

# CHAPITRE I

## ALGÈBRE TENSORIELLE ET ALGÈBRE EXTÉRIEURE

### Notations

Soit  $k$  un corps commutatif et soient  $E, F$  deux espaces vectoriels sur  $k$ . On note  $\mathcal{L}(E ; F)$  l'espace vectoriel des applications linéaires de  $E$  dans  $F$ .

Si  $F = k$ , on note  $E^* = \mathcal{L}(E ; k)$  le dual de  $E$ .

### Exercice

Montrer que l'application de bidualité  $E \rightarrow E^{**}$  est un isomorphisme, si et seulement si la dimension de  $E$  est finie.

Si  $E, F, G$ , sont trois espaces vectoriels sur  $k$ , on note  $\beta(E, F ; G)$  l'espace vectoriel des applications bilinéaires de  $E \times F$  dans  $G$ .

## I - PRODUIT TENSORIEL

### I-1 Produit tensoriel de deux espaces vectoriels.

Soient  $E, F$  deux espaces vectoriels sur  $k$ .

#### Théorème I-1

- i) il existe un espace vectoriel sur  $k$ , noté  $E \otimes F$  qui se lit  $E$  tenseur  $F$ , et une application bilinéaire  $j \in \beta(E, F ; E \otimes F)$  tels que, pour tout espace vectoriel  $G$  et toute application bilinéaire  $b \in \beta(E, F ; G)$  il existe une *unique* application linéaire  $c : E \otimes F \rightarrow G$  telle que  $b = c \circ j$ .

$$\begin{array}{ccc} E \times F & & \\ \downarrow j & \searrow b & \\ E \otimes F & \xrightarrow{c} & G \end{array}$$

- ii) Le couple  $(E \otimes F, j)$  est unique à unique isomorphisme près. Ce qui signifie que si  $(E \otimes F, j)$  et  $((E \otimes F)', j')$  sont deux solutions de i), il existe un unique isomorphisme  $I : E \otimes F \rightarrow (E \otimes F)'$  tel que  $j' = I \circ j$ .

Avant de donner la preuve de ce théorème, remarquons qu'il est peut-être illégitime de donner un nom  $(E \otimes F)$  à un objet qui n'est défini qu'à isomorphisme près. C'est pourtant ce que l'on fera.

**Preuve** : on commence par l'unicité ii), qui est un phénomène très général.

Puisque  $(E \otimes F, j)$  est solution de i), il existe un unique  $\alpha : E \otimes F \rightarrow (E \otimes F)'$  linéaire, telle que  $j' = \alpha \circ j$  et de même, en échangeant les rôles de  $E \otimes F$  et  $(E \otimes F)'$ , un unique  $\beta : (E \otimes F)' \rightarrow E \otimes F$  telle que  $j = \beta \circ j'$ .

$$\text{On a donc } j = \beta \circ j' = \beta \circ (\alpha \circ j) = (\beta \circ \alpha) \circ j.$$

$$\text{Par ailleurs } j = \text{Id}_{E \otimes F} \circ j.$$

L'unicité de l'application linéaire  $c$ , requise en i) montre donc que  $\beta \circ \alpha = \text{Id}_{E \otimes F}$  et de façon analogue que  $\alpha \circ \beta = \text{Id}_{(E \otimes F)'}$  ■

i) **Existence** : construction d'une solution.

Notons  $k^{(E \times F)}$  l'espace vectoriel (énorme !) de base l'ensemble  $E \times F$ . C'est l'espace vectoriel constitué des applications de  $E \times F \rightarrow K$  nulles sauf sur un ensemble fini.

Soit  $\sigma : E \times F \hookrightarrow K^{(E \times F)}$  l'injection qui associe à  $(e, f)$  le  $(e, f)$ -ième vecteur de base ou, si l'on veut, l'application de  $E \times F \rightarrow K$  qui vaut 1 sur  $(e, f)$  et 0 ailleurs.

Cette injection  $\sigma : E \times F \rightarrow K^{(E \times F)}$  n'a pour l'instant aucune propriété algébrique. Elle n'est ni linéaire, ni bilinéaire.

On va maintenant faire un quotient minimum de  $K^{(E \times F)}$  pour rendre  $\sigma$  bilinéaire.

