrer (\*) il suffit de vérifier cette propriété pour les  $P = X^i$  et  $Q = X^j$ .

Or elle devient triviale. car  $X^i \times X^j = X^{i+j}$  et  $e_L(X^{i+j}) = L^{i+j} = L^i \circ L^j$  d'où la conclusion.

**A méditer :**  $e_L$  est en fait le morphisme d'algèbre de  $\mathbb{K}[X]$  dans  $\mathcal{L}(E)$  qui envoie  $X$  sur  $L$ . D'autre part,  $\mathbb{K}[X]$  est une algèbre « engendrée » par  $X$ .

2) Soit  $g = f^{(n)} + a_1 f^{(n-1)} + \dots + a_n f$  comme dans l'énoncé. D'après les définitions du 1),  $Q(D) = D^n + a_1 D^{n-1} + \dots + a_n \text{id} \in \mathcal{L}(\mathcal{C}^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{C}))$  et  $Q(D)(f) = D^n(f) + a_1 D^{n-1}(f) + \dots + a_n f = g$ .

Comme  $Q(X) = (X + \mu_n) \dots (X + \mu_1)$  et que, par 1), l'application  $P \mapsto P(D)$  est un morphisme d'algèbres de  $(\mathbb{C}[X], +, \times, \cdot)$  dans  $(\mathcal{L}(\mathcal{C}^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{C})), +, \circ, \cdot)$  on sait que :

$$Q(D) = (D + \mu_n \text{id}) \circ (D + \mu_{n-1} \text{id}) \circ \dots \circ (D + \mu_1 \text{id}).$$

Ainsi  $Q(D)(f) = [(D + \mu_n \text{id}) \circ (D + \mu_{n-1} \text{id}) \circ \dots \circ (D + \mu_1 \text{id})](f)$ .

Or par définition de la composition, on en déduit que :

$$Q(D)(f) = [(D + \mu_n \text{id}) \circ \dots \circ (D + \mu_2 \text{id})]((D + \mu_1 \text{id})(f)).$$

Or avec les notations de l'énoncé,  $(D + \mu_1 \text{id})(f) = f' + \mu_1 f = f_1$ .

Ainsi :

$$Q(D)(f) = [(D + \mu_n \text{id}) \circ \dots \circ (D + \mu_2 \text{id})](f_1) = [(D + \mu_n \text{id}) \circ \dots \circ (D + \mu_3 \text{id})]((D + \mu_2 \text{id})(f_1)),$$

De même,  $(D + \mu_2 \text{id})(f_1) = f_2$  et on conclut par récurrence immédiate que  $Q(D)(f) = f_n$ .

**Rédaction plus soignée :** si on veut rédiger complètement la récurrence. On note  $(f_k)_{k \in [0, n]}$  les fonctions de l'énoncé. On note  $H(k)$  la propriété :  $f_k = [(D + \mu_k \text{id}) \circ \dots \circ (D + \mu_1 \text{id})](f)$ .

On montre par récurrence que  $H(k)$  est vraie pour tous les  $k \in [1, n]$  (récurrence finie).

- Initialisation :  $H(1)$  s'écrit  $f_1 = (D + \mu_1 \text{id})(f) = f' + \mu_1 f$  ce qui est vrai.

- H.R. on suppose  $H(k)$  vraie pour un  $k \in [1, n-1]$ .

Alors par définition  $f_{k+1} = (D + \mu_{k+1} \text{id})(f_k)$  et par H.R.  $f_k = [(D + \mu_k \text{id}) \circ \dots \circ (D + \mu_1 \text{id})](f)$  donc  $f_{k+1} = (D + \mu_{k+1} \text{id})([(D + \mu_k \text{id}) \circ (D + \mu_1 \text{id})](f))$ .

Donc  $f_{k+1} = [(D + \mu_{k+1} \text{id}) \circ \dots \circ (D + \mu_k \text{id}) \circ (D + \mu_1 \text{id})](f)$  c'est-à-dire  $H(k+1)$ .

La récurrence est établie.

3) L'hypothèse «  $P$  a toutes ses racines réelles » signifie que  $P$  admet l'écriture scindée dans  $\mathbb{R}[X]$  :

$$P(x) = (X + \mu_1) \dots (X + \mu_n),$$

où tous les  $\mu_i$  sont des réels.

Donc, avec les notations du 2),  $g = f^n + a_1 f^{n-1} + \dots + a_n f$  s'obtient comme  $g = f_n$ .

