

Chapitre 3: Applications Linéaires

(1^{ère} partie)

Définition et exemples

3.1 Définition: Soient E et F deux \mathbb{K} -espaces vectoriels. Une application $f: E \rightarrow F$ est **linéaire** si, quels que soient $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{K}$ et $u_1, \dots, u_n \in E$,

$$f\left(\sum_{i=1}^n \lambda_i u_i\right) = \sum_{i=1}^n \lambda_i f(u_i).$$

Autrement dit, une application linéaire préserve les combinaisons linéaires.

3.2 Proposition: Soit $f: E \rightarrow F$ une application entre deux espaces vectoriels. Les affirmations qui suivent sont équivalentes:

- (1) f est linéaire.
- (2) f est un morphisme de groupe et $\forall \lambda \in \mathbb{K}, \forall u \in E, f(\lambda u) = \lambda f(u)$.
- (3) $\forall \lambda \in \mathbb{K}, \forall u, v \in E, f(\lambda u + v) = \lambda f(u) + f(v)$.

Un morphisme de groupes se définit comme un isomorphisme de groupes (cf. définition 1.15) mais sans la condition d'être une bijection: $f(0_E) = 0_F$ et $f(u+v) = f(u) + f(v)$.

Démonstration de la Proposition: • (1) \Rightarrow (3): évident. En effet, $\lambda u + v$ est une combinaison linéaire.

• (3) \Rightarrow (2): $f(0_E) = f((-1)u + u) = (-1) \cdot f(u) + f(u) = 0_F$.

$f(u+v) = f(1 \cdot u + v) = 1 \cdot f(u) + f(v) = f(u) + f(v)$.
 $f(\lambda u) = f(\lambda u + 0_E) = \lambda f(u) + f(0_E) = \lambda f(u)$.

\Rightarrow morphisme de groupe

$$f(\lambda u) = f(\lambda u + 0e) = \lambda f(u) + f(0e) = \lambda f(u).$$

$$\bullet \boxed{(2) \Rightarrow (1)} : f\left(\sum_{i=1}^n \lambda_i u_i\right) = \sum_{i=1}^n f(\lambda_i u_i)$$

car f est un morphisme de groupes

$$= \sum_{i=1}^n \lambda_i f(u_i)$$

car $f(\lambda u) = \lambda f(u)$

□

Exercice: vérifier que les affirmations de la Proposition sont aussi équivalentes à ce qui suit:

$$(4) \forall \lambda \in \mathbb{K}, \forall u, v \in E, f(\lambda(u+v)) = \lambda(f(u) + f(v)).$$

3.3 Exemples: • soit $v = (v_i)_{i \in I}$ une famille d'un \mathbb{K} -espace vectoriel E .

Alors $d_v: \mathbb{K}^{\oplus I} \rightarrow E$ est une application linéaire.

Démonstration: soit $\lambda \in \mathbb{K}$, $x = (x_i)_{i \in I} \in \mathbb{K}^{\oplus I}$ et $y = (y_i)_{i \in I} \in \mathbb{K}^{\oplus I}$. On rappelle que $\lambda \cdot x + y = (\lambda x_i + y_i)_{i \in I}$. Calculons:

$$d_v(\lambda \cdot x + y) = \sum_{i \in I} (\lambda x_i + y_i) v_i$$

$$= \sum_{i \in I} (\lambda x_i v_i + y_i v_i)$$

$$= \lambda \sum_{i \in I} x_i v_i + \sum_{i \in I} y_i v_i$$

$$= \lambda d_v(x) + d_v(y). \quad \square$$

La définition de d_v est donnée en **2.36**.

Exercice: démontrer que si $f: \mathbb{K}^{\oplus I} \rightarrow E$ est une application linéaire, alors il existe une unique famille $v \in E^I$ telle que $f = d_v$.