Considérons donc  $R(E, F)$  le sous-espace vectoriel de  $K^{(E \times F)}$  engendré par les éléments

$$\sigma(ae + be', cf + df') - ac \sigma(e, f) - ad \sigma(e, f') - bc \sigma(e', f) - bd \sigma(e', f')$$

et notons

$$E \otimes F = K^{(E \times F)} / R(E, F) \text{ et } j : E \times F \rightarrow E \otimes F$$

la composée  $E \times F \xrightarrow{\sigma} K^{(E \times F)} \xrightarrow{R} K^{(E \times F)} / R(E, F)$  où  $R$  est la surjection canonique.

L'application  $j$  est bien devenu tautologiquement bilinéaire.

Si  $b : E \times F \rightarrow G$  est n'importe quelle application bilinéaire, on définit  $\tilde{c} : K^{(E \times F)} \rightarrow G$  comme étant l'application linéaire qui envoie l'élément de base  $(e, f)$  sur  $b(e, f)$ . Cette application linéaire  $\tilde{c}$  est nulle sur le sous-espace vectoriel  $R(E, F)$  et définit donc par passage au quotient une application linéaire  $c : K^{(E \times F)} / R(E, F) \rightarrow G$  telle que  $b = c \circ j$ . L'unicité d'un tel  $c$  est évident. Ce qui montre que le couple  $(K^{(E \times F)} / R(E, F), j)$  satisfait i). ■

Pour résumer, l'ensemble des applications bilinéaires de  $E \times F$  dans  $G$ , s'identifie à l'ensemble des applications linéaires de  $E \otimes F$  dans  $G$

$$\begin{array}{ccc} \beta(E, F ; G) & \simeq & \mathcal{L}(E \otimes F ; G) \\ b & \xrightarrow{\quad} & c \end{array}$$

et cette propriété caractérise  $E \otimes F$ .

**Exemple :** soit  $b : E \times k \rightarrow G$  une application bilinéaire quelconque et soit  $j : E \times k \rightarrow E$  l'application bilinéaire définie par  $j(V, \lambda) = \lambda V$   $\lambda \in k, V \in E$

$$\begin{array}{ccc} E \times k & & \\ \downarrow j & \searrow b & \\ E & \xrightarrow{c} & G \end{array}$$

et soit  $c : E \rightarrow G$  l'application linéaire définie par  $c(V) = b(V, 1)$ . La commutativité du diagramme ci-dessus montre que le couple  $(E, j)$  répond à la question. On a donc  $E \otimes k \stackrel{I}{\simeq} E$  où  $I$  est l'application linéaire induite par l'application bilinéaire  $j$ .

## I-2 Notations :

l'élément de  $E \otimes F$ ,  $j(e, f)$  se note  $e \otimes f$  et se lit  $e$  tenseur  $f$ .

## I-3 Propriétés évidentes du produit tensoriel

### 1) Commutativité

$$\begin{array}{ccc} E \otimes F & \xrightarrow{\sim} & F \otimes E \\ e \otimes f & \mapsto & f \otimes e \end{array}$$

### 2) Associativité $(E \otimes F) \otimes G \xrightarrow{\sim} E \otimes (F \otimes G)$ .

### 3) Pour $\lambda, \mu, \lambda', \mu' \in k$ et $e, e' \in E, f, f' \in F$ on a les règles de calcul

$$(\lambda e + \lambda' e') \otimes (\mu f + \mu' f') = \lambda \mu (e \otimes f) + \lambda \mu' (e \otimes f') + \lambda' \mu (e' \otimes f) + \lambda' \mu' (e' \otimes f') \in E \otimes F$$

4) Les éléments de  $E \otimes F$  de la forme  $e \otimes f$  s'appellent des tenseurs élémentaires. Ils engendrent  $E \otimes F$ .

**Preuve :** application directe de la définition de  $E \otimes F$ .

## I-4 Commutation du produit tensoriel et des sommes directes.

**Propriété I-4** Soient  $E_{i \in I}$  une famille d'espaces vectoriels et  $F$  un espace vectoriel.

Les deux espaces vectoriels  $(\bigoplus_{i \in I} E_i) \otimes F$  et  $\bigoplus_{i \in I} (E_i \otimes F)$  sont canoniquement isomorphes.

