

Devoir maison n° 4 (facultatif)

Correction

Exercice 1. On se place dans \mathbb{R}^4 . On considère les sous-espaces suivants :

$$F = \{(x, y, z, t) \in \mathbb{R}^4 \mid x = y \text{ et } x + t = 0\}, \quad G = \{(x, y, z, t) \in \mathbb{R}^4 \mid x + t = 0\}, \quad H = \text{Vect}((1, 0, 1, -1)).$$

- 1) Montrer de **deux façons différentes** que G est un espace vectoriel.
- 2) Parmi les inclusions suivantes, lesquelles sont vraies, lesquelles sont fausses et pourquoi :

$$F \subset G, \quad G \subset F, \quad H \subset G, \quad G \subset H.$$

- 3) Déterminer une base pour chacun des espaces F, G et H .

- 4) Montrer que $F \oplus H = G$.

Solution.

- 1) Méthode 1 :

- $G \subset \mathbb{R}^4$ par définition ;
- $(0, 0, 0, 0) \in G$;
- soient $\lambda \in \mathbb{R}$, (x, y, z, t) et (x', y', z', t') dans G .

Alors $(x, y, z, t) + \lambda(x', y', z', t') \in G$ car $x + \lambda x' + t + \lambda t' = x + t + \lambda(x' + t') = 0 + \lambda \times 0 = 0$.

Donc G est un sous-espace vectoriel de \mathbb{R}^4 et en particulier un espace vectoriel.

Méthode 2 :

$$u = (x, y, z, t) \in G \iff x + t = 0$$

$$\iff \exists(\alpha, \beta, \gamma) \in \mathbb{R}^3, \begin{cases} x = \alpha \\ y = \beta \\ z = \gamma \\ t = -\alpha \end{cases}$$

$$\iff \exists(\alpha, \beta, \gamma) \in \mathbb{R}^3, u = \alpha(1, 0, 0, -1) + \beta(0, 1, 0, 0) + \gamma(0, 0, 1, 0).$$

Ainsi $G = \text{Vect}((1, 0, 0, -1), (0, 1, 0, 0), (0, 0, 1, 0))$ est un espace vectoriel.

- 2) Si $(x, y, z, t) \in F$ alors en particulier $x + t = 0$ i.e. $(x, y, z, t) \in G$. Ainsi $F \subset G$.

$(1, 0, 0, -1)$ appartient à G mais pas à F donc G n'est pas inclus dans F .

$(1, 0, 1, -1) \in G$ et G est un sous-espace vectoriel (donc stable par combinaison linéaire), ainsi

$$H = \text{Vect}((1, 0, 1, -1)) \subset G.$$

$(1, 1, 0, -1)$ appartient à G mais n'est pas colinéaire à $(1, 0, 1, -1)$ donc n'appartient pas à H . Ainsi,

G n'est pas inclus dans H .

3) Pour F : on a

$$\begin{cases} x - y = 0 \\ x + t = 0 \end{cases} \iff \exists(\alpha, \beta) \in \mathbb{R}^2, \begin{cases} x = \alpha \\ y = \alpha \\ z = \beta \\ t = -\alpha \end{cases}$$

Ainsi $F = \text{Vect}((1, 1, 0, -1), (0, 0, 1, 0))$, autrement dit, la famille $((1, 1, 0, -1), (0, 0, 1, 0))$ est génératrice de F . Puisqu'il s'agit de deux vecteurs non-colinéaires, cette famille est aussi libre et donc c'est une base de F .

Pour G : on a vu que $((1, 0, 0, -1), (0, 1, 0, 0), (0, 0, 1, 0))$ est une famille génératrice de G . Montrons qu'elle est libre. Soient $x, y, z \in \mathbb{R}$.

$$x(1, 0, 0, -1) + y(0, 1, 0, 0) + z(0, 0, 1, 0) = 0_{\mathbb{R}^4} \iff \begin{cases} x = 0 \\ y = 0 \\ z = 0 \\ -x = 0 \end{cases}$$

Ainsi $x = y = z = 0$ et donc la famille est libre et finalement c'est une base de G .

Pour H : $((1, 0, 1, -1))$ est une famille génératrice de H et puisqu'il s'agit d'un seul vecteur non-nul, c'est aussi une famille libre donc finalement une base de H .

