## **Produits tensoriels**

#### 1 Exercice 1.

Soient E, F et G des espaces vectoriels de dimension finie supérieure à 2.

- 1. Donner un élément de  $E \otimes F$  qui n'est pas un tenseur simple.
- **2.** Donner un exemple d'espaces vectoriels E, F et G et d'application linéaire  $h: E \otimes F \to G$  telle que  $h(x \otimes y) \neq 0$  pour tout  $x \in E \setminus \{0\}$  et  $y \in F \setminus \{0\}$  mais qui n'est pas injective.
- **3.** Que se passe-t-il si E ou F est de dimension 1?
- **4.** Soient  $f: E \to G$  et  $g: F \to G$  des applications linéaires. Existe-t-il une application linéaire  $\varphi: E \otimes F \to G$  telle que pour tout  $x \in E$  et  $y \in F$  on ait

$$\varphi(x \otimes y) = f(x) + f(y).$$

1. Considérons  $(e_1, e_2)$  une famille libre de E et  $(f_1, f_2)$  une famille libre de F. On considère

$$z = e_1 \otimes f_1 + e_2 \otimes f_2 \in E \otimes F$$
.

L'élément z n'est pas simple. Par l'absurde, supposons le simple, et on écrit que  $z=x\otimes y$  avec  $x\in E$  et  $y\in F$ . On complète les familles  $(e_1,e_2)$  et  $(f_1,f_2)$  en deux bases  $(e_i)_{i\in \llbracket 1,n\rrbracket}$  et  $(f_j)_{j\in \llbracket 1,m\rrbracket}$  de E et F respectivement. On écrit, avec les bases,  $x=\sum_{i=1}^n \lambda_i x_i$  puis  $y=\sum_{j=1}^m \mu_j f_j$ . Alors  $x\otimes y=\sum_{i,j} \lambda_i \mu_j (e_i\otimes f_j)=z$ . Ceci permet d'en déduire que

$$\lambda_i \mu_j = \begin{cases} 1 & \text{si } i = j = 1 \text{ ou } i = j = 2 \\ 0 & \text{sinon.} \\ & -1/6 \end{cases}$$

D'où,  $\lambda_1\mu_2=0$  et donc  $\lambda_1=0$  ou  $\mu_2=0$ . Cependant,  $\lambda_1\mu_1=\lambda_2\mu_2=1$ , ce qui est **absurde**. Ainsi z n'est pas un tenseur simple.

2. Considérons  $\mathbb{k} = \mathbb{R}$  et  $E = F = \mathbb{C}$  vu comme un  $\mathbb{k}$ -espace vectoriel de dimension 2. On pose l'application

$$\varphi: \mathbb{C} \times \mathbb{C} \longrightarrow \mathbb{C}$$
$$(x, y) \longmapsto xy,$$

qui est bilinéaire. Ainsi, par propriété universelle,  $\varphi$  induit une unique application linéaire

$$h: \mathbb{C} \otimes \mathbb{C} \longrightarrow \mathbb{C}$$
$$x \otimes y \longmapsto xy.$$

Alors, pour tout  $x, y \in \mathbb{C} \setminus \{0\}$ , alors  $h(x \otimes y) = xy \neq 0$ . Or, on a  $h(1 \otimes i) = h(i \otimes i)$  et  $1 \otimes i \neq i \otimes 1$  donne la non injectivité (car  $(1 \otimes 1, i \otimes 1, 1 \otimes i, i \otimes i)$  forme une base de  $\mathbb{C} \otimes \mathbb{C}$ ).

**3.** Si dim E = 1 on écrit E = vect e. Soit  $(f_i)_{i \in [\![ 1,n ]\!]}$  une base de F. Une base de  $E \otimes F$  est  $(e \otimes f_1, \ldots, e \otimes f_n)$ , et

$$\sum_{j=1}^{n} \lambda_j(e \otimes f_j) = e \otimes \Big(\sum_{j=1}^{n} \lambda_j f_j\Big).$$

Tout élément de  $E\otimes F$  est donc un tenseur simple ! Ainsi, l'application

$$F \longrightarrow E \otimes F$$
$$y \longmapsto e \otimes y$$

est un isomorphisme.

4. Montrons que l'application  $\varphi$  existe et est nécessairement nulle. On a, pour tout  $x \in E$  et  $y \in F$ 

$$f(x) = f(x) + 0 = \varphi(x \otimes 0) = 0 = \varphi(0 \otimes y) = g(y) = 0.$$

D'où, f = 0 et q = 0.

### 2 Exercice 2. Isomorphismes canoniques

Soient E et F deux espaces vectoriels de dimension finie.

