# Algèbre 1

 $Hugo \ SALOU$ 



**Preuve.**  $\triangleright$  L'unicité à unique isomorphisme près est formelle (c.f. preuve des sommes/produits directs).

 $\triangleright$  On va démontrer l'existence, pour n=2, et on procède par récurrence immédiate pour montrer pour tout n. On donne deux méthodes.

#### Méthode rapide

Soit  $(e_1, \ldots, e_n)$  une base de  $E_1$ . Soit  $(f_1, \ldots, f_m)$  une base de  $E_2$ . On considère  $E_1 \otimes E_2$  le  $\mathbb{k}$ -espace vectoriel de base indexée par  $\{1, \ldots, n\} \times \{1, \ldots, m\}$  (c'est à dire  $\mathbb{k}^n \times \mathbb{k}^m$ ). On notera  $e_i \otimes f_j$  l'élément de la base correspondante à l'indice (i, j).

Remarquons que, plus abstraitement, on a considéré

$$\bigoplus_{(i,j)\in[\![1,n]\!]\times[\![1,m]\!]} \mathbb{k}(e_i\otimes e_j).$$

On définit alors l'application

$$\pi: E_1 \times E_2 \longrightarrow E_1 \otimes E_2$$
$$(e_i, f_j) \longmapsto e_i \otimes f_j,$$

étant étendue par linéarité.

Justifions que la propriété universelle voulue est satisfaite.

Soit  $\phi: E_1 \times E_2 \to F$ . On définit l'application linéaire

$$\bar{\phi}: E_1 \otimes E_2 \longrightarrow F$$
 $e_i \otimes e_j \longmapsto \bar{\phi}(e_i, e_j),$ 

étendue par linéarité.

**Observation.**  $\phi = \bar{\phi} \circ \pi$ .

. Clair.

L'unicité de  $\bar{\phi}$  est claire, car elle doit prendre les valeurs  $\left(\phi(e_i, f_j)\right)_{i,j}$  sur  $(e_i \otimes e_j)_{i,j}$ , qui est une base de  $E_1 \otimes E_2$ .

#### Méthode « M1 Maths »

On définit le produit tensoriel par un quotient de relation. C'est une construction qui sera utilisée notamment en M1 avec les modules.

On définit  $^1$ :

$$E_1 \otimes E_2 := \frac{\bigoplus_{e \in E_1, f \in E_2} \mathbb{k}(e \otimes f)}{\langle (\lambda e + \lambda' e') \otimes (\mu f + \mu' f') = \lambda \mu e \otimes f + \lambda \mu' e \otimes f' + \lambda' \mu e' \otimes f + \lambda' \mu' e' \otimes f' \rangle}.$$

On définit alors

$$\pi: E_1 \times E_2 \longrightarrow E_1 \otimes E_2$$
$$(e, f) \longmapsto \overline{e \otimes f},$$

qui est étendue par bilinéarité puis construction.

(Exercice) Le couple  $(E_1 \otimes E_2, \pi)$  satisfait la propriété universelle recherchée.

**Définition 0.1.** Soient  $E_1, \ldots, E_n$  des k-espaces vectoriels. Pour  $(e_1, \ldots, e_n) \in E_1 \times \cdots \times E_n$ , on note

$$e_1 \otimes \cdots \otimes e_n := \pi(e_1, \dots, e_n).$$

**Terminologie**. Les éléments de cette forme sont appelés tenseurs simples (ou pures). Un élément de  $E_1 \otimes \cdots \otimes E_n$  est appelé tenseur.

<sup>1.</sup> Cette définition n'a qu'un intérêt théorique : on pose l'espace comme ceci mais, pour pouvoir le calculer, cette définition n'est pas très utile.

**Observation.** Les tenseurs simples engendrent  $E_1 \otimes \cdots \otimes E_n$ . Clair avec les deux constructions données.

Attention! Un tenseur quelconque n'est en général pas simple.

Pour bien insister sur le corollaire de la construction :

**Corollaire 0.1.** Soient  $E_1, \ldots, E_n$  des  $\mathbb{k}$ -espaces vectoriels. Soit également  $(e_{i_k})_{i_k \in I_k}$  une base de  $E_k$  pour  $k \in [1, n]$ .

Alors,  $(e_{i_1} \otimes \cdots \otimes e_{i_n})_{(i_1,\dots,i_n) \in I_1 \times \cdots \times I_n}$  est une base de  $E_1 \otimes \cdots \otimes E_n$ .

En particulier,

$$\dim(E_1 \otimes E_n) = \prod_{i=1}^n \dim(E_i).$$

Preuve. Cela par la construction donnée.

