

## IV. Changement de Bases.

semaine du 23 mars 2020

L'écriture matricielle d'une application linéaire dépend du choix de bases ; il s'agit de comprendre ici cette dépendance.

# Matrice de Passage

- Soient des e.v  $E$  et  $F$ , munis de bases :  $B = (b_1, b_2, \dots, b_n)$  pour  $E$ ,  $C = (c_1, c_2, \dots, c_m)$  pour  $F$  ; si  $f : E \longrightarrow F$  est une fonction linéaire, nous obtenons une matrice  $A = \text{Mat}_{C,B}(f)$ .
- Avec d'autres bases  $B' = (b'_1, b'_2, \dots, b'_n)$  et  $C' = (c'_1, c'_2, \dots, c'_m)$ , pour  $E$  et  $F$ , vient une autre matrice :  $A' = \text{Mat}_{C',B'}(f)$ .
- Il s'agit d'élucider le lien entre les écritures matricielles de  $f$  :  $A$  dans les "anciennes bases",  $A'$  dans les "nouvelles bases".
- Pour ce faire, appelons **matrice de passage** de  $B$  à  $B'$ , la matrice de l'identité de  $E$  :  $P = \text{Mat}_{B,B'}(id_E)$  ; nous avons aussi une **matrice de passage** de  $C$  à  $C'$  :  $Q = \text{Mat}_{C,C'}(id_F)$ .
- Bien noter :  $P$  et  $Q$  sont des matrices inversibles ( $id_E$  et  $id_F$  sont des isomorphismes). Aussi : c'est une erreur de penser  $P = I_n$  (ou  $Q = I_m$ ) : ce n'est vrai que si  $B = B'$  (ou  $C = C'$ ) !

# Changement de Bases

- Le schéma qu'il faut avoir en tête est la composition :

$$\begin{array}{ccccccc} E & \xrightarrow{id_E} & E & \xrightarrow{f} & F & \xrightarrow{id_F} & F \\ B' & & B & & C & & C' \end{array} \quad (\text{les bases sont indiquées dessous}).$$

- Bien entendu :  $id_F \circ f \circ id_E = f$ . C'est au niveau matriciel que la différence se perçoit :  $Mat_{C',B'}(id_F \circ f \circ id_E) = Mat_{C',B'}(f)$  donne  $Mat_{C',C}(id_F)Mat_{C,B}(f)Mat_{B,B'}(id_E) = Mat_{C',B'}(f)$ .
- Par définition  $P = Mat_{B,B'}(id_E)$  (matrice de passage) et  $Mat_{C',C}(id_F) = Mat_{C',C}(id_F^{-1}) = (Mat_{C,C'}(id_F))^{-1} = Q^{-1}$ .
- Nous avons montré la "formule de changement de bases" :

## Théorème

$$A' = Q^{-1}AP.$$

Remarquer que la matrice de passage ne nécessite aucun calcul.

- Soit un e.v  $E$ , muni d'une base finie  $B$ . Tout endomorphisme  $f$  de  $E$  se voit attribuer une matrice  $A = \text{Mat}_B^B(f)$ . Une seconde base,  $B'$  de  $E$ , mène à une seconde matrice :  $A' = \text{Mat}_{B'}^{B'}(f)$ .
- Notant  $P$ , la matrice de passage de  $B$  à  $B'$  ( $P$  est inversible), nous obtenons la "formule de changement de bases" :

## Théorème

$$A' = P^{-1}AP .$$

- En pratique, l'endomorphisme  $f$  est donné par sa matrice  $A$  dans une base  $B$ . Il s'agit souvent de chercher une base  $B'$  mieux adaptée à  $f$ , avec une matrice  $A'$  plus simple, par exemple **diagonale**... Ce n'est pas toujours possible ! Quand c'est le cas, on dit que  $f$  (ou  $A$ ) est **diagonalisable**.

- Soient des matrices carrées  $D$  et  $P$ , de même ordre avec  $P$  inversible et posons  $A = PDP^{-1}$ . Par récurrence, nous avons :

## Théorème

$$\forall n \geq 1, \quad A^n = PD^nP^{-1}.$$

- Si  $A$  est une matrice diagonalisable, il existe des matrices,  $P$  inversible et  $D$  diagonale, telles que :  $A = PDP^{-1}$ . Dans la formule précédente, le calcul des  $D^n$  n'est guère coûteux... Le calcul des  $A^n$  s'obtient au seul prix de l'inverse de  $P$ .
- Une matrice carrée  $A$  est **nilpotente** s'il existe un entier  $n \geq 1$ , tel que  $A^n = 0$ . **Proposition** : il existe des matrices,  $P$  inversible et  $T$  strictement triangulaire, telles que  $A = PTP^{-1}$ .

- La **trace**  $tr$  d'une matrice carrée  $A$  est la somme des termes diagonaux. **Exemple** : si  $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix}$ ,  $tr(A) = 1 + 4 = 5$ .

## Théorème

*$tr$  est une forme linéaire sur  $\mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ , vérifiant :  $tr(AB) = tr(BA)$ .*

Il n'est pas écrit  $tr(AB) = tr(A)tr(B)$  ! Une formule fausse...

- Soient des matrices carrées  $A$  et  $P$ , de même ordre, avec  $P$  inversible. Nous avons :  $tr(PAP^{-1}) = tr(AP^{-1}P) = tr(A)$ .