**1.** a) Montrer que l'application  $E \times F \to F \otimes E$  donnée par  $(x,y) \mapsto y \otimes x$  est bilinéaire. En déduire qu'il existe une unique application linéaire

$$f: E \otimes F \to F \otimes E$$

qui vérifie  $f(x \otimes y) = y \otimes x$ , pour tout  $x \in E$  et tout  $y \in F$ .

On construit de même une application linéaire

$$q: F \otimes E \to E \otimes F$$

telle que  $g(y \otimes x) = x \otimes y$ .

- **b)** Montrer que  $f \circ g = \mathrm{id}_{F \otimes E}$  et  $g \circ f = \mathrm{id}_{E \otimes F}$ . En particulier, f et g réalisent des isomorphismes entre  $E \otimes F$  et  $F \otimes E$ .
- 2.
- 1. a) L'application

$$\varphi: E \times F \longrightarrow F \otimes E$$
$$(x, y) \longmapsto y \otimes x$$

est linéaire à gauche car  $\cdot \otimes \cdot$  est linéaire à droite, et  $\varphi$  est linéaire à droite car  $\cdot \otimes \cdot$  est linéaire à gauche. Par propriété universelle, on sait que  $\varphi$  induit une unique application linéaire  $f: E \otimes F \to F \otimes E$ .

**b)** Soit  $z \in E \otimes F$ . On pose  $z = \sum_{i=1}^{n} (x_i \otimes y_i)$  avec  $x_i \in E$ 

et  $y_j \in F$ . Alors,

$$g(f(z)) = g\left(f\left(\sum_{i=1}^{n} x_i \otimes y_i\right)\right)$$

$$= \sum_{i=1}^{n} g(f(x_i \otimes y_i))$$

$$= \sum_{i=1}^{n} g(y_i \otimes x_i)$$

$$= \sum_{i=1}^{n} x_i \otimes y_i$$

$$= z.$$

D'où,  $g \circ f = \mathrm{id}_{E \otimes F}$ . De même,  $f \circ g = \mathrm{id}_{F \otimes E}$ .

2. Pour  $f \in E^*$  et  $g \in F^*$ , l'application

$$E \times F \longrightarrow \mathbb{k}$$
$$(x,y) \longmapsto f(x) \ g(y)$$

est bilinéaire. Ainsi, par propriété universelle, elle induit une application linéaire

$$P(f,g): E \otimes F \longrightarrow \mathbb{k}$$
  
 $x \otimes y \longmapsto f(x) \ g(y).$ 

L'application

$$P: E^* \times F^* \longrightarrow (E \otimes F)^*$$
$$(f,g) \longmapsto P(f,g)$$

est bilinéaire donc, par propriété universelle, elle induit une unique application linéaire

$$\gamma: E^* \otimes F^* \longrightarrow (E \otimes F)^*$$
$$f \otimes g \longmapsto P(f, g).$$
$$-4/6 -$$

De plus, soit  $(e_i)_i$  une base de E et  $(f_j)_j$  une base de F. Une base de  $(E \otimes F)^*$  est donnée par  $((e_i \otimes f_i)^*)_{i,j}$ . On vérifie que

$$\gamma(e_i^* \otimes f_i^*) = (e_i \otimes f_j)^*$$

par

$$\gamma(e_i^* \otimes f_j^*)(e_k \otimes f_\ell) = P(e_i^*, f_j^*)(e_i \otimes f_\ell) = e_i^*(e_k) \times f_j^*(f_\ell) = \delta_{i,k} \times \delta_{j,\ell}.$$

Ainsi  $\gamma$  est surjective. On conclut par égalité des dimensions :

$$\dim(E^* \otimes F^*) = \dim(E^*) \dim(F^*) = \dim(E) \dim(F) = \dim(E \otimes F) = \dim((E \otimes F)^*).$$

D'où,  $\gamma$  est un isomorphisme.

#### 3. L'application

$$E^* \times F \longrightarrow \operatorname{Hom}(E, F)$$
  
 $(\lambda, y) \longmapsto (x \mapsto \lambda(x)y)$ 

est bilinéaire, donc par propriété universelle, elle induit  $\Phi$ .

Une base de  $\operatorname{Hom}(E, F)$  est donnée par les  $h_{i,j}: x \mapsto e_i^*(x) f_j$ . Or,  $h_{i,j} = \Phi(e_i^*, f_j)$ , donc  $\Phi$  est surjective.

Enfin, on a

$$\dim(E^* \otimes F) = (\dim E^*)(\dim F) = (\dim E)(\dim F) = \dim(\operatorname{Hom}(E, F)).$$

D'où,  $\Phi$  est un isomorphisme.

# Table des matières

Produits tensoriels		1
1	Exercice 1	1
2	Exercice 2. Isomorphismes canoniques	3