On a les règles de calculs suivantes :

1. 
$$\lambda \cdot (e_1 \otimes \cdots \otimes e_n) = (\lambda \cdot e_1) \otimes e_2 \otimes \cdots \otimes e_n = \cdots = e_1 \otimes \cdots \otimes e_{n-1} \otimes (\lambda \cdot e_n)$$
.

**2.** 
$$(e_1 + e'_1) \otimes e_2 \otimes \cdots \otimes e_n = e_1 \otimes \cdots \otimes e_n + e'_1 \otimes \cdots \otimes e_n$$
,

$$e_1 \otimes \cdots \otimes e_{n-1} \otimes (e_n + e'_n) = e_1 \otimes \cdots \otimes e_n + e_1 \otimes \cdots \otimes e'_n$$
. Ceci est vrai par bilinéarité de  $\pi$ .

#### 0.1Morphismes et produits tensoriels.

Dans cette section, on traitera le cas n=2.

On a le théorème suivant.

**Théorème 0.1.** Soient E, E', F, F' quatre  $\mathbb{k}$ -espaces vectoriels de

dimension finie. Il y a un isomorphisme canonique

$$\operatorname{Hom}(E,E') \otimes \operatorname{Hom}(F,F') \xrightarrow{\sim} \operatorname{Hom}(E \otimes F, E' \otimes F')$$
$$u \otimes v \longmapsto \begin{vmatrix} E \otimes F & \to & E' \otimes F' \\ x \otimes y & \mapsto & u(x) \otimes u(y) \end{vmatrix}.$$

**Convention.** Lorsqu'on écrit «  $u \otimes v$  », on l'interprète comme étant un élément de  $\text{Hom}(E \otimes F, E' \otimes F')$ .

**Preuve.** On considère le morphisme  $\Phi$  défini par :

$$\Phi: \operatorname{Hom}(E,E') \times \operatorname{Hom}(F,F') \xrightarrow{\sim} \operatorname{Hom}(E \otimes F, E' \otimes F')$$

$$(u,v) \longmapsto \left| \begin{array}{ccc} E \otimes F & \to & E' \otimes F' \\ x \otimes y & \mapsto & u(x) \otimes u(y) \end{array} \right.$$

**Observation.**  $\Phi$  est bien définie.

. Ceci découle du fait que

$$E \times F \longrightarrow E' \otimes F'$$
$$(x,y) \longmapsto E \times u(x) \otimes v(y)$$

est bilinéaire, donc unicité de l'application linéaire  $E\otimes F\to E'\otimes F'$  (propriété universelle).

**Observation.** L'application  $\Phi$  est bilinéaire.

. Clair.

Ainsi  $\Phi$  induit, par propriété universelle, l'application linéaire

$$\bar{\Phi}: \operatorname{Hom}(E, E') \otimes \operatorname{Hom}(F, F') \to \operatorname{Hom}(E \otimes F, E' \otimes F').$$

**Observation.**  $\bar{\Phi}$  est surjective

. Il suffit de montrer que l'on peut atteindre les morphismes de la forme

$$e_i \otimes f_j \longmapsto e'_k \otimes f'_\ell$$
  
 $e_r \otimes f_s \longmapsto 0 \text{ si } (r,s) \neq (i,j)$ 

où  $(e_i)_i$  est une base de E,  $(f_j)_j$  est une base de F,  $(e'_k)_k$  est une base de E' et  $(f'_\ell)_\ell$  est une base de E'.

Et, pour ce faire, on définit

$$u: e_i \longmapsto e'_k$$
  
 $e_r \longmapsto 0 \text{ si } r \neq i$ 

puis

$$v: f_j \longmapsto f'_j$$
  
 $f_s \longmapsto 0 \text{ si } s \neq j.$ 

On conclut puisque

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

On a alors la règle de calculs étendue.

**Proposition 0.1.** Si  $u: E \to E', u': E' \to E'', v: F \to F'$  et  $v': F' \to F''$  quatre applications linéaires, alors

$$(u' \otimes v') \circ (u \otimes v) = (u' \circ u) \otimes (v' \circ v).$$

**Preuve.** Il suffit d'observer que ces deux applications prennent même valeurs sur les tenseurs simples. On conclut car ceux-ci engendrent  $E \otimes F$ .

