

Produit tensoriel d'espaces vectoriels.

19/03/2021

tensor-product-vect.tex

Dans toute cette note, \mathbb{k} désigne un corps commutatif.

1 Produit tensoriel de deux espaces-vectoriels.

Définition 1.1 – Soient U, V et W des \mathbb{k} -espaces vectoriels. Une application bilinéaire de $U \times V$ dans W est une application $f : U \times V \rightarrow W$ telle que, pour tous $u, u' \in U, v, v' \in V$ et $\lambda \in \mathbb{k}$:

- (i) $f(u + u', v) = f(u, v) + f(u', v)$;
- (ii) $f(u, v + v') = f(u, v) + f(u, v')$;
- (iii) $f(\lambda u, v) = \lambda f(u, v) = f(u, \lambda v)$.

Définition 1.2 – Soient U et V des \mathbb{k} -espaces vectoriels. Un produit tensoriel de U et V est un couple (T, t) , où T est un \mathbb{k} -espace vectoriel et $t : U \times V \rightarrow T$ une application bilinéaire telle que, pour tout \mathbb{k} -espace vectoriel W et toute application bilinéaire $f : U \times V \rightarrow W$, il existe un unique morphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels $\phi : T \rightarrow W$ tel que le diagramme

$$\begin{array}{ccc} U \times V & \xrightarrow{t} & T \\ & \searrow f & \downarrow \phi \\ & & W \end{array}$$

soit commutatif.

Nous allons démontrer que, si U et V sont des \mathbb{k} -espaces vectoriels, il existe un produit tensoriel de U et V et que, à isomorphisme près, ce produit tensoriel est unique.

Proposition 1.3 – Soient U et V des \mathbb{k} -espaces vectoriels. Si (T, t) et (T', t') sont des produits tensoriels de U et V , alors il existe un isomorphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels entre T et T' .

Démonstration : Par définition, on a des diagrammes commutatifs

$$\begin{array}{ccc} U \times V & \xrightarrow{t} & T \\ & \searrow t' & \downarrow \phi \\ & & T' \end{array} \quad \text{et} \quad \begin{array}{ccc} U \times V & \xrightarrow{t'} & T' \\ & \searrow t & \downarrow \phi' \\ & & T \end{array}$$

où ϕ et ϕ' sont des applications linéaires. Ces diagrammes donnent lieu à deux autres diagrammes commutatifs

$$\begin{array}{ccc} U \times V & \xrightarrow{t} & T \\ & \searrow t & \downarrow \phi' \circ \phi \\ & & T \end{array} \quad \text{et} \quad \begin{array}{ccc} U \times V & \xrightarrow{t'} & T' \\ & \searrow t' & \downarrow \phi \circ \phi' \\ & & T' \end{array}$$

Mais alors, l'unicité du morphisme requis par la définition du produit tensoriel mène à $\phi \circ \phi' = \text{id}_{T^v}$ et $\phi' \circ \phi = \text{id}_T$. ■

On montre maintenant l'existence d'un produit tensoriel.

Proposition 1.4 – Soient U et V des \mathbb{k} -espaces vectoriels. Alors, il existe un produit tensoriel de U et V .

Démonstration : Notons F l'ensemble des applications à support fini de $U \times V$ dans \mathbb{k} , muni de sa structure naturelle de \mathbb{k} -espace vectoriel. Pour tout $(u, v) \in U \times V$, notons $\delta_{(u,v)} \in F$ l'application qui vaut 1 sur (u, v) et 0 sur tout autre élément de $U \times V$. Alors, la famille $(\delta_{(u,v)}, (u, v) \in U \times V)$ est une base de F et on a une injection (ensembliste) $U \times V \rightarrow F, (u, v) \mapsto \delta_{(u,v)}$. Dans la suite, on commettra l'abus de langage qui consiste à identifier un élément (u, v) de $U \times V$ et son image par cette injection.

Soit S le sous-espace vectoriel de F engendré par les éléments $(u + u', v) - (u, v) - (u', v)$, $(u, v + v') - (u, v) - (u, v')$, $(\lambda u, v) - \lambda(u, v)$ et $(u, \lambda v) - \lambda(u, v)$, pour tous $u, u' \in U, v, v' \in V$ et $\lambda \in \mathbb{k}$. En outre, considérons l'application

$$t : U \times V \xrightarrow{\text{inj.can.}} F \xrightarrow{\text{proj.can.}} F/S.$$

Il est clair que t est une application bilinéaire.