4) Puisque $F = \text{Vect}((1, 1, 0, -1), (0, 0, 1, 0))$ et $H = \text{Vect}((1, 0, 1, -1))$, il suffit de montrer que la famille $\mathcal{B} = ((1, 1, 0, -1), (0, 0, 1, 0), (1, 0, 1, -1))$ est une base de G . Soient $u = (a, b, c, d) \in G$ et $x, y, z \in \mathbb{R}$.

$$x(1, 1, 0, -1) + y(0, 0, 1, 0) + z(1, 0, 1, -1) = u \iff \begin{cases} x + z = a \\ x = b \\ y + z = c \\ -x - z = d \end{cases} \iff \begin{cases} x = b \\ y = -a + b + c \\ z = a - b \\ z = -d - b \end{cases}$$

Le système admet donc une unique solution car $a = -d$. Ainsi \mathcal{B} est une base de G et F et H sont supplémentaires dans G (mais pas dans \mathbb{R}^4).

Exercice 2. Dans $\mathbb{R}^{\mathbb{N}}$, l'ensemble des suites réelles, on considère les deux sous-espaces suivants :

$$F = \{(u_n)_{n \in \mathbb{N}} \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}} \mid u_0 = u_1 = 0\}, \quad G = \{(u_n)_{n \in \mathbb{N}} \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}} \mid \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+2} = 4u_{n+1} - 4u_n\}.$$

- 1) Déterminer une base de G .
- 2) Montrer que F est un espace vectoriel.
- 3) Montrer que F et G sont supplémentaires dans $\mathbb{R}^{\mathbb{N}}$.

Solution.

- 1) On explicite les suites récurrentes linéaires d'ordre 2 vérifiant : $u_{n+2} = 4u_{n+1} - 4u_n$.
Équation caractéristique : $r^2 = 4r - 4 \iff r = 2$.

Donc il existe deux réels λ et μ tels que : $u_n = 2^n(\lambda + \mu n)$ pour tout $n \in \mathbb{N}$.

Ainsi, $G = \text{Vect}((2^n)_{n \in \mathbb{N}}, (n2^n)_{n \in \mathbb{N}})$.

La famille $((2^n)_{n \in \mathbb{N}}, (n2^n)_{n \in \mathbb{N}})$ est donc génératrice de G . De plus, elle est libre car les deux suites ne sont pas colinéaires. D'où, $\boxed{((2^n)_{n \in \mathbb{N}}, (n2^n)_{n \in \mathbb{N}})$ est une base de G .

2) - $F \subset \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$ par définition.

- La suite nulle vérifie $u_0 = u_1 = 0$ donc elle est dans F .

- Soient u et v dans F et λ un réel.

$(u + \lambda v)_0 = u_0 + \lambda v_0 = 0$ car $u_0 = v_0 = 0$.

$(u + \lambda v)_1 = u_1 + \lambda v_1 = 0$ car $u_1 = v_1 = 0$.

Donc F est stable par combinaison linéaire.

Ainsi, $\boxed{F \text{ est un sous-espace vectoriel de } E \text{ donc en particulier un espace vectoriel.}}$

3) Soit $w \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$.

Montrons par analyse-synthèse que w s'écrit de manière unique $w = u + v$ avec $u \in F$ et $v \in G$.

Analyse : soient $u \in F$ et $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$ tels que $w_n = u_n + v_n = u_n + 2^n(\lambda + \mu n)$ pour tout $n \in \mathbb{N}$.

On a $w_0 = u_0 + 2^0\lambda = \lambda$ car $u \in F$. De même, $w_1 = u_1 + 2(\lambda + \mu) = 2\lambda + 2\mu$.

On trouve : $\lambda = w_0$ et $\mu = \frac{w_1}{2} - \lambda = \frac{w_1}{2} - w_0$.

Donc $v_n = 2^n(w_0 + n(\frac{w_1}{2} - w_0))$ et ainsi $u_n = w_n - v_n = w_n - 2^n(w_0 + n(\frac{w_1}{2} - w_0))$.

Synthèse : on pose $v_n = 2^n(w_0 + n(\frac{w_1}{2} - w_0))$ et $u_n = w_n - v_n = w_n - 2^n(w_0 + n(\frac{w_1}{2} - w_0))$.

- On a bien $w = u + v$.

- v est dans G car combinaison linéaire des deux suites qui engendrent l'espace.

- $u_0 = w_0 - 2^0(w_0 + 0 \times (\frac{w_1}{2} - w_0)) = 0$ et $u_1 = w_1 - 2^1(w_0 + (\frac{w_1}{2} - w_0)) = 0$. Ainsi, $u \in F$.