Interprétation matricielle (du théorème précédent)

Soit  $\mathfrak{B}_E = (e_i)$  une base de E,  $\mathfrak{B}_F = (f_j)$  une base de F,  $\mathfrak{B}_{E'} = (e'_k)$  une base de E' et  $\mathfrak{B}_{F'} = (f'_\ell)$  une base de F'. Notons  $A := \operatorname{Mat}_{\mathfrak{B}_E,\mathfrak{B}_F}(u)$  et  $B := \operatorname{Mat}_{\mathfrak{B}_{E'},\mathfrak{B}_{F'}}(v)$ . Notons aussi  $\mathfrak{B}_{E\otimes F} = (e_i \otimes f_j)$  base de  $E \otimes F$  et  $\mathfrak{B}_{E'\otimes F'} = (e'_k \otimes f'_\ell)$  base de  $E' \otimes F'$ . Alors,

$$\operatorname{Mat}_{\mathfrak{B}_{E\otimes F},\mathfrak{B}_{E'\otimes F'}} = \begin{pmatrix} a_{11}B & \dots & a_{1,m}B \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n,1}B & \dots & a_{n,m}B \end{pmatrix}$$
 (\*).

On peut en déduire que (exercice) le corolaire suivant.

Corollaire 0.2. Si  $u \in \mathcal{L}(E)$  et  $v \in \mathcal{L}(F)$  alors

- 1.  $\operatorname{Tr}(u \otimes v) = \operatorname{Tr}(u) \cdot \operatorname{Tr}(v)$ ;
- 2.  $\det(u \otimes v) = (\det u)^{\dim F} \cdot (\det v)^{\dim E}$ ;

et si  $u \in \mathcal{L}(E, E')$  et  $v \in \mathcal{L}(F, F')$  alors

3.  $\operatorname{rg}(u \otimes v) = (\operatorname{rg} u) \cdot (\operatorname{rg} v)$ .

**Preuve.** On applique l'interprétation matricielle, et on applique les résultats usuels sur les matrices.  $\hfill\Box$ 

Remarque 0.1. La formule (\*) permet de définir le produit tensoriel de matrices. On montrerait alors

- 1.  $(A + A') \otimes B = A \otimes B + A' \otimes B$
- 2.  $(AA')\otimes (BB')=(A\otimes B)(A'\otimes B')$  (par les règles de calculs)
- 3.  $(A \otimes B) \otimes C = A \otimes (B \otimes C)$  (par l'interprétation terme à terme des morphismes).

# 0.2 Quelques isomorphismes canoniques et règles de calculs

# 0.2.1 Isomorphisme canonique.

**Proposition 0.2.** Soient E et F deux k-espaces vectoriels de dimension finie. Alors, canoniquement on a  $Hom(E, F) \cong E^* \otimes F$ .

Preuve. On considère

$$\phi: E^* \times F \longrightarrow \operatorname{Hom}(E, F)$$
$$(\ell, y) \longmapsto (x \mapsto \ell(x) y).$$

**Observation.**  $\phi$  est bilinéaire.

Elle induit donc  $\bar{\phi}: E^* \otimes F \to \text{Hom}(E, F)$ .

La surjectivité se montre comme à la sections 3, et on conclut par égalité des dimensions.  $\hfill\Box$ 

# 0.2.2 Isomorphismes canoniques et règles de calculs.

**Proposition 0.3.** Si E, F sont deux k-espaces vectoriels, alors

$$E \otimes F \longrightarrow F \otimes E$$
$$e \otimes f \longmapsto f \otimes e.$$

Preuve. On pose

$$u: E \times F \longrightarrow F \otimes E$$
  
 $(e, f) \longmapsto f \otimes e,$ 

bilinéaire et il induit donc un morphisme

$$\bar{u}: E \otimes F \to F \otimes E$$
.

On construit de même l'inverse.

**Proposition 0.4.** Si  $E_1, E_2, F$  sont trois k-espaces vectoriels, alors il y a un isomorphisme canonique

$$u: (E_1 \oplus E_2) \otimes F \longrightarrow (E_1 \otimes F) \oplus (E_2 \otimes F)$$
  
 $(x \oplus y) \otimes z \longmapsto (x \otimes z) \oplus (y \otimes z).$ 

**Preuve.** On considère, pour  $i \in \{1, 2\}$ , l'application  $p_i : E_1 \otimes E_2 \to E_i$  la projection canonique.

**Observation.**  $u = (p_1 \otimes id_F, p_2 \otimes id_F)$ 

. Clair

On peut construire l'inverse. Soit, pour  $i \in \{1,2\}$ , l'injection canonique

$$j_i: E_i \hookrightarrow E_1 \oplus E_2$$
.

On considère alors, pour  $i \in \{1, 2\}$ ,

$$j_i \otimes \mathrm{id}_F : E_i \otimes F \to (E_1 \oplus E_2) \otimes F$$
.

Ainsi,  $v = j_1 \oplus j_2$  est un inverse pour u.