• Si on spécifie l'exemple qui précède au cas où $E = \mathbb{K}^m$ et $I = \{1, \dots, n\}$ on trouve que pour toute matrice $M \in M_{m \times n}(\mathbb{K})$, l'application $\Psi(M): \mathbb{K}^n \rightarrow \mathbb{K}^m$

On rappelle que $\Psi(M)$ est définie par

$$\begin{pmatrix} \lambda_1 \\ \vdots \\ \lambda_n \end{pmatrix} \mapsto M \cdot \begin{pmatrix} \lambda_1 \\ \vdots \\ \lambda_n \end{pmatrix}$$

$E = \{v_1, \dots, v_n\}$ on trouve que pour toute matrice $M \in M_{n \times n}(K)$, l'application $\Psi(M): K^n \rightarrow K^n$ est linéaire.

Démonstration: en effet, $\Psi(M) = d_v$ avec $v = (v_1, \dots, v_n)$ la famille des vecteurs colonnes de M . \square

L'exercice précédent montre que l'ensemble des applications linéaires $K^n \rightarrow K^n$ est en bijection avec l'ensemble des matrices de taille $n \times n$.

- Si on spécifie le premier exemple au cas où $E = K$ et $I = \mathbb{N}$, on trouve qu'une application linéaire $K[X] = K^{\oplus \mathbb{N}} \rightarrow K$ peut être déterminée par une suite $v = (v_n)_{n \in \mathbb{N}} \in K^{\mathbb{N}}$.

Exemple: soit $a \in K$. On considère la suite définie par $v_n = a^n$. On obtient alors l'application linéaire $K[X] \rightarrow K$

$$\sum_{i=0}^n c_i x^i = P(x) \mapsto P(a) = \sum_{i=0}^n c_i a^i$$

On appelle cette application "évaluation en a " et on la note ev_a .

- Comme précédemment, on spécifie le premier exemple au cas où $I = \mathbb{N}$, mais désormais avec $E = K[X]$. Ainsi une application linéaire $K[X] \rightarrow K[X]$ peut être déterminée par une suite de polynômes $Q = (Q_n)_{n \in \mathbb{N}} \in K[X]^{\mathbb{N}}$.

Exemple 1: on pose $Q_n = (x+1)^n$. On obtient alors l'application linéaire

$$K[X] \rightarrow K[X]$$
$$\sum_{i=0}^n c_i x^i = P(x) \mapsto P(x+1) = \sum_{i=0}^n c_i (x+1)^i.$$

Exemple 2: on pose $Q_n = n X^{n-1} = (X^n)'$. On obtient

Exemple 2: on pose $Q_n = n X^{n-1} = (X^n)'$. On obtient alors l'application linéaire

$$\mathbb{K}[X] \rightarrow \mathbb{K}[X]$$

$$\sum_{i=0}^n c_i X^i = P(X) \mapsto P'(X) = \sum_{i=1}^n (c_i \cdot i) X^{i-1}.$$

- 3.4 Propriétés: (1) La composée de deux applications linéaires est linéaire.
 (2) L'ensemble $\mathcal{L}_{n, n}(E, F)$ des applications linéaires (entre deux \mathbb{K} -espaces vectoriels) est un sous-espace vectoriel de F^E .
 (3) Si $f: E \rightarrow F^I$ est une application linéaire, alors il existe une unique famille $(f_i)_{i \in I}$ d'applications linéaires $f_i: E \rightarrow F$ telle que: $\forall u \in E, f(u)_i = f_i(u)$.

→ La propriété (2) nous dit qu'on peut faire la somme de deux applications linéaires, et les multiplier par un scalaire.
 → La propriété (3) nous dit que se donner une application linéaire allant vers F^I (dans le cas où $I = \{1, \dots, n\}$) revient à se donner n applications linéaires allant vers F .

Démonstration des propriétés: • (1) Soient $f: E \rightarrow F$ et $g: F \rightarrow G$ deux applications linéaires. Montrons

que $g \circ f: E \rightarrow G$ est une application linéaire.

Soient $\lambda \in \mathbb{K}$ et $u, v \in E$. On calcule:

$$g \circ f(\lambda u + v) = g(f(\lambda u + v)) = g(\lambda f(u) + f(v))$$

$$= \lambda g(f(u)) + g(f(v))$$

$$= \lambda g \circ f(u) + g \circ f(v). \quad \square$$

car f est une application linéaire

car g est une application linéaire

• (2) L'application nulle est linéaire. Il suffit donc de montrer que si $\lambda \in \mathbb{K}$ et $f, g: E \rightarrow F$ sont deux applications linéaires, alors $\lambda f + g$ est une application linéaire.
 Soient $\alpha \in \mathbb{K}$ et $u, v \in E$. Calculons:

car f et g sont
supposées linéaires

$\lambda f + g$ est une application linéaire.