Finalement, $\boxed{F \oplus G = \mathbb{R}^{\mathbb{N}}}$

Exercice 3. Soient E , F et G trois ensembles.

Partie A

Dans cette partie, on considère deux applications $f: E \rightarrow F$ et $g: G \rightarrow F$. On suppose que g est injective. On va, entre autres, montrer l'équivalence suivante :

$$\exists h \in \mathcal{F}(E, G), g \circ h = f \iff f(E) \subset g(G).$$

1) On suppose dans cette question l'existence d'une fonction $h: E \rightarrow G$ telle que $g \circ h = f$.

a) Montrer que $f(E) \subset g(G)$.

b) Montrer que la fonction h est unique : si $h_1, h_2 \in \mathcal{F}(E, G)$ vérifient $g \circ h_1 = g \circ h_2 = f$ alors $h_1 = h_2$.

2) On suppose à présent que $f(E) \subset g(G)$.

a) Justifier que pour tout $x \in E$, il existe **un unique** $z_x \in G$ tel que $f(x) = g(z_x)$. On pose $h(x) = z_x$.

b) Que vaut $g \circ h$?

- c) Montrer que h est injective si et seulement si f est injective.
- d) Montrer que h est surjective si et seulement si $f(E) = g(G)$.

Partie B

Dans cette partie on considère deux applications $f: E \rightarrow F$ et $g: E \rightarrow G$. On suppose que f est surjective. On va, entre autres, montrer l'équivalence suivante :

$$\exists h \in \mathcal{F}(F, G), h \circ f = g \iff \left(\forall x, x' \in E, f(x) = f(x') \Rightarrow g(x) = g(x') \right).$$

- 1) On suppose dans cette question l'existence d'une fonction $h: F \rightarrow G$ telle que $h \circ f = g$.
 - a) Montrer que : $\forall x, x' \in E, f(x) = f(x') \Rightarrow g(x) = g(x')$.
 - b) Montrer que la fonction h est unique.
- 2) On suppose à présent que : $\forall x, x' \in E, f(x) = f(x') \Rightarrow g(x) = g(x')$.
 - a) Justifier que pour tout $y \in F$, il existe **un unique** $z_y \in G$ pour lequel il existe un antécédent de y par f qui soit aussi un antécédent de z_y par g . On pose $h(y) = z_y$.
 - b) Que vaut $h \circ f$?
 - c) Montrer que h est surjective si et seulement si g est surjective.
 - d) Montrer que h est injective si et seulement si : $\forall x, x' \in E, f(x) = f(x') \Leftrightarrow g(x) = g(x')$.

Solution.

Partie A

- 1)
 - a) Soit $y \in f(E)$. Il existe $x \in E$ tel que $y = f(x)$ donc, par hypothèse, $y = g(h(x))$ qui est bien un élément de $g(G)$ car $h(x) \in G$. D'où l'inclusion.
 - b) Soit $x \in E$. On a $g(h_1(x)) = f(x) = g(h_2(x))$ donc $h_1(x) = h_2(x)$ par injectivité de g . Ainsi, $h_1 = h_2$.
- 2)
 - a) Soit $x \in E$. On sait que $f(x) \in f(E) \subset g(G)$ par hypothèse. Il existe donc $z \in G$ tel que $f(x) = g(z)$. Montrons que cet élément z est unique. On considère $z' \in G$ tel que $f(x) = g(z')$. Alors, $g(z) = f(x) = g(z')$ donc $z = z'$ par injectivité de g . Ainsi, il existe un unique élément de G dont l'image par g vaut $f(x)$. On note $h(x)$ cet élément.
 - b) Par construction, $g(h(x)) = f(x)$ pour tout $x \in E$ donc $g \circ h = f$.
 - c) Sens direct : supposons que h est injective. Alors $f = g \circ h$ est injective en tant que composée de fonctions injectives. Histoire de bien faire les choses, on va remonter ce résultat. Soient $x, x' \in E$ tels que $f(x) = f(x')$. On a $g(h(x)) = g(h(x'))$ donc $h(x) = h(x')$ par injectivité de g et finalement $x = x'$ par injectivité de h . D'où, f est injective.
Sens réciproque : supposons que f est injective. Alors $g \circ h$ injective implique que h est injective (c'est aussi un résultat du cours). En effet, soient $x, x' \in E$ tels que $h(x) = h(x')$. Alors, $g(h(x)) = g(h(x'))$ i.e. $f(x) = f(x')$ donc $x = x'$ par injectivité de f .
 - d) Sens direct : supposons que h est surjective et montrons que $f(E) = g(G)$. On sait déjà par hypothèse que $f(E) \subset g(G)$ donc il suffit de montrer l'autre inclusion. Soit $y \in g(G)$. Il existe