Nous allons montrer que le couple $(F/S, t)$ est un produit tensoriel de U et V .

Soit W un \mathbb{k} -espace vectoriel et $f : U \times V \rightarrow W$ une application bilinéaire. Il existe un morphisme $\Phi : F \rightarrow W$ de \mathbb{k} -espaces vectoriels, tel que, pour tout $(u, v) \in U \times V$, $\Phi(\delta_{(u,v)}) = f(u, v)$. Il est clair que $\Phi(S) = 0$, de sorte que Φ induit un morphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels $\phi : F/S \rightarrow W$ tel que, pour tout $(u, v) \in U \times V$, $\phi(t(u, v)) = f(u, v)$. Ainsi, $\phi \circ t = f$.

De plus, tout morphisme $\psi : F/S \rightarrow W$ de \mathbb{k} -espaces vectoriels tel que $\psi \circ t = f$ doit coïncider avec ϕ puisque ψ et ϕ donnent la même image aux éléments $t(u, v), (u, v) \in U \times V$, qui engendrent le \mathbb{k} -espace vectoriel F/S . ■

Remarque 1.5 – Soient U et V des \mathbb{k} -espaces vectoriels.

1. Compte tenu de l'unicité, à isomorphisme près, d'un produit tensoriel, on parlera par abus de langage du produit tensoriel de U et V .
2. Le produit tensoriel de U et V construit à la Proposition 1.4 sera noté $U \otimes V$. Pour $(u, v) \in U \times V$, on pose $u \otimes v = t(u, v)$. Un tenseur pur est, par définition, un élément de $U \otimes V$ de la forme $u \otimes v$, où $(u, v) \in U \times V$.
3. Si $u, u' \in U, v, v' \in V$ et $\lambda \in \mathbb{k}$, on a $(u + u') \otimes v = u \otimes v + u' \otimes v$, $u \otimes (v + v') = u \otimes v + u \otimes v'$ et $\lambda(u \otimes v) = (\lambda u) \otimes v = u \otimes (\lambda v)$ dans $U \otimes V$. En particulier, pour $(u, v) \in U \times V$, $0 \otimes v = u \otimes 0 = 0$ et $-(u \otimes v) = (-u) \otimes v = u \otimes (-v)$.
4. Les tenseurs purs forment une famille génératrice du \mathbb{k} -espace vectoriel $U \otimes V$, mais pas une base en général. Par suite, tout élément de $U \otimes V$ peut être écrit comme combinaison linéaire de tenseurs purs, mais en général pas de manière unique.

Proposition 1.6 – Soient $f : U \rightarrow U'$ et $g : V \rightarrow V'$ des morphismes de \mathbb{k} -espaces vectoriels. Il existe un unique morphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels $h : U \otimes V \rightarrow U' \otimes V'$ tel que, pour tout $(u, v) \in U \times V$, $h(u \otimes v) = f(u) \otimes g(v)$.

Démonstration : Il est facile de vérifier que l'application $U \times V \rightarrow U' \otimes V', (u, v) \mapsto f(u) \otimes g(v)$ est bilinéaire. Par définition du produit tensoriel, elle induit donc une application linéaire h comme dans l'énoncé. L'unicité de h est évidente puisque l'image de la famille génératrice formée par les tenseurs purs est contrainte. ■

Notation 1.7 – Soient $f : U \rightarrow U'$ et $g : V \rightarrow V'$ des morphismes de \mathbb{k} -espaces vectoriels. L'application linéaire $h : U \otimes V \rightarrow U' \otimes V'$ définie à la Proposition 1.6 sera notée $f \otimes g$ et appelée le produit tensoriel des applications f et g .

Remarque 1.8 – Dans les notations de la Proposition 1.6, il est clair que, si $f : U \rightarrow U'$ et $g : V \rightarrow V'$ sont surjectives, alors $f \otimes g$ l'est aussi.

Proposition 1.9 – Soient $U \xrightarrow{f} U' \xrightarrow{f'} U''$ et $V \xrightarrow{g} V' \xrightarrow{g'} V''$ des morphismes de \mathbb{k} -espaces vectoriels. Alors, on a $(f' \circ f) \otimes (g' \circ g) = (f' \otimes g') \circ (f \otimes g)$.

