

# 3 Réduction d'endomorphismes

« Les chaussures sont un instrument pour marcher, les maths sont un instrument pour penser. On peut marcher sans chaussures, mais on va moins loin. »

Jean-Marie Souriau (1995)

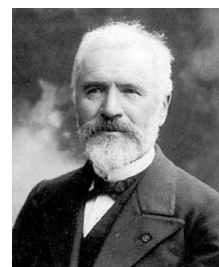
## Plan de cours

<b>I</b>	<b>Éléments propres d'un endomorphisme</b> . . . . .	<b>2</b>
A	Valeurs propres, vecteurs propres et sous-espaces propres . . . . .	2
B	Polynôme caractéristique d'un endomorphisme . . . . .	4
<b>II</b>	<b>Diagonalisation d'un endomorphisme</b> . . . . .	<b>7</b>
<b>III</b>	<b>Trigonalisation d'un endomorphisme</b> . . . . .	<b>9</b>
<b>IV</b>	<b>Applications</b> . . . . .	<b>11</b>
A	Calcul de puissances . . . . .	11
B	Suites récurrentes linéaires . . . . .	12
<b>V</b>	<b>Complément : polynôme annulateur d'un endomorphisme</b> . . . . .	<b>14</b>

**Introduction** – Considérons un endomorphisme  $f$  d'un  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel  $E$  de dimension finie et cherchons à déterminer une base  $\mathcal{B}$  de cet espace pour laquelle  $\text{Mat}_{\mathcal{B}}(f)$  est la plus simple possible, à savoir diagonale.

Nous verrons dans la partie *Applications* l'intérêt que présente une telle recherche mais souvenons-nous déjà de l'utilité de cette technique lorsque l'on cherche à calculer les puissances successives d'une matrice.

Nous savons qu'il est toujours possible dans le cas d'une projection vectorielle  $p$  (resp. d'une symétrie vectorielle  $s$ ) de trouver une base qui *diagonalise* cet endomorphisme : il suffit de considérer une base adaptée à  $E = \text{Ker}(p) \oplus \text{Ker}(p - \text{id}_E)$  (respectivement à  $E = \text{Ker}(s - \text{id}_E) \oplus \text{Ker}(s + \text{id}_E)$ ). Dans les deux cas, les matrices obtenues sont bien diagonales. Que valent leurs coefficients ?



Camille Jordan<sup>1</sup>

Revenons au cas général d'un endomorphisme  $f$  quelconque pour lequel rien ne nous assure l'existence d'une telle base. Supposons dans un premier temps le problème résolu et considérons une base  $\mathcal{B} = (e_1, \dots, e_n)$  pour laquelle la matrice représentative de  $f$  est diagonale :

$$\exists \lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{K} \quad \text{Mat}_{\mathcal{B}}(f) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \\ & \ddots & \\ & & \lambda_n \end{pmatrix}$$

Alors nécessairement, quel que soit  $i \in \llbracket 1, n \rrbracket$ ,  $f(e_i) = \lambda_i e