$z \in G$ tel que $y = g(z)$. Puisque $h: E \rightarrow G$ est surjective, il existe aussi $x \in E$ tel que $z = h(x)$. Ainsi, $y = g(h(x)) = f(x) \in f(E)$. D'où, $g(G) \subset f(E)$.

Sens réciproque : supposons que $f(E) = g(G)$ et montrons que h est surjective. Soit $z \in G$. Alors $g(z) \in g(G) = f(E)$ donc il existe $x \in E$ tel que $g(z) = f(x)$. Or, $f(x) = g(h(x))$ donc $z = h(x)$ par injectivité de g . Ainsi, h est surjective.

Partie B

- 1) a) Soient $x, x' \in E$ tels que $f(x) = f(x')$. Alors $h(f(x)) = h(f(x'))$ i.e. $g(x) = g(x')$.
 b) Soient $h_1, h_2 \in \mathcal{F}(F, G)$ telles que $h_1 \circ f = g = h_2 \circ f$. Soit $y \in F$. Puisque f est surjective, il existe $x \in E$ tel que $y = f(x)$. Alors, $h_1(y) = h_1(f(x)) = g(x) = h_2(f(x)) = h_2(y)$. D'où $h_1 = h_2$.
- 2) a) Soit $y \in F$. Puisque f est surjective, il existe $x \in E$ tel que $y = f(x)$. On pose $z = g(x)$. L'élément x est à la fois un antécédent de y par f et un antécédent de z par g donc z vérifie la propriété souhaitée. Montrons à présent qu'il est unique. Soit $z' \in G$ tel qu'il existe $x' \in E$ vérifiant $f(x') = y$ et $g(x') = z'$. On a $f(x) = y = f(x')$ donc, par hypothèse, $g(x) = g(x')$ i.e. $z = z'$. Ainsi, il existe un unique élément de G qui possède un antécédent par g qui soit aussi un antécédent de y par f . On note $h(y)$ cet élément.
 b) Soient $x \in E$ et $y = f(x)$. Par construction, $h(y)$ est l'image par g de n'importe quel antécédent de y par f . Puisque x est un antécédent de y par f , on a $h(f(x)) = h(y) = g(x)$. D'où, $h \circ f = g$.
 c) Sens direct : supposons que h est surjective. Alors $g = h \circ f$ est surjective en tant que composée de fonctions surjectives. On remontre ce résultat. Soit $z \in G$. Par surjectivité de h , il existe $y \in F$ tel que $z = h(y)$. Par surjectivité de f , il existe $x \in E$ tel que $y = f(x)$. Ainsi, $z = g(x)$ et g est surjective.
Sens réciproque : supposons que g est surjective. Alors, $h \circ f$ surjective implique que h est surjective. Une fois de plus on remontre ce résultat du cours car cela ne fait jamais de mal de réviser. Soit $z \in G$. Par surjectivité de g , il existe $x \in E$ tel que $z = g(x) = h(f(x))$. Ainsi $z = h(y)$ avec $y = f(x) \in F$ donc h est surjective.
 d) Sens direct : supposons que h est injective. Soient $x, x' \in E$. On sait déjà par hypothèse que si $f(x) = f(x')$ alors $g(x) = g(x')$. Réciproquement, si on suppose que $g(x) = g(x')$ i.e. $h(f(x)) = h(f(x'))$ alors, comme h est injective, on a $f(x) = f(x')$. D'où l'équivalence souhaitée.
Sens réciproque : supposons que " $f(x) = f(x') \Leftrightarrow g(x) = g(x')$ " pour tous $x, x' \in E$ et montrons que h est injective. Soient $y, y' \in F$ tels que $h(y) = h(y')$. Par surjectivité de f , il existe $x, x' \in E$ tels que $y = f(x)$ et $y' = f(x')$. On a donc $h(f(x)) = h(f(x'))$ i.e. $g(x) = g(x')$ donc, par hypothèse, $f(x) = f(x')$ i.e. $y = y'$. D'où, h est injective.