Mais l'essentiel est la relation suivante :

$$f' + \mu f = (f e^{\mu \square})' e^{-\mu \square}.$$

Ceci signifie que pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $(f' + \mu f)(x) = e^{-\mu x} \frac{d}{dx}(e^{\mu x} f(x))$ .

**Du point de vue des zéros :**

Avec  $f_0 = f$  qui a  $n+1$  zéros réels, la fonction  $e^{\mu \square} f$  a aussi  $n+1$  zéros, donc sa dérivée  $(e^{\mu \square} f)'$  a au moins  $n$  zéros dans  $\mathbb{R}$  par théorème de Rolle appliqué entre les zéros successifs, et en multipliant par  $e^{-\mu \square}$ , on garde les mêmes zéros.

Ainsi la fonction  $f_1$  admet au moins  $n$  zéros réels.

Par récurrence immédiate, on en déduit que pour tout  $k \in \llbracket 0, n \rrbracket$ ,  $f_k$  admet au moins  $n+1-k$  zéros réels.

En particulier  $g = f_n$  admet au moins un zéro réel, ce qu'il fallait démontrer.

**Remarque :** pour rédiger la réc., noter  $H(k) : \llcorner f_k$  admet au moins  $n+1-k$  zéros réels  $\gg$ .

4)

a) Notons  $d = \deg(P)$  et  $x_1 < x_2 < \dots < x_d$  les racines de  $P$ . Alors Rolle appliqué à  $P$  entre  $x_i$  et  $x_{i+1}$  pour  $i = 1, \dots, d-1$  donne qu'il existe un  $y_i \in ]x_i, x_{i+1}[$  tel que  $P'(y_i) = 0$ . Ainsi  $y_1 < \dots < y_{d-1}$  sont  $d-1$  racines de  $P'$  deux à deux distinctes. Or  $P'$  est de degré  $d-1$  donc  $P'$  est scindé à racines simples.

b) Cette fois, il faut compter soigneusement les racines multiples.

Notons  $P = \lambda \prod_{i=1}^r (X - x_i)^{m_i}$ . Notons  $d = \deg(P) \geq 1$  alors  $d = \sum_{i=1}^r m_i$ .

Pour chaque racine  $x_i$  de mult  $m_i > 1$  de  $P$ ,  $x_i$  est racine de multiplicité  $m_i - 1$  de  $P'$ .

Ainsi

$$P' = \left( \prod_{i=1}^r (X - x_i)^{m_i - 1} \right) Q \quad (*)$$

Ainsi pour montrer que  $P'$  est scindé, il suffit de montrer que  $Q$  est scindé.

Or  $\deg(P') = d - 1$  et  $\deg(\prod_{i=1}^r (X - x_i)^{m_i - 1}) = \sum_{i=1}^r (m_i - 1) = (\sum_{i=1}^r m_i) - r = d - r$ .

Ainsi  $\deg(Q) = \deg(P') - \deg(\prod_{i=1}^r (X - x_i)^{m_i - 1}) = (d - 1) - (d - r) = r - 1$ .

Enfin, par théorème de Rolle, comme au a), entre chaque racine  $x_1 < x_2 < \dots < x_r$  de  $P$ , on a une racine  $y_i \in ]x_i, x_{i+1}[$  de  $P'$ .

Cette racine est une racine de  $Q$  vu la déf. (\*) de  $Q$ .

Ceci montre que  $Q$  admet  $r-1$  racines distinctes et comme  $Q$  est de degré  $r-1$ , il est simplement scindé.

Avec (\*), ceci permet de conclure que  $P$  est bien scindé.

c) Le cas  $\lambda = 0$  est le b) précédent. On supposera donc  $\lambda \neq 0$ . On note  $P = \mu \prod_{i=1}^r (X - x_i)^{m_i}$ .

- D'une part chaque racine  $x_i$  de mult.  $m_i > 1$  de  $P$  donne une racine de multiplicité  $m_i - 1$  de  $Q$  (car c'est une racine de mult. au moins  $m_i - 1$  des deux polynômes  $P'$  et  $\lambda P$ ). Donc

$$P' - \lambda P = \left( \prod_{i=1}^r (X - x_i)^{m_i - 1} \right) S \quad (1)$$

où  $S \in \mathbb{R}[X]$  est de degré  $r$  (idem ci-dessus sauf que  $\deg(P' - \lambda P) = \deg(P)$ ).

- D'autre part, si on note  $\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = P(x)e^{-\lambda x}$ , on a  $f'(x) = [P'(x) - \lambda P(x)]e^{-\lambda x}$ .