**Preuve :** pour tout espace vectoriel  $G$  on a la suite d'isomorphismes

$$\beta((\bigoplus_{i \in I} E_i), F ; G) \simeq \prod_{i \in I} \beta(E_i, F ; G)$$

$$\simeq \prod_{i \in I} \mathcal{L}(E_i \otimes F ; G) = \mathcal{L}(\bigoplus_{i \in I} (E_i \otimes F) ; G)$$

et par définition

$$\beta(\bigoplus_{i \in I} E_i, F ; G) = \mathcal{L}((\bigoplus_{i \in I} E_i) \otimes F ; G).$$

■

**Corollaire I-4.1** si  $e_i$   $i \in I$  est une base de  $E$ , et  $f_j$   $j \in J$  une base de  $F$ , les éléments  $e_i \otimes f_j$  ( $i, j \in I \times J$ ) forment une base de  $E \otimes F$ .

**Preuve :** On a  $E \simeq \bigoplus_{i \in I} k e_i$  et  $F \simeq \bigoplus_{j \in J} k f_j$  et donc

$$E \otimes F \simeq \bigoplus_{i, j \in I \times J} (k e_i \otimes k f_j) = \bigoplus_{i, j \in I \times J} k(e_i \otimes f_j).$$

■

En particulier si  $\dim E$  et  $\dim F$  sont finies,  $E \otimes F$  est aussi de dimension finie et  $\dim (E \otimes F) = \dim E \times \dim F$ .

### I-5 Produit tensoriel d'applications linéaires.

Soient  $E, F, E', F'$  quatre espaces vectoriels sur  $k$  et  $f : E \rightarrow F, f' : E' \rightarrow F'$  deux applications linéaires.

Il existe une seule application linéaire, notée  $f \otimes f' : E \otimes E' \rightarrow F \otimes F'$  caractérisée par la formule  $f \otimes f'(e \otimes e') = f(e) \otimes f'(e')$ .

### Exercice

a) L'application  $b : E^* \times F \rightarrow \mathcal{L}(E ; F)$  définie par  $b(\varphi, f)(e) = \varphi(e) \cdot f$  où  $\varphi$  est une forme linéaire sur  $E, f \in F$  et  $e \in E$  est une application bilinéaire de  $E^* \times F \rightarrow \mathcal{L}(E ; F)$ .

b) Elle induit donc une application linéaire

$$c : E^* \otimes F \rightarrow \mathcal{L}(E ; F).$$

Montrer que  $c$  est injective et que son image est le sous-espace vectoriel de  $\mathcal{L}(E ; F)$  constitué des applications linéaires  $\ell : E \rightarrow F$  telles que la dimension de  $\ell(E)$  soit finie.

c) En conclure que si  $\dim E$  est finie, ou si  $\dim F$  est finie on a un isomorphisme  $E^* \otimes F \xrightarrow{\simeq} \mathcal{L}(E ; F)$ .

### I-3 Algèbre tensorielle.

On pose  $T^0(E) = k, T^1(E) = E$  et pour  $p > 1$   $T^p(E) = \underbrace{E \otimes E \otimes \dots \otimes E}_{p\text{-fois}}$ .

**Définition I-3.1** On appelle algèbre tensorielle de  $E$  que l'on note  $T^*(E) = \bigotimes_{p \geq 0} T^p(E)$ .

Le produit évident  $T^p(E) \times T^q(E) \rightarrow T^{p+q}(E)$  qui associe à  $x_1 \otimes x_2 \otimes \cdots \otimes x_p$ , et  $y_1 \otimes y_2 \otimes \cdots \otimes y_q \mapsto x_1 \otimes x_2 \otimes \cdots \otimes x_p \otimes y_1 \otimes y_2 \otimes \cdots \otimes y_q$  en fait une algèbre (non commutative).

(Se rappeler que  $k \otimes E = E$ ).

## II - ALGÈBRE EXTÉRIEURE

### Définition II-1

On note  $\Lambda^p E$  le quotient de  $T^p(E)$  par le sous-espace vectoriel engendré par les éléments  $x_1 \otimes x_2 \otimes \cdots \otimes x_p$  où  $x_i = x_j$  pour 2 indices  $i \neq j$ . On appelle  $\Lambda^p E$  la puissance extérieure  $p$ -ième de  $E$ .