**Proposition 0.5.** Si E et F sont deux k-espaces vectoriels de dimension fini, alors il existe un isomorphisme canonique

$$\bar{\phi}: E^* \otimes F^* \longrightarrow (E \otimes F)^*$$
$$\mu \otimes \nu \longmapsto (x \otimes y \mapsto \mu(x) \cdot \nu(y)).$$

**Preuve.** 1. L'application  $\bar{\phi}$  est bien définie.

2. C'est bien un isomorphisme (on montre que c'est surjectif et égalité des dimensions).

**Proposition 0.6.** Si E, F et G sont trois  $\Bbbk$ -espaces vectoriels alors il y a un isomorphisme canonique

$$(E \otimes F) \otimes G \longrightarrow E \otimes (F \otimes G)$$
$$(x \otimes y) \otimes z \longmapsto x \otimes (y \otimes z).$$

Preuve. Exercice.

# 1 Représentation linéaires des groupes (finis, complexes).

#### 1.1 Notions de base.

Dans cette section, on considère un corps k est un groupe G.

#### 1.1.1 Définitions.

**Définition 1.1.** Une représentation linéaire de G sur  $\Bbbk$  est la donnée de

- $\triangleright V$  un  $\Bbbk$ -espace vectoriel de dimension finie;
- $\triangleright \rho: G \to \mathrm{GL}(V)$  morphisme de groupes.

Autrement dit, c'est une action de G sur V par automorphismes linéaires.

**Notation.** On note  $(\rho, V)$ , souvent abrégé en simplement V ( $\rho$  étant sous-entendu).

#### Terminologie.

- $\triangleright$  Le degré de  $(\rho, V)$  est la dimension de V.
- $\triangleright$  La représentation est *fidèle* si  $\rho$  est injectif.

# 1.1.2 Sous-représentation (et irréductibilité)

**Définition 1.2.** Si  $(\rho, V)$  une représentation linéaire de G alors un sous-espace vecotirel  $W\subseteq V$  est une sous-représentation linéaire

de V si W est stable par G, *i.e.* 

$$\forall g \in G, g \cdot W \subseteq W$$
.

Observation. La donnée de

$$\left(W, \begin{array}{ccc} G & \to & \mathrm{GL}(W) \\ g & \mapsto & \rho(g)_{|W} \end{array}\right)$$

est alors évidemment une représentation linéaire de G.

#### Exemple 1.1.

$$V^G := \{v \in V \mid \forall g \in G, g \cdot v = v\}$$

est une sous-représentation (qui est triviale).

**Définition 1.3.** On dit qu'une représentation linéaire  $(\rho, V)$  est irréductible si

- $\triangleright$  son degré est  $\ge 1$ ;
- $\triangleright$  et ses seuls sons-représentations sont  $\{0\}$  et V, *i.e.*  $(\rho, V)$  n'admet pas de sous-représentations non triviales.

# 1.1.3 Morphismes de représentations.

#### Définition.

**Définition 1.4.** Soient  $(\rho, V)$  et  $(\sigma, W)$  deux représentations linéaires de G. Un morphisme de représentation de V à W est la donnée de

$$f: F \to W$$

linéaire telle que

$$\forall g \in G, \forall v \in V, \qquad f(g \cdot v) = g \cdot f(v),$$

i.e.,

$$f(\rho(g) v) = \sigma(g) f(v).$$

**Notation.** On note  $\operatorname{Hom}_G(V,W)$  l'ensemble des morphismes de représentation linéaire. C'est un  $\mathbb{k}$ -espace vectoriel.

**Terminologie.** Les éléments de  $\text{Hom}_G(V, W)$  sont appelés les *morphismes G-équivariants*.

**Exercice 1.1.** L'inclusion d'une sous-représentation est un morphisme de représentations.

**Observation.** Si  $f \in \text{Hom}_G(V, W)$  alors

- $\triangleright$  ker f est une sous-représentation de V;
- $\triangleright$  im f est une sous-représentation de W.

. Si  $v \in \ker f$ , alors  $f(g \cdot v) = g \cdot f(v) = 0$ . Si  $w \in f(v) \in \operatorname{im} f$  alors  $g \cdot w = g \cdot f(v) = f(g \cdot v) \in \operatorname{im} f$ .

# Structure de représentation linéaire sur Hom(V, W)

On fait agir G par conjugaison :

$$G \longrightarrow \operatorname{Aut}(\operatorname{Hom}(V, W))$$
  
 $g \longmapsto (f \mapsto g \cdot f \cdot g^{-1}).$ 

**Observation.** Cela fait de  $\operatorname{Hom}(V,W)$  une représentation linéaire de G.

On a alors la proposition suivante.

**Proposition 1.1.**  $\operatorname{Hom}_G(V, W) = \operatorname{Hom}(V, W)^G$ .

Preuve. C'est un jeu d'écriture :

$$f \in \text{Hom}(V, W)^G \iff g \cdot f \cdot g^{-1} = f$$
  
 $\iff g \cdot f = f \cdot g$   
 $\iff f \in \text{Hom}_G(V, W).$