Or  $f$  a les mêmes zéros que  $P$ , qu'on note  $x_1 < \dots < x_r$  et par Rolle ces  $r$  zéros vont donner  $r-1$  zéros de  $f'$ , donc  $r-1$  zéros de  $P' - \lambda P$  qu'on note  $y_i \in ]x_i, x_{i+1}[$ .

Donc  $P' - \lambda P$  admet  $r-1$  zéros autres que les  $x_i$  qui sont donc des zéros du polynôme  $S$  dans l'écriture (1). Or  $\deg(S) = r$ , et si on écrit  $S = (X - y_1) \dots (X - y_{r-1}) S_r$  on sait que  $\deg(S_r) = 1$  donc  $S_r = \nu(X - y_r)$  où  $y_r$  est encore un zéro de  $S$  et  $\nu \in \mathbb{K}$ .

Ainsi  $S$  est scindé et par (1) on conclut que  $P' - \lambda P$  est scindé.

d) En fait  $R = Q(D)(P)$  où  $D \in \mathcal{L}(\mathbb{R}[X])$  est l'opérateur de dérivation et  $Q(D) \in \mathcal{L}(\mathbb{R}[X])$  encore.

Or comme  $Q$  est scindé dans  $\mathbb{R}$ , il s'écrit  $Q(X) = a_n(X - \alpha_1) \dots (X - \alpha_n)$  avec  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$  des réels.

Alors  $Q(D) = a_n(D - \alpha_1 \text{id}) \circ \dots \circ (D - \alpha_n \text{id})$ .

Alors  $Q(D)(P) = [a_n(D - \alpha_1 \text{id}) \circ \dots \circ (D - \alpha_{n-1} \text{id})]((D - \alpha_n \text{id})(P))$  (\*).

Or au c), on a montré que  $P$  scindé entraîne que  $(D - \alpha_n \text{id})(P)$  est scindé, alors par récurrence immédiate avec la formule (\*), on a la conclusion.

5) a) Soit  $\mu \in \mathbb{R}$ . Remarquons d'abord que pour tout  $f \in E$ ,  $g = e^{\mu \square} f \Leftrightarrow f = e^{-\mu \square} g$  donc que  $m_\mu^{-1} = m_{-\mu}$ .

Ainsi, par déf. de la composition  $m_\mu^{-1} \circ D \circ m_\mu(f) = e^{-\mu \square} \cdot (e^{\mu \square} f)'$ .

Par formule sur la dérivée d'un produit, on obtient :

$$\begin{aligned} m_\mu^{-1} \circ D \circ m_\mu(f) &= e^{-\mu \square} \cdot (e^{\mu \square} f' + \mu e^{\mu \square} f), \\ &= f' + \mu f, \\ &= (D + \mu \text{id})(f). \end{aligned}$$

D'où l'égalité d'opérateurs :  $(D + \mu \text{id}) = m_\mu^{-1} \circ D \circ m_\mu$ .

b) En remplaçant  $\mu$  par  $-\mu$  l'égalité du a) devient :

$$D - \mu \text{id} = m_{-\mu}^{-1} \circ D \circ m_{-\mu} = m_\mu \circ D \circ m_{-\mu}.$$

Par récurrence immédiate l'égalité du a) donne aussi que pour tout  $r \in \mathbb{N}^*$ ,

$$(D - \mu \text{id})^r = m_\mu \circ D^r \circ m_{-\mu},$$

où les puissances s'entendent pour la composition. Donc :

$$\begin{aligned} f \in \ker(D + \mu \text{id})^r &\Leftrightarrow m_\mu(D^r(e^{-\mu \square} f)) = 0, \\ &\Leftrightarrow D^r(e^{-\mu \square} f) = 0, \quad \text{car } m_\mu \text{ est bien sûr bijective.} \\ &\Leftrightarrow e^{-\mu \square} f \in \ker(D^r), \\ &\Leftrightarrow e^{-\mu \square} f \in \mathbb{K}_{r-1}[x], \\ &\Leftrightarrow f \in e^{\mu \square} \mathbb{K}_{r-1}[x]. \end{aligned}$$

c) Pour  $r = 2$ , ce théorème est une belle application du théorème de Bézout pour les polynômes.

Par récurrence, supposons le résultat donné dans l'énoncé vrai pour  $r - 1 \geq 2$  polynômes et considérons  $P_1, \dots, P_r$  comme dans l'énoncé. Notons  $Q = \prod_{i=1}^{r-1} P_i$ .

Par l'hypothèse que  $P_1, \dots, P_r$  sont deux à deux premiers entre eux, on en déduit que  $Q \wedge P_r = 1$ .