On note  $x_1 \wedge x_2 \wedge \cdots \wedge x_p$  la classe dans ce quotient de l'élément  $x_1 \otimes x_2 \otimes \cdots \otimes x_p$ . Cet élément se lit  $x_1$  extérieur  $x_2$  extérieur  $x_3$  extérieur  $\cdots$   $x_p$ .

On note  $\Lambda^*(E) = \bigoplus_{p \geq 0} \Lambda^p E = k \oplus E \oplus \Lambda^2 E \oplus \cdots$ .

Le produit  $T^p(E) \times T^q(E) \rightarrow T^{p+q}(E)$  passe évidemment au quotient et induit un produit dit "produit extérieur"  $\Lambda : \Lambda^p E \times \Lambda^q E \rightarrow \Lambda^{p+q} E$ .

### Remarque II-2

La puissance extérieure  $\Lambda^p E$  est définissable d'une manière analogue au produit tensoriel.

On appelle forme  $p$ -linéaire alternée sur  $E$ , à valeur dans  $F$  une application  $p$ -linéaire  $E^p \rightarrow F$ , nulle chaque fois que deux vecteurs sont égaux.

On voit alors que  $\Lambda^p E$  jouit des propriétés suivantes qui la caractérise. (Exercice).

Pour toute application  $p$ -linéaire alternée  $\rho : E^p \rightarrow F$ . Il existe une unique application linéaire  $f : \Lambda^p E \rightarrow F$  telle que

$$\begin{array}{ccc} E^p & & \\ \downarrow c & \searrow \rho & \\ \Lambda^p E & \xrightarrow{f} & F \end{array} \quad \rho = f \circ c$$

où  $c$  est l'application  $p$ -linéaire alternée définie par  $c(x_1, \dots, x_p) = x_1 \wedge \cdots \wedge x_p$ .

### Proposition II-3

Soient  $X \in \Lambda^p E$  et  $Y \in \Lambda^q E$ . On a

$$X \wedge Y = (-1)^{pq} Y \wedge X \in \Lambda^{p+q}(E).$$

**Preuve :** puisque les éléments de la forme  $x_1 \wedge \cdots \wedge x_p$  et  $y_1 \wedge \cdots \wedge y_q$  engendrent respectivement  $\Lambda^p(E)$  et  $\Lambda^q(E)$  il suffit de montrer la formule pour ceux-ci.

En fait dans  $\Lambda^2(E)$  on a  $x \wedge y = -y \wedge x$  puisque

$$\begin{aligned} (x + y) \wedge (x + y) &= 0 = x \wedge x + y \wedge y + x \wedge y + y \wedge x \\ &= 0 + 0 + x \wedge y + y \wedge x . \end{aligned}$$

La formule en découle. ■

#### Corollaire II-4

Si  $\dim E = n$ . Soit  $e_1 \cdots e_n$  une base de  $E$ . Les  $C_n^p$  éléments  $e_{i_1} \wedge e_{i_2} \cdots e_{i_p}$  où  $i_1 < i_2 < \cdots < i_p \leq n$  forment une base de  $\Lambda^p E$ . En particulier la dimension de  $\Lambda^p E$  est  $C_n^p$ .

#### II-5

Le produit extérieur  $\wedge : \Lambda^* E \times \Lambda^* E \rightarrow \Lambda^* E$  fait de  $\Lambda^* E$  une algèbre. On exprime la proposition II-3 en disant que c'est une algèbre commutative au sens gradué.

#### II-6 Dualité

Dorénavant on suppose  $E$  de dimension finie.

#### Théorème II-6

Soit  $E$  un espace vectoriel de dimension finie alors on a  $\Lambda^p(E^*) = (\Lambda^p E)^*$ .

**Démonstration :** remarquons d'abord que  $(\Lambda^p E)^*$  est exactement l'espace vectoriel des  $p$ -formes alternées sur  $E$ .

