

Nom : Bouamoud Imad Eddine

Niveau : Première Année Cycle Préparatoire (CP1)

CNE : S145047862

Examen : "Algèbre Linéaire"

Exercice 1 :

$$E = \{ f :]0, 1[\rightarrow \mathbb{R} \}$$

1. Montrons que $(E, +, \cdot)$ est un \mathbb{R} -espace vectoriel en utilisant la définition.

Soient $f, g \in E$ et soit $\lambda \in \mathbb{R}$ on sait que les 2 fonctions $f + g$ et $\lambda.f$ sont définies par :

$$\forall x \in]0, 1[: (f + g)(x) = f(x) + g(x) \text{ et } (\lambda.f)(x) = \lambda.f(x)$$

C₁) $(E, +)$ est un groupe commutatif ? L'addition $+$ est une loi de composition interne définie sur E qui est :

- $+$ admet un élément neutre dans E sur la fonction nulle que l'on note N définie par : $\forall x \in]0, 1[: N(x) = 0$
- Chaque élément $f \in E$ admet un symétrique dans $(E, +)$ à savoir $-f$ tels que $f + (-f) = (-f) + f = 0$
- L'addition $+$ est commutatif dans E . (car $f + g = g + f$ pour tous f et g de E)

$$C_2) \forall (\alpha, \beta) \in \mathbb{R}^2 ; \forall f \in E ; (\alpha + \beta).f = \alpha.f + \beta.f$$

En effet ; soit $x \in]0, 1[$

On sait que :

$$\begin{aligned} (\alpha + \beta).f(x) &= (\alpha + \beta) \times f(x) \\ &= \alpha \times f(x) + \beta \times f(x) \\ &= (\alpha.f + \beta.f)(x) \end{aligned}$$

$$\text{D'où } (\alpha + \beta).f = \alpha.f + \beta.f$$

$$C_3) \forall (\alpha, \beta) \in \mathbb{R}^2 ; \forall f \in E ; \alpha.(\beta.f) = (\alpha \times \beta).f ?$$

$$\text{En effet ; } \alpha.(\beta.f)(x) = \alpha \times (\beta.f)(x) = \alpha \times (\beta \times f(x)) = (\alpha \times \beta) \times f(x) = (\alpha \times \beta).f(x)$$

$$\text{D'où } \alpha.(\beta.f) = (\alpha \times \beta).f$$

$$C_4) (\forall \alpha \in \mathbb{R}) (\forall (f, g) \in E^2) \alpha.(f + g) = \alpha.f + \alpha.g ?$$

En effet, soit $x \in]0, 1[$ on a :

$$\begin{aligned} \alpha.(f + g)(x) &= \alpha \times (f + g)(x) = \alpha \times (f(x) + g(x)) = \alpha \times f(x) + \alpha \times g(x) \\ &= \alpha.f(x) + \alpha.g(x) = (\alpha.f + \alpha.g)(x) \end{aligned}$$

$$\text{D'où } \alpha.(f + g) = \alpha.f + \alpha.g$$

$$C_5) \forall f \in E : 1.f = f ?$$

En effet, soit $x \in]0, 1[$ on a :

$$1.f(x) = 1 \times f(x) = f(x)$$

$$\text{Donc } 1.f(x) = f(x)$$

Alors puisque les conditions C_1, C_2, C_3, C_4, C_5 sont vérifiées alors $(E, +, .)$ est un \mathbb{R} -espace vectoriel.

$$2. f_1(t) = e^t \text{ et } f_2(t) = e^{2t} \text{ pour tout } t \in]0, 1[.$$

Montrons que la famille $\{f_1, f_2\}$ est libre ?

$$\text{Soient } \alpha, \beta \in \mathbb{R} \text{ tels que } \alpha.f_1 + \beta.f_2 = 0$$

$$\text{Donc } \forall t \in]0, 1[: \alpha.f_1(t) + \beta.f_2(t) = 0$$

$$\text{c.à.d. : } \forall t \in]0, 1[: \alpha e^t + \beta e^{2t} = 0$$

$$\text{c.à.d. : } \forall t \in]0, 1[; e^t(\alpha + \beta e^t) = 0$$

$$\text{Or } e^t \neq 0 \text{ pour tout } t \in]0, 1[$$

$$\text{Donc } (\forall t \in]0, 1[: \alpha + \beta e^t = 0)$$

Pour $t = 1/2$ et $t = 1/3$ deux éléments de $]0, 1[$ on obtient :

$$\alpha + \beta e^{1/2} = 0 \text{ et } \alpha + \beta e^{1/3} = 0$$

$$\text{donc } (\alpha + \beta e^{1/2}) - (\alpha + \beta e^{1/3}) = 0$$

$$\text{c.à.d. : } \beta.(e^{1/2} - e^{1/3}) = 0$$

$$\text{Or } e^{1/2} - e^{1/3} \neq 0$$

$$\text{D'où } \beta = 0 \text{ par suite } \alpha = 0$$

D'où la famille $\{f_1, f_2\}$ est libre.

- la famille $\{f_1, f_2\}$ n'est une base de E car elle n'est pas une famille génératrice. On va utiliser une preuve par l'absurde soit $g \in E$ définie par :

$$\forall t \in]0, 1[: g(t) = 1$$

(fonction constante).

On suppose qu'il existe $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ tels que $\alpha.f_1 + \beta.f_2 = g$

Puisque $g \neq 0$ alors ($\alpha \neq 0$ ou $\beta \neq 0$)

$$\text{On a } \forall t \in]0, 1[: \alpha.e^t + \beta.e^{2t} = 1$$

Par passage à la dérivation on obtient : $\alpha.e^t + 2\beta.e^{2t} = 0$

Or $\{f_1, f_2\}$ est libre.

Donc $\alpha = 0$ et $2\beta = 0$, c.à.d. ($\alpha = 0$ et $\beta = 0$) absurde.

Donc $\{f_1, f_2\}$ n'est pas une famille génératrice de E , par suite elle n'est pas une base de E .