Sont $\alpha \in \mathbb{K}$ et $u, v \in E$. Calculons:

$$\begin{aligned}(\lambda f + g)(\alpha u + v) &= \lambda f(\alpha u + v) + g(\alpha u + v) \\ &= \lambda \alpha f(u) + \lambda f(v) + \alpha g(u) + g(v) \\ &= \alpha (\lambda f(u) + g(u)) + \lambda f(v) + g(v) \\ &= \alpha (\lambda f + g)(u) + (\lambda f + g)(v)\end{aligned}$$

On démontre que $\lambda f + g$ est linéaire. \square

• (3) Soit $f: E \rightarrow F^{\mathbb{I}}$. Il existe une
unique famille $(f_i)_{i \in \mathbb{I}}$ d'applications
telle que: $\forall u \in E, f(u)_i = f_i(u)$.

En effet, on définit $f_i: E \rightarrow F$ par
 $f_i(u) := f(u)_i$.

Montrons maintenant que f est linéaire
si et seulement si les f_i le sont.

Sont $\lambda \in \mathbb{K}$ et $u, v \in E$:

$$\begin{aligned}f(\lambda u + v) &= \lambda f(u) + f(v) \\ \Leftrightarrow \forall i \in \mathbb{I}, f(\lambda u + v)_i &= (\lambda f(u) + f(v))_i \\ &= \lambda f(u)_i + f(v)_i \\ &= \lambda f_i(u) + f_i(v)\end{aligned}$$

$$\Leftrightarrow \forall i \in \mathbb{I}, f_i(\lambda u + v) = \lambda f_i(u) + f_i(v). \quad \square$$

Pour l'instant, il
s'agit juste de
théorie des ensembles
ça n'a rien à voir
avec les espaces
vectoriels et les
applications linéaires

3.5 Exemple: on note $C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ l'espace vectoriel des
fonctions de classe C^∞ (sur \mathbb{R} , à valeurs réelles).

Montrer que c'est un espace vectoriel.

Comme dans le cas des polynômes, l'application
"dérivée" $C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R}) \rightarrow C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ est linéaire.

$$y \mapsto y'$$

Le montrer en exercice.

En utilisant la propriété (1), on obtient que
l'application "dérivée n-ième" $C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R}) \rightarrow C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R})$

$$u \mapsto u^{(n)}$$

l'application "dérivée n-ième" $C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R}) \rightarrow C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R})$

$$y \mapsto y^{(n)}$$

est linéaire.

En utilisant la propriété (3), on peut construire une application linéaire $C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R}) \rightarrow C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R})^{n+1}$

$$(A) \quad y \mapsto \begin{pmatrix} y \\ y' \\ \vdots \\ y^{(n)} \end{pmatrix}$$

Etant donné des fonctions $a_0, \dots, a_n \in C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, on a une application linéaire $C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R})^{n+1} \rightarrow C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R})$

$$(B) \quad \begin{pmatrix} y_0 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} \mapsto (a_0 \dots a_n) \times \begin{pmatrix} y_0 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} \\ \sum_{i=0}^n a_i y_i$$

Montrer que c'est une application linéaire.

En composant (A) et (B), on obtient une application linéaire $C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R}) \rightarrow C^\infty(\mathbb{R}, \mathbb{R})$

$$y \mapsto \sum_{i=0}^n a_i y^{(i)}$$

Une telle application s'appelle une équation différentielle linéaire homogène d'ordre n .

Isomorphismes

3.6 Définition: un **isomorphisme** entre deux espaces vectoriels est une application linéaire qui est bijective. On dit alors que les deux espaces vectoriels sont **isomorphes**.

Pour indiquer qu'une application linéaire $f: E \rightarrow F$ est un isomorphisme, on écrit parfois $f: E \xrightarrow{\sim} F$. On écrit aussi $E \cong F$ pour exprimer que E et F sont isomorphes.