Soit maintenant  $f_1 \cdots f_p \in (E^*)^p$   $p$ -formes linéaires sur  $E$  et considérons l'application  $p$ -linéaire alternée  $\varphi$  sur  $E$  qui associe à  $X_1 \cdots X_p \in E$  le déterminant de la matrice  $p \times p$   $(a_{i,j})$  ou  $a_{i,j} = f_i(X_j)$ .

La correspondance  $(f_1 \cdots f_p) \mapsto \varphi$  est une application  $p$ -linéaire alternée de  $(E^*)^p$  dans  $(\Lambda^p E)^*$  et fournit donc (remarque II-2) une application linéaire

$$i_p : \Lambda^p(E^*) \rightarrow (\Lambda^p E)^* .$$

#### Exercice

Montrer que  $i_p$  est bien un isomorphisme.

#### II-7 Produit extérieur d'une forme $p$ -linéaire alternée, par une forme $q$ -linéaire alternée.

On a le diagramme :

$$\begin{array}{ccccc} \Lambda & : & \Lambda^p(E^*) \times & \Lambda^q(E^*) & \rightarrow & \Lambda^{p+q}(E^*) \\ & & \downarrow i_p & \downarrow i_q & & \downarrow i_{p+q} \\ \Lambda & : & (\Lambda^p(E))^* \times & (\Lambda^q(E))^* & \rightarrow & (\Lambda^{p+q}(E))^* \end{array}$$

ou par définition on pose

$$\varphi \wedge \psi = i_{p+q}(i_p^{-1}(\varphi) \wedge (i_q^{-1}(\psi)))$$

1) Soit  $u \in E^* = \Lambda^1(E^*) = (\Lambda^1(E))^*$  une forme linéaire sur  $E$  et  $\varphi \in (\Lambda^p E)^*$  une forme  $p$ -linéaire alternée.

Montrer la formule

$$u \wedge \varphi(X_1 \cdots X_{p+1}) = \sum_{i=1}^{p+1} (-i)^i u(X_i) \varphi(X_1 \cdots \widehat{X}_i \cdots X_{p+1})$$

où la notation  $\widehat{X}_i$  signifie que l'on a effacé  $X_i$ .

2) Donner la formule générale pour  $\varphi \wedge \psi$ .

Dorénavant on identifie  $\Lambda^p(E^*)$  avec  $(\Lambda^p E)^*$ .

En particulier on pourra penser à l'élément  $f_1 \wedge f_2 \cdots \wedge f_p \in \Lambda^p(E^*)$  où  $f_i \in E^* = \Lambda^1 E^*$  comme à la forme  $p$ -linéaire alternée sur  $E$  qui associe à  $X_1 \cdots X_p$  le déterminant de la matrice

$$A = (a_{i,j}) \text{ ou } a_{i,j} = f_i(X_j) .$$

## II-8

Soit  $u : E \rightarrow F$  une application linéaire. Elle induit une application  $\Lambda^p u : \Lambda^p E \rightarrow \Lambda^p F$  caractérisée par la formule  $\Lambda^p u(x_1 \wedge \cdots \wedge x_p) = u(x_1) \wedge \cdots \wedge u(x_p)$ .

### II-8.1 Image réciproque d'une forme $p$ -linéaire alternée par une application linéaire.

Soient  $u : E \rightarrow F$  une application linéaire et  $u^* : F^* \rightarrow E^*$  l'application duale.

On a donc (II.8.1) l'application linéaire

$$\begin{array}{ccc} \Lambda^p(u^*) : & \Lambda^p(F^*) & \rightarrow & \Lambda^p(E^*) \\ & | \wr & & | \wr \\ & (\Lambda^p(F))^* & \rightarrow & (\Lambda^p(E))^* \end{array}$$

qui associe donc à une forme  $p$ -linéaire alternée sur  $F$ ,  $\varphi$  une forme  $p$ -linéaire alternée sur  $E$ , (attention au changement de sens) que l'on note  $u^*(\varphi)$ .

### Exercice

Montrer que pour  $X_1 \cdots X_p \in E$  on a

$$u^*(\varphi)(X_1 \cdots X_p) = \varphi(u(X_1) \cdots u(X_p)) .$$

et

$$u^*(\varphi \wedge \psi) = u^*(\varphi) \wedge u^*(\psi) .$$