Démonstration : Exercice (facile). ■

Corollaire 1.10 – Soient $U \xrightarrow{f} U'$ et $V \xrightarrow{g} V'$ des isomorphismes de \mathbb{k} -espaces vectoriels. Alors, $f \otimes g : U \otimes V \rightarrow U' \otimes V'$ est un isomorphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels.

Démonstration : C'est une conséquence facile de la Proposition 1.9. ■

2 Des isomorphismes utiles.

Le corps \mathbb{k} est bien sûr un \mathbb{k} -espace vectoriel. Le résultat suivant montre que la tensorisation d'un \mathbb{k} -espace vectoriel quelconque avec \mathbb{k} produit un \mathbb{k} -espace vectoriel qui lui est isomorphe.

Proposition 2.1 – Soit U un \mathbb{k} -espace vectoriel.

1. Il existe un unique isomorphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels $\mathbb{k} \otimes U \rightarrow U$ tel que, pour tout $(\lambda, u) \in \mathbb{k} \times U$, $\lambda \otimes u \mapsto \lambda u$.
2. Il existe un unique isomorphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels $U \otimes \mathbb{k} \rightarrow U$ tel que, pour tout $(u, \lambda) \in U \times \mathbb{k}$, $u \otimes \lambda \mapsto \lambda u$.

Démonstration : 1. L'unicité est claire puisqu'on impose l'image d'une famille génératrice de $\mathbb{k} \otimes U$. L'application $\mathbb{k} \times U \rightarrow U$, $(\lambda, u) \mapsto \lambda u$ est bilinéaire. Elle induit donc un morphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels $\mu : \mathbb{k} \otimes U \rightarrow U$ tel que, pour tout $(\lambda, u) \in \mathbb{k} \times U$, $\mu(\lambda \otimes u) = \lambda u$. D'autre part, il est clair que l'application $U \rightarrow \mathbb{k} \otimes U$, $u \mapsto 1 \otimes u$ est un morphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels inverse de μ .

2. La démonstration est identique à celle du Point 1. ■

Proposition 2.2 – Soient U et V des \mathbb{k} -espaces vectoriels. Il existe un unique isomorphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels

$$\tau : U \otimes V \rightarrow V \otimes U$$

tel que, pour $u \in U$ et $v \in V$, $\tau(u \otimes v) = v \otimes u$.

Démonstration : L'unicité est claire puisqu'on impose l'image d'une famille génératrice de $U \otimes V$. Par ailleurs, il est clair que l'application

$$\begin{aligned} U \times V &\rightarrow V \otimes U \\ (u, v) &\mapsto v \otimes u \end{aligned}$$

est bilinéaire. Par définition du produit tensoriel, il existe donc une application τ comme dans l'énoncé. ■

Proposition 2.3 – Soient U, V et W des \mathbb{k} -espaces vectoriels. Il existe un unique isomorphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels

$$\phi : U \otimes (V \otimes W) \longrightarrow (U \otimes V) \otimes W ,$$

tel que, pour tout $(u, v, w) \in U \times V \times W$, $\phi(u \otimes (v \otimes w)) = (u \otimes v) \otimes w$.

Démonstration : Il est facile de démontrer que l'ensemble des éléments de la forme $u \otimes (v \otimes w)$, $(u, v, w) \in U \times V \times W$, engendre l'espace vectoriel $U \otimes (V \otimes W)$. L'unicité est donc claire.

Soit $u \in U$. Il est facile de vérifier que l'application $V \times W \longrightarrow (U \otimes V) \otimes W$, $(v, w) \mapsto (u \otimes v) \otimes w$, est bilinéaire. Elle induit donc un morphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels

$$f_u : V \otimes W \longrightarrow (U \otimes V) \otimes W$$

tel que, pour tout $(v, w) \in V \times W$, $f_u(v \otimes w) = (u \otimes v) \otimes w$. On peut donc considérer l'application

$$\begin{array}{ccc} U \times (V \otimes W) & \longrightarrow & (U \otimes V) \otimes W \\ (u, p) & \mapsto & f_u(p) \end{array} .$$

Soient $\lambda \in \mathbb{k}$ et $u, u' \in U$, on vérifie facilement que $f_{u+u'} = f_u + f_{u'}$ et $f_{\lambda u} = \lambda f_u$. Il s'ensuit que l'application ci-dessus est bilinéaire, de sorte qu'il existe un morphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels

$$\phi : U \otimes (V \otimes W) \longrightarrow (U \otimes V) \otimes W$$

qui, pour tout $(u, v, w) \in U \times V \times W$, envoie $u \otimes (v \otimes w)$ sur $(u \otimes v) \otimes w$.