## Théorème

*Soient  $A$  et  $A'$ , les matrices (carrées) d'un endomorphisme  $f$ , relativement à des bases  $B$  et  $B'$ . Nous avons :  $tr(A) = tr(A')$ .*

**Définition** :  $tr(f) = tr(A)$  (ne dépend pas de la base choisie).

# Exemple de Déterminants

- Le **déterminant** d'une matrice carrée  $A$ , noté  $|A|$  ou  $\det(A)$ , est plus difficile à calculer qu'une trace (voir TD). Pour une matrice d'ordre 2, nous avons :  $\det \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = ad - bc$ .

- Pour l'ordre 3, il y a la **règle de Sarrus** du dédoublement :

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} \text{ devient : } \begin{matrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{matrix}$$

ce qui aide à obtenir la formule pour  $\det(A)$  :

$$a_{11}a_{22}a_{33} + a_{12}a_{23}a_{31} + a_{13}a_{21}a_{32} - a_{11}a_{23}a_{32} - a_{11}a_{21}a_{33} - a_{13}a_{22}a_{31}$$

- La règle de Sarrus ne s'applique pas à l'ordre 4 (ou plus) !
- Pour une matrice **triangulaire** (supérieure ou inférieure), d'ordre quelconque : **le déterminant est le produit des termes diagonaux**. Faux pour les matrices non triangulaires !

- Pour tout  $n \geq 1$ , il y a une application  $\det : \mathcal{M}_n(\mathbb{K}) \longrightarrow \mathbb{K}$ .  
Contrairement à la trace,  $\det$  est **non linéaire** pour  $n \geq 2$  :  
La formule  $\det(A + B) = \det(A) + \det(B)$  est fausse ! Et, pour le produit par un scalaire, nous avons :  $\det(\lambda A) = \lambda^n \det(A)$ .
- Le déterminant est **multiplicatif** (faux pour la trace) :  
 $\det(AB) = \det(A) \det(B)$  ; aussi :  $\forall m, \det(A^m) = (\det A)^m$ .  
**Proposition** :  $A$  est inversible  $\iff \det(A) \neq 0$ .

## Théorème

*Si  $A$  et  $A'$  sont les matrices d'un endomorphisme  $f$ , relativement à deux bases  $B$  et  $B'$ , nous avons :  $\det(A) = \det(A')$ .*

**Définition** :  $\det(f) = \det(A)$  (indépendant de la base choisie).

**Propriétés** :  $\det(id_E) = 1$  et  $\det(g \circ f) = \det(g) \det(f)$ .



# Idempotent et Symétrie

Un **projecteur** d'un e.v  $E$  (réel, complexe) est un endomorphisme  $p$  **idempotent** : i.e.,  $p^2 = p$  ; en dimension finie, sa matrice  $P$  (relativement à une base) est aussi **idempotente** ( $P^2 = P$ ).

Une **symétrie** de  $E$  est un endomorphisme  $s$ , **involutif** :  $s^2 = 1$  ; sa matrice ( $E$  de dimension  $n$ ) est aussi **involutive** :  $S^2 = I_n$ . Notons  $\text{Fix}_+(s) = \{x \in E \mid s(x) = x\}$  et  $\text{Fix}_-(s) = \{x \in E \mid s(x) = -x\}$  : s.e.v !

## Théorème

*Pour tout idempotent  $p$  de  $E$ , nous avons  $E = \text{Ker}(p) \oplus \text{Im}(p)$ .*

*Pour toute symétrie  $s$  de  $E$ , nous avons  $E = \text{Fix}_+(s) \oplus \text{Fix}_-(s)$ .*

## Théorème

*Soit une décomposition en somme directe  $E = F \oplus G$ . Il existe un projecteur  $p$  de  $E$ , tel que :  $F = \text{Im}(p)$  et  $G = \text{Ker}(p)$ . Il existe une symétrie  $s$  de  $E$ , telle que :  $F = \text{Fix}_+(s)$  et  $G = \text{Fix}_-(s)$ .*

- $p$  idempotent de  $E$  :  $(1 - p)^2 = 1 - 2p + p^2 = 1 - p$  et  $1 - p$  est idempotent ; il vérifie  $Im\ 1 - p = Ker\ p$ ,  $Ker\ 1 - p = Im\ p$ .

## Théorème

*$p$  est diagonalisable, la diagonale de  $Mat(p)$  étant formée de 1 et de 0. En particulier :  $tr(p) = rang(p)$ .*

- $s$  symétrie de  $E$  :  $(-s)^2 = s^2 = 1$  et  $-s$  est une symétrie ; on vérifie :  $Fix_+(-s) = Fix_-(s)$  et  $Fix_-(-s) = Fix_+(s)$ .

## Théorème

*$s$  est diagonalisable avec la diagonale de  $Mat(s)$  formée de 1 et de  $-1$  ;  $det(s) = (-1)^{dim\ Fix_-(s)}$ ,  $tr(s) = dim\ Fix_+(s) - dim\ Fix_-(s)$ .*

- Posons  $\sigma = 1 - 2p$  ; donc  $\sigma^2 = 1 - 4p + 4p^2 = 1$  et  $\sigma$  est une symétrie ; de plus :  $Fix_+(\sigma) = Im(p)$ ,  $Fix_-(\sigma) = Ker(p), \dots$