On peut alors appliquer le cas  $r = 2$  qui nous dit que  $\ker P(L) = \ker Q(L) \oplus \ker P_r(L)$ .

En appliquant l'hypothèse de récurrence à  $Q$ , on a  $\ker Q(L) = \bigoplus_{i=1}^{r-1} \ker P_i(L)$  ce qui dans l'égalité précédente donne la conclusion.

La récurrence est établie.

d) Avec les notations de l'énoncé  $P = \prod_{k=1}^d (X - \alpha_k)^{m_k}$  et le théorème de décomposition des noyaux du c) donne que :

$$\ker P(D) = \bigoplus_{k=1}^d \ker(D - \alpha_k \text{id})^{m_k}.$$

Par le b), on en déduit que :

$$\ker P(D) = \bigoplus_{k=1}^d e^{\alpha_k \square} \mathbb{R}_{m_k-1}[x].$$

Comme  $S = \ker P(D)$ , l'égalité  $S = \bigoplus_{k=1}^d e^{\alpha_k \square} \mathbb{R}_{m_k-1}[x]$  dit exactement les éléments de  $S$  sont les fonctions de la forme  $y(t) = \sum_{k=1}^d q_k(t) e^{\alpha_k t}$  où  $q_k$  est un polynôme quelconque de degré inférieur ou égal à  $m_k - 1$ .

e) (i) Soit  $ay'' + by' + cy = 0$  une E.D.L avec  $(a, b, c) \in \mathbb{C}^3$ , et  $a \neq 0$ . L'ensemble  $S$  des solutions est  $\ker(P(D))$  où  $P(X) = aX^2 + bX + c$ . Dans le cas  $\Delta(P) \neq 0$ ,  $P = a(X - \alpha_1)(X - \alpha_2)$  avec  $\alpha_1 \neq \alpha_2$ .

Le théorème précédent donne alors immédiatement que  $S = \ker(D - \alpha_1 \text{id}) \oplus \ker(D - \alpha_2 \text{id}) = \mathbb{C}e^{\alpha_1 x} \oplus \mathbb{C}e^{\alpha_2 x}$ , ce qui est exactement le théorème longuement démontré au chapitre B4.

e) (ii) Pour l'équation de l'énoncé, le polynôme caractéristique  $P$  est défini par  $P(r) = r^3 - 7r^2 + 11r - 5$ .

Ce polynôme admet  $r = 1$  comme racine évidente. Par factorisation, on en déduit  $P(r) = (r - 1)(r^2 - 6r + 5)$  puis par calcul des racines du polynôme du second degré :

$$P(r) = (r - 1)^2(r - 5).$$

Le théorème donné au c) dit alors que  $y \in \mathcal{S}$  si, et seulement si,  $y(x) = q_1(x)e^x + q_2(x)e^{5x}$  où  $\deg(q_1) \leq 1$  et  $\deg(q_2) \leq 0$ .

$$\text{Ainsi } \boxed{y \in \mathcal{S} \Leftrightarrow \exists (a, b, c) \in \mathbb{C}^3, \forall x \in \mathbb{R}, y(x) = (ax + b)e^x + ce^{5x}.}$$

6.1. a) On a pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $f(x) = (\lambda + \int_0^x e^{\alpha t} \varphi(t) dt) e^{-\alpha x}$  où  $\lambda \in \mathbb{R}$  est fixé.

b) Dans l'écriture du a), le terme en  $\lambda e^{-\alpha x}$  tend vers zéro, on s'occupe donc seulement du second  $g(x) = (\int_0^x e^{\alpha t} \varphi(t) dt) e^{-\alpha x}$ .

**(M1) Méthode Cesaro :** soit  $\varepsilon > 0$  et on coupe en deux

Soit  $\varepsilon > 0$ . On a un  $x_0$  tel que pour tout  $t \geq x_0$ ,  $|\varphi(t)| \leq \varepsilon' =$

$$\text{Alors } |\int_0^x \varphi(t) e^{\alpha t} dt| \leq \int_0^{x_0} |\varphi(t)| e^{\alpha t} dt + \int_{x_0}^x \varepsilon' e^{\alpha t} dt$$

Le premier terme  $A = \int_0^{x_0} |\varphi(t)| e^{\alpha t} dt$  est indépendant de  $x$ .

$$\text{Donc } |g(x)| \leq A e^{-\alpha x} + \varepsilon' (\int_{x_0}^x e^{\alpha t} dt) e^{-\alpha x} \quad (1).$$

Le premier terme  $A e^{-\alpha x}$  avec  $A$  indép. de  $x$ , tend vers 0 donc on peut le majorer par  $\varepsilon/2$  pour  $x \geq x_1 \geq x_0$ .