De la même manière, on peut définir un morphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels

$$(U \otimes V) \otimes W \longrightarrow U \otimes (V \otimes W)$$

qui, pour $(u, v, w) \in U \times V \times W$, envoie $(u \otimes v) \otimes w$ sur $u \otimes (v \otimes w)$.

Ce morphisme est inverse de ϕ et le résultat s'ensuit. ■

Proposition 2.4 – Soient U un \mathbb{k} -espace vectoriel et $(V_i)_{i \in I}$ une famille, indexée par un ensemble non vide I , de \mathbb{k} -espaces vectoriels. Il existe un unique isomorphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels

$$\Theta : U \otimes \left(\bigoplus_{i \in I} V_i \right) \longrightarrow \bigoplus_{i \in I} (U \otimes V_i)$$

telle que, pour $u \in U$ et $(v_i)_{i \in I} \in \bigoplus_{i \in I} V_i$, $\Theta(u \otimes (v_i)_{i \in I}) = (u \otimes v_i)_{i \in I}$.

Démonstration : L'existence de l'application Θ ne pose pas de difficulté. Il est plus délicat de montrer qu'elle est un isomorphisme. Pour cela, on pourra construire une application inverse pour Θ . ■

Remarque 2.5 –

1. Bien sur, le résultat de la Proposition 2.4 a un analogue où la somme directe apparaît à gauche du produit tensoriel plutôt qu'à droite.

2. La Proposition 2.4, jointe au Point 1 ci-dessus montre que, si I et J sont des ensembles non vides et $(U_i)_{i \in I}$ et $(V_j)_{j \in J}$ des familles, indexées respectivement par I et J de \mathbb{k} -espaces vectoriels, il existe un unique isomorphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels

$$\Theta : \left(\bigoplus_{i \in I} U_i \right) \otimes \left(\bigoplus_{j \in J} V_j \right) \longrightarrow \bigoplus_{(i,j) \in I \times J} (U_i \otimes V_j)$$

telle que, pour $(u_i)_{i \in I} \in \bigoplus_{i \in I} U_i$ et $(v_j)_{j \in J} \in \bigoplus_{j \in J} V_j$, $\Theta((u_i)_{i \in I} \otimes (v_j)_{j \in J}) = (u_i \otimes v_j)_{(i,j) \in I \times J}$.

Le second point de la Remarque 2.5 a une conséquence très utile sur les bases dans les produits tensoriels. C'est cette conséquence que nous décrivons maintenant.

Proposition 2.6 – Soient U et V des \mathbb{k} -espaces vectoriels, I et J des ensembles et $(b_i, i \in I)$, $(c_j, j \in J)$ des bases de U et V , respectivement. Alors, la famille $(b_i \otimes c_j, (i, j) \in I \times J)$ est une base du \mathbb{k} -espace vectoriel $U \otimes V$.

Démonstration : Les détails sont laissés en exercice. Si, pour tout $i \in I$, on pose $B_i = \mathbb{k}$, on a un isomorphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels

$$U \xrightarrow{\sim} \bigoplus_{i \in I} B_i,$$

entre U et la somme directe (externe) des B_i , $i \in I$, qui envoie $u \in U$ sur la famille de ses coefficients dans la base $(b_i, i \in I)$. De même, en posant $C_j = \mathbb{k}$, pour $j \in J$, on a un isomorphisme de \mathbb{k} -espaces vectoriels

$$V \xrightarrow{\sim} \bigoplus_{j \in J} C_j,$$

entre V et la somme directe (externe) des C_j , $j \in J$, qui envoie $v \in V$ sur la famille de ses coefficients dans la base $(c_j, j \in J)$. On peut alors tensoriser les deux isomorphismes ci-dessus (cf. Corollaire 1.10) et obtenir un isomorphisme

$$U \otimes V \xrightarrow{\sim} \left(\bigoplus_{i \in I} B_i \right) \otimes \left(\bigoplus_{j \in J} C_j \right) \xrightarrow{\sim} \bigoplus_{(i, j) \in I \times J} (B_i \otimes C_j),$$

le second isomorphisme étant fourni par le second point de la Remarque 2.5. (On remarquera que chaque $B_i \otimes C_j$, $(i, j) \in I \times J$, est un \mathbb{k} -espace vectoriel isomorphe à \mathbb{k} , d'après la Proposition 2.1.) Il est alors facile de montrer que la famille $(b_i \otimes c_j, (i, j) \in I \times J)$ est envoyée par ce dernier isomorphisme sur une base de l'espace d'arrivée. Cette famille est donc une base. ■

La Proposition 2.6 a un certain nombre de conséquences très utiles dans la pratique.