3.7 Proposition: si $f: E \rightarrow F$ est un isomorphisme d'espaces vectoriels, alors

3.7 Proposition: si $f: E \rightarrow F$ est un isomorphisme d'espaces vectoriels, alors sa bijection réciproque est aussi un isomorphisme.

Démonstration: notons $g: F \rightarrow E$ la bijection réciproque et montrons que g est linéaire. Soient $\lambda \in \mathbb{K}$ et $u, v \in F$:

$$f(\lambda g(u) + g(v)) \overset{\substack{\text{car } f \text{ est} \\ \text{linéaire}}}{=} \lambda f(g(u)) + f(g(v)) \overset{\substack{\text{car } f \circ g = \text{id}}}{=} \lambda u + v = f(g(\lambda u + v))$$

Par conséquent $\lambda g(u) + g(v) = g(\lambda u + v)$ (car f est bijective). \square

3.8 Exemples: • si $v = (v_i)_{i \in I}$ est une base de E , alors $\mathcal{C}_v: \mathbb{K}^{\oplus I} \rightarrow E$ est un isomorphisme d'espaces vectoriels.

Démonstration: on a déjà vu que \mathcal{C}_v est une application linéaire dans l'exemple **3.3**. Comme v est une base, tout élément $u \in E$ s'écrit de manière unique comme combinaison linéaire de v : $\exists! (\lambda_i)_{i \in I} \in \mathbb{K}^{\oplus I}$ tel que $u = \sum_{i \in I} \lambda_i v_i = \mathcal{C}_v((\lambda_i)_{i \in I})$.

Autrement dit, tout élément de E a un unique antécédent par \mathcal{C}_v . L'application est bijective. \square

• l'application linéaire $\mathbb{K}[X] \rightarrow \mathbb{K}[X]$, $P(X) \mapsto P(X+1)$ de l'exemple **3.3** est un isomorphisme. La bijection réciproque est donnée par $Q(X) \mapsto Q(X-1)$.

3.9 Proposition: Soit $f: E \rightarrow F$ une application linéaire entre \mathbb{K} -espaces vectoriels et soit $u: I \rightarrow E$ une famille de E . On note $f(u) := f \circ u$.

(1) si $f(u)$ est libre alors u est libre.

(2) si f est un isomorphisme, alors $f(u)$ est libre si et seulement si u est libre.

(3) si f est un isomorphisme, alors $f(u)$ est génératrice si et

(3) si f est un isomorphisme, alors $f(u)$ est génératrice si et seulement si u est génératrice.

Démonstration: (1) Supposons que $f(u)$ est libre, et montrons que u est libre.

Si $\sum_{i \in I} \lambda_i u_i = 0_E$, avec $(\lambda_i)_{i \in I} \in \mathbb{K}^{\oplus I}$, alors

$$\sum_{i \in I} \lambda_i f(u_i) = f\left(\sum_{i \in I} \lambda_i u_i\right) = f(0_E) = 0_F. \text{ Donc } \lambda_i = 0$$

car f est
linéaire

quel que soit $i \in I$ (car $f(u)$ est libre). \square

$(f(u_i))_{i \in I}$

(2) notons g la bijection réciproque de f , qui est aussi un isomorphisme (cf. Proposition 3.7).

D'après (1): $f(u)$ libre $\Rightarrow u$ libre

$u = g(f(u))$ libre $\Rightarrow f(u)$ libre. \square

(3) Lemme: si $f: E \rightarrow F$ est linéaire et surjective et que u est génératrice, alors $f(u)$ est génératrice.

Démonstration: Soit $w \in F$. Comme f est surjective, il existe $v \in E$ tel que $f(v) = w$. Comme u est génératrice, il existe $(\lambda_i)_{i \in I} \in \mathbb{K}^{\oplus I}$ tel que $\sum_{i \in I} \lambda_i u_i = v$.

Par conséquent $\sum_{i \in I} \lambda_i f(u_i) = f\left(\sum_{i \in I} \lambda_i u_i\right) = f(v) = w$.
car f est linéaire \square

Notons g la bijection réciproque de l'isomorphisme f .

D'après le lemme: u génératrice $\Rightarrow f(u)$ génératrice.

$f(u)$ génératrice $\Rightarrow u = g(f(u))$ génératrice. \square

Matrices et applications linéaires

Soient E et F deux \mathbb{K} -espaces vectoriels.

Soient E et F deux \mathbb{K} -espaces vectoriels.

3.10 Proposition: si $u: I \rightarrow E$ est une base de E , alors l'application "restriction"
 $\text{res}: \text{Lin}_{\mathbb{K}}(E, F) \rightarrow F^I, f \mapsto f(u)$ est un isomorphisme d'espaces vectoriels.

Démonstration: commençons par montrer que res est linéaire. Soit $\lambda \in \mathbb{K}$ et

$f, g: E \rightarrow F$ des applications linéaires:

$$\text{res}(\lambda f + g) = (\lambda f + g)(u) = \lambda f(u) + g(u).$$

Construisons maintenant la réciproque de res . On définit

$\text{ext}: F^I \rightarrow \text{Lin}_{\mathbb{K}}(E, F)$ de la manière suivante:

$$\text{si } v = (v_i)_{i \in I} \in F^I, \text{ ext}(v) := \text{cl}_v \circ \text{cl}_u^{-1}: E \rightarrow F.$$

En termes concrets, si $w = \sum_{i \in I} \lambda_i u_i = \text{cl}_u(\lambda) \in E$,

écriture unique car u base.

$$\text{alors } \text{ext}(v)(w) = \text{cl}_v(\lambda) = \sum_{i \in I} \lambda_i v_i.$$

Exercice: montrer que res et ext sont réciproques l'une de l'autre. \square

Voici une autre manière de comprendre ce qui précède: si $u \in E^I$ est une base alors $\text{cl}_u: \mathbb{K}^{\oplus I} \rightarrow E$ est un isomorphisme (= bijection linéaire). Donc $\text{Lin}_{\mathbb{K}}(E, F) \rightarrow \text{Lin}_{\mathbb{K}}(\mathbb{K}^{\oplus I}, F)$ est aussi un

$$f \mapsto f \circ \text{cl}_u$$

isomorphisme (exercice: l'isomorphisme réciproque est $g \mapsto g \circ \text{cl}_u^{-1}$).

Or nous avons vu dans l'exemple **3.3** que $\text{Lin}_{\mathbb{K}}(\mathbb{K}^{\oplus I}, F)$ et F^I sont en bijections (ils sont en fait isomorphes).

3.11 Le même type de raisonnement nous permet de voir que si $v \in F^J$ est une base alors on a un isomorphisme $\text{Lin}_{\mathbb{K}}(E, \mathbb{K}^{\oplus J}) \rightarrow \text{Lin}_{\mathbb{K}}(E, F)$

$$g \mapsto \text{cl}_v \circ g$$

d'isomorphisme réciproque $f \mapsto \text{cl}_v^{-1} \circ f$.

Conclusion: voici ce qu'on a déduit de la discussion qui précède

un isomorphisme réciproque $f \mapsto v \circ f$.

Conclusion: voici ce qu'on déduit de la discussion qui précède dans le cas où $I = \{1, \dots, n\}$ et $J = \{1, \dots, m\}$: il y a un isomorphisme d'espaces vectoriels

$$\text{Lin}_{\mathbb{K}}(E, F) \longrightarrow \text{Lin}_{\mathbb{K}}(\mathbb{K}^n, \mathbb{K}^m) \simeq M_{m \times n}(\mathbb{K})$$

$$f \longmapsto d_v^{-1} \circ f \circ d_u$$

On note $M_{u,v}(f)$ la matrice correspondant à l'application linéaire $d_v^{-1} \circ f \circ d_u$.

Concrètement, on a $f(u_j) = \sum_{i=1}^m b_{ij} v_i$, où b_{ij} est le coefficient de $M_{u,v}(f)$ qui se situe au croisement de la i -ème ligne et de la j -ème colonne. Autrement dit, $M_{u,v}(f)$ est la matrice des vecteurs de la famille $f(u) \in F^n$ exprimée dans la base v .

3.12 Exemple: $E = \mathbb{K}[X]_{\leq 2}$ et $F = \mathbb{K}[X]_{\leq 3}$. On choisit $u = (1, X, X^2)$ comme base de E et $v = (1, X, X^2, X^3)$ comme base de F .

On pose $f(P) := P'$. Pour trouver $M_{u,v}(f)$, on doit décomposer les vecteurs de $f(u)$ dans la base v :

$$* f(1) = 0 = 0 \times 1 + 0 \times X + 0 \times X^2 + 0 \times X^3.$$

$$* f(X) = 1 = 1 \times 1 + 0 \times X + 0 \times X^2 + 0 \times X^3.$$

$$* f(X^2) = 2X = 0 \times 1 + 2 \times X + 0 \times X^2 + 0 \times X^3.$$

$$\text{Donc } M_{u,v}(f) = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \in M_{4 \times 3}(\mathbb{K}).$$

3.13 Exemple: si $m=n$, on peut se demander quelle est l'application linéaire $f: E \rightarrow F$ telle que $M_{u,v}(f) = \text{Id}_n$. C'est $f = d_v \circ d_u^{-1}$. Quel que soit $i \in \{1, \dots, n\}$, $f(u_i) = d_v(d_u^{-1}(u_i)) = d_v(e_i) = v_i$.

3.14 Proposition: si $f: E \rightarrow F$ et $g: F \rightarrow G$ sont des applications linéaires entre des \mathbb{K} -espaces vectoriels, et si $u \in E^n$, $v \in F^m$ et $w \in G^p$ sont des bases, alors $M_{u,w}(g \circ f) = M_{v,w}(g) \times M_{u,v}(f)$.

Démonstration: $M_{u,v}(f)$ est la matrice de l'application linéaire $d_v^{-1} \circ f \circ d_u$.

$u = (u_1, \dots, u_n) \rightsquigarrow$ famille de E $f(u) = (f(u_1), \dots, f(u_n)) \rightsquigarrow$ famille de F $f(u)$ exprimée dans v donne $M_{u,v}(f)$

Démonstration: $M_{u,v}(f)$ est la matrice de l'application linéaire $d_v^{-1} \circ f \circ d_u$.
 $M_{v,w}(g)$ est la matrice de l'application linéaire $d_w^{-1} \circ g \circ d_v$.
 Donc $M_{v,w}(g) \times M_{u,v}(f)$ est la matrice de l'application linéaire $d_w^{-1} \circ g \circ d_v \circ d_v^{-1} \circ f \circ d_u = d_w^{-1} \circ g \circ f \circ d_u$, dont la matrice est $M_{u,w}(g \circ f)$. \square

Changement de base

Soit E un espace vectoriel de dimension $n \in \mathbb{N}$, et deux bases $u \in E^n$ et $v \in E^n$.

3.15 Définition: on note $P_u^v = M_{v,u}(id_E)$ la matrice de passage (aussi appelée matrice de changement de base) de u à v .

Concrètement, P_u^v s'obtient en mettant en colonne les vecteurs de la famille v exprimés dans la base u . exercice: exprimer P_u^v avec d_u et d_v .

3.16 Propriétés: 1) $P_u^v = (P_v^u)^{-1}$.

2) si u, v et w sont des bases de E , alors $P_u^v P_v^w = P_u^w$.

3) si u_1, u_2 sont des bases de E , v_1, v_2 sont des bases de F , et si $f: E \rightarrow F$ est une application linéaire, alors

$$P_{v_2}^{v_1} M_{u_1, v_1}(f) = M_{u_2, v_2}(f) P_{u_2}^{u_1} \quad \times P_{u_1}^{u_2}$$

4) si $x \in E$ et $x_u = d_u^{-1}(x) \in K^n$ alors $P_v^u x_u = x_v$.

Démonstration: 1) Il suffit de démontrer que $P_u^v P_v^u = Id_n$. Or, d'après la Proposition 3.14:

$$P_u^v P_v^u = M_{v,u}(id_E) \times M_{u,v}(id_E) = M_{v,u}^{v \circ u}(id_E) = Id_n.$$

2) En utilisant encore la Proposition 3.14 on calcule:

$$P_u^v P_v^w = M_{v,u}(id_E) \times M_{w,v}(id_E) = M_{w,u}(id_E) = P_u^w$$

3) Cette fois-ci on utilise deux fois la Proposition 3.14:

$$P_{v_2}^{v_1} M_{u_1, v_1}(f) = M_{v_1, v_2}(id_F) \times M_{u_1, v_1}(f)$$

$$\begin{aligned} \Gamma_{v_2} \Gamma_{u_1, v_1}(f) &= \Gamma_{v_1, v_2}(\text{id}_F) \times \Gamma_{u_1, v_1}(f) \\ &= \Gamma_{u_1, v_2}(f) \\ &= \Gamma_{u_2, v_2}(f) \times \Gamma_{u_1, u_2}(\text{id}_E) = \Gamma_{u_2, v_2}(f) P_{u_2}^{u_1} \end{aligned}$$

4) P_v^u étant la matrice de $d_v^{-1} \circ d_u : \mathbb{K}^n \rightarrow \mathbb{K}^n$, on trouve que $P_v^u x_u = d_v^{-1} \circ d_u (d_u^{-1}(x)) = d_v^{-1}(x) = x_v$. \square
 $d_u \circ d_u^{-1} = \text{id}$

3.17 Quelques exemples

1) $E = \mathbb{K}[X]_{\leq 3}$. Base $u = (1, X, X^2, X^3)$.
 Base $v = (1, X+1, (X+1)^2, (X+1)^3)$.

On remarque que $v = f(u)$, où f est l'isomorphisme défini par $f(P(x)) := P(x+1)$. Comme v est l'image d'une base (u) par un isomorphisme (f) , alors c'est une base.

Pour calculer P_u^v on doit exprimer les vecteurs de v dans la base u :

$$\begin{aligned} 1 &= 1 \times 1 + 0 \times X + 0 \times X^2 + 0 \times X^3 \\ X+1 &= 1 \times 1 + 1 \times X + 0 \times X^2 + 0 \times X^3 \\ (X+1)^2 &= 1 \times 1 + 2 \times X + 1 \times X^2 + 0 \times X^3 \\ (X+1)^3 &= 1 \times 1 + 3 \times X + 3 \times X^2 + 1 \times X^3 \end{aligned}$$

Donc $P_u^v = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ ← on reconnaît le triangle de Pascal !!!

Exercice: montrer que $P_u^v = M_{u,u}(f)$. ← car $v = f(u)$ (f est un isomorphisme)

Calculons maintenant $P_v^u = (P_u^v)^{-1}$. En effectuant le changement de variable $Y = X+1$, on a $v = (1, Y, Y^2, Y^3)$ et on trouve:

$$\begin{aligned} 1 &= 1 \times 1 + 0 \times Y + 0 \times Y^2 + 0 \times Y^3 \\ X = Y-1 &= -1 \times 1 + 1 \times Y + 0 \times Y^2 + 0 \times Y^3 \\ X^2 = (Y-1)^2 &= 1 \times 1 - 2 \times Y + 1 \times Y^2 + 0 \times Y^3 \\ X^3 = (Y-1)^3 &= -1 \times 1 + 3 \times Y - 3 \times Y^2 + 1 \times Y^3 \end{aligned}$$

Donc $P_v^u = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & -2 & 3 \end{pmatrix}$

Donc $P_u^v = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & -2 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ ← vérifier par le calcul que $P_v^u P_u^v = Id_4$

En utilisant l'exercice précédent, on aurait aussi pu remarquer que $(P_u^v)^{-1} = M_{u,u}(f)^{-1} = M_{u,u}(f^{-1})$ avec $f^{-1}: P(x) \rightarrow P(x-1)$.

2) L'exemple qui vient vite à illustrer le fait suivant: si la base v est obtenue en permutant les vecteurs de la base u , alors la matrice de passage P_u^v est une matrice de permutation. Voir Exemple 1.19 et Exercice 7 de la Feuille TD no. 1

On considère $u = (e_1, e_2, e_3)$ la base canonique de \mathbb{K}^3 , et $v = (e_3, e_1, e_2)$. Vérifier en exercice qu'on a bien:

$$P_u^v = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \text{ et } P_v^u = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \quad P_u^v P_v^u = Id_3$$

3) $E = \mathbb{K}^2$, $F = \mathbb{K}^3$. On se donne:

• 2 bases de E : $u = (e_1, e_2)$ et $u' = \left(\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right)$.

• 2 bases de F : $v = (e_1, e_2, e_3)$ et $v' = \left(\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right)$.

Exercice: vérifier que v' est bien une base de \mathbb{K}^3 .

Calculons les matrices de passage.

• $P_u^{u'} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$ et $P_{u'}^u = (P_u^{u'})^{-1} = \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$.

On aurait aussi pu trouver $P_{u'}^u$ en remarquant que:

$$e_1 = -1 \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} + 1 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \text{ et } e_2 = 1 \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} + 0 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}.$$

• $P_v^{v'} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$. Pour calculer son inverse $P_{v'}^v = (P_v^{v'})^{-1}$, on

applique l'algorithme de Gauss:

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \rightsquigarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \quad L_2 \leftarrow L_2 - L_1$$

$$\rightsquigarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & -1 & 1 & 1 \end{array} \right) \quad L_2 \leftarrow L_3 + L_2$$

$$\rightsquigarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1/2 & -1/2 & 1/2 \\ 0 & 0 & 1 & -1/2 & 1/2 & 1/2 \end{array} \right) \quad \begin{array}{l} L_2 \leftarrow -L_2 + \frac{1}{2}L_3 \\ L_3 \leftarrow \frac{1}{2}L_3 \end{array}$$

$$\rightsquigarrow \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 1/2 & 1/2 & -1/2 \\ 0 & 1 & 0 & 1/2 & -1/2 & 1/2 \\ 0 & 0 & 1 & -1/2 & 1/2 & 1/2 \end{array} \right) \quad L_1 \leftarrow L_1 - L_2$$

Par conséquent, $P_{v'}^v = \begin{pmatrix} 1/2 & 1/2 & -1/2 \\ 1/2 & -1/2 & 1/2 \\ -1/2 & 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}$.

Donnons-nous maintenant une application linéaire $f: \mathbb{K}^2 \rightarrow \mathbb{K}^3$ de matrice canonique $M_{u,v}(f) = \begin{pmatrix} 1 & 4 \\ 3 & 2 \\ 4 & 6 \end{pmatrix}$.

Autrement dit, $f\left(\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix}$ et $f\left(\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \\ 6 \end{pmatrix}$.

On souhaite calculer $M_{u',v'}(f)$, c'est-à-dire exprimer $f\left(\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}\right)$ et $f\left(\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}\right)$ dans la base v' . Pour cela on utilise les Propriétés 3.16 et on trouve:

$$\begin{aligned} M_{u',v'}(f) &= P_{v'}^v M_{u,v}(f) P_u^{u'} = \begin{pmatrix} 1/2 & 1/2 & -1/2 \\ 1/2 & -1/2 & 1/2 \\ -1/2 & 1/2 & 1/2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 4 \\ 3 & 2 \\ 4 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 1/2 & 1/2 & -1/2 \\ 1/2 & -1/2 & 1/2 \\ -1/2 & 1/2 & 1/2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 & 5 \\ 2 & 5 \\ 6 & 10 \end{pmatrix} \quad \leftarrow M_{u',v'}(f) \\ &= \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 4 & 5 \\ 2 & 5 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} \leftarrow f\left(\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}\right) \\ \leftarrow f\left(\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}\right) \end{array} \end{aligned}$$

Vérifions: on a bien $f\left(\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \\ 6 \end{pmatrix} = 0 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} + 4 \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} + 2 \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$

Vérifions: on a bien $f\left(\begin{smallmatrix} 0 \\ 1 \end{smallmatrix}\right) = \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix} = 0 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + 4 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} + 2 \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$

et $f\left(\begin{smallmatrix} 1 \\ 1 \end{smallmatrix}\right) = \begin{pmatrix} 5 \\ 5 \\ 10 \end{pmatrix} = 0 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + 5 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} + 5 \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}.$