Le second terme demande un peu de soin : on peut bien sûr calculer  $\int_{x_0}^x e^{\alpha t} dt = \frac{1}{\alpha} (e^{\alpha x} - e^{\alpha x_0}) \leq \frac{e^{\alpha x}}{\alpha}$  puisque l'exp. est positive.

On peut alors majorer  $(\int_{x_0}^x e^{\alpha t} dt) e^{-\alpha x} \leq \frac{1}{\alpha}$  ce qui dans (1) donne :

$$\forall x \geq x_1, |g(x)| \leq \varepsilon/2 + \varepsilon'/\alpha.$$

Ainsi avec  $\varepsilon' = \varepsilon\alpha/2$  on a la conclusion.

**(M2) Avec le théorème d'intégration des relations de comparaisons (5/2 chap. II)**

Par hypothèse  $\varphi(t) = o_{t \rightarrow +\infty}(1)$  donc  $\varphi(t) e^{\alpha t} = o_{t \rightarrow +\infty}(e^{\alpha t})$ .

Comme  $t \mapsto e^{\alpha t}$  est de signe constant, d'intégrale divergente en  $+\infty$ , par théorème d'intégration des  $o()$  appliqué aux intégrales partielles, on a :

$$\int_0^x \varphi(t) e^{\alpha t} dt = o_{x \rightarrow +\infty} \left( \int_0^x e^{\alpha t} dt \right) = o_{x \rightarrow +\infty}(e^{\alpha x})$$

la dernière égalité étant obtenue par calcul de l'intégrale.

Mais en multipliant cette égalité par  $e^{-\alpha x}$ , on obtient :

$$e^{-\alpha x} \int_0^x \varphi(t) e^{\alpha t} dt = o_{x \rightarrow +\infty}(1)$$

ce qui est exactement ce qu'on voulait montrer.

c) On pose  $\varphi(x) = f'(x) + f(x) = l + \psi(x)$  où  $\psi(x) \rightarrow 0$ . La formule du a) donne  $f(x) = (\lambda + \int_0^x e^{\alpha t} (l + \psi(t)) dt) e^{-\alpha x}$ .

Donc  $f(x) = e^{-\alpha x} \int_0^x e^{\alpha t} l dt + (\lambda + \int_0^x e^{\alpha t} \psi(t) dt) e^{-\alpha x}$ . On a vu au b) que le second terme tend vers zéro.

$$\text{Le premier vaut } \frac{l}{\alpha} e^{-\alpha x} (e^{\alpha x} - 1) \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} \frac{l}{\alpha}.$$

Donc  $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} \ell/\alpha$ .

**N.B. utile pour le 6.2.** Ce qui précède se généralise, avec la même preuve (pour la (M2) avec la module), au cas où  $\alpha$  est un nombre complexe de partie réelle strictement positive.

6.2. On pose  $Q(X) = X^n + a_1X^{n-1} + \dots + a_n$  comme dans l'énoncé. Alors en notant :

$$g = f^{(n)} + a_1f^{(n-1)} + \dots + a_nf$$

on sait que  $g = Q(D)(f)$  où  $D$  est l'opérateur de dérivation.

Suivant le principe du calcul itératif de ces  $Q(D)(f)$  comme vu au 2), si on note  $Q(X) = (X + \mu_1) \dots (X + \mu_n)$  l'écriture scindée de  $Q$  dans  $\mathbb{C}[X]$  avec les  $\mu_k \in \mathbb{C}$ , on sait que si on pose  $f_0 = f$ ,  $f_1 = f'_0 + \mu_1 f_0$ , et à chaque étape  $f_k = f'_{k-1} + \mu_k f_{k-1}$  jusqu'à  $f_n = f'_{n-1} + \mu_n f_{n-1}$ . on obtient  $g = f_n$

On a donc  $f'_{n-1} + \mu_n f_{n-1} \xrightarrow{+\infty} \ell$ . Par la question 6.1 (cf. le N.B. à la fin de la question précédente) on a alors  $f_{n-1} \xrightarrow{+\infty} \ell/\mu_n$  et  $f'_{n-1} \xrightarrow{+\infty} 0$ . On réapplique le 6.1. pour obtenir que  $f_{n-2} \xrightarrow{+\infty} \ell/(\mu_n \mu_{n-1})$ . Par récurrence facile, on obtient que  $f_0 = f \xrightarrow{+\infty} \ell/(\mu_n \dots \mu_1) = \ell/a_n$ .