Corollaire 2.7 – Soient U et V des \mathbb{k} -espaces vectoriels de dimensions finies. Alors, le \mathbb{k} -espace vectoriel $U \otimes V$ est de dimension finie et $\dim_{\mathbb{k}}(U \otimes V) = \dim_{\mathbb{k}}(U) \dim_{\mathbb{k}}(V)$.

Démonstration : C'est une conséquence immédiate de la Proposition 2.6. ■

Corollaire 2.8 – Soient U, U', V et V' des \mathbb{k} -espaces vectoriels et $f : U \rightarrow U'$ et $g : V \rightarrow V'$ des applications linéaires. Si f et g sont injectives, alors $f \otimes g$ l'est aussi.

Démonstration : Les détails sont laissés en exercice. On pourra considérer une base $(b_i, i \in I)$ de U et une base $(c_j, j \in J)$ de V . Par hypothèse sur f et g , $(f(b_i), i \in I)$ est une famille libre de U' et on peut la compléter en une base \mathbf{b}' de U' . De même, la famille $(g(c_j), j \in J)$ est une base de V' et on peut la compléter en une base \mathbf{c}' de V' . La famille $(b_i \otimes c_j, (i, j) \in I \times J)$ est alors une base de $U \otimes V$ dont l'image par $f \otimes g$ est une famille libre. Donc $f \otimes g$ est injective. ■

On termine par un résultat qui relie (en dimension finie) les espaces d'homomorphismes et la dualité, via le produit tensoriel.

Soient V et W deux \mathbb{k} -espaces vectoriels. On note V^* le dual de V . Soient alors $\xi \in V^*$ et $w \in W$. On considère l'application

$$e_{\xi,w} : V \longrightarrow W \\ v \longmapsto \xi(v)w .$$

Il est facile de vérifier que $e_{\xi,w}$ est une application linéaire (nulle si $w = 0$ ou $\xi = 0$ et de rang 1 sinon). On peut alors considérer l'application

$$\varphi : V^* \times W \longrightarrow \text{Hom}_{\mathbb{k}}(V, W) \\ (\xi, w) \longmapsto e_{\xi,w} .$$

Une vérification immédiate montre que φ est une application bilinéaire. Elle induit donc une application linéaire

$$\bar{\varphi} : V^* \otimes W \longrightarrow \text{Hom}_{\mathbb{k}}(V, W)$$

telle que, $\forall (\xi, w) \in V^* \times W$, $\bar{\varphi}(\xi \otimes w) = e_{\xi,w}$.

Proposition 2.9 – *On reprend les notations ci-dessus. Si V et W sont de dimension finie, l'application $\bar{\varphi}$ est bijective.*

Démonstration : On laisse les détails en exercice. On pourra considérer une base (b_1, \dots, b_m) de V et sa base duale (ξ_1, \dots, ξ_m) , ainsi qu'une base (c_1, \dots, c_n) de W . Pour tous $1 \leq i \leq n$ et $1 \leq j \leq m$, on note $f_{i,j}$ l'unique élément de $\text{Hom}_{\mathbb{k}}(V, W)$ tel que, pour tout $1 \leq k \leq m$, $f_{i,j}(b_k) = \delta_{j,k}c_i$. On sait qu'alors $(f_{i,j}, 1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq m)$ est une base de $\text{Hom}_{\mathbb{k}}(V, W)$. On constate ensuite que, pour $1 \leq i \leq n$ et $1 \leq j \leq m$, on a $\bar{\varphi}(\xi_j \otimes c_i) = f_{i,j}$. ■

Références.

[Greub-1978] W. Greub. Multilinear Algebra. Second edition. Universitext. Springer-Verlag, New-York, 1978.

[Jacobson-1989] N. Jacobson. Basic Algebra II. W.H. Freedman and Compagny, New-York, 1989.

[Rotman-2009] J.J. Rotman. An introduction to homological algebra. Second edition. Universitext. Springer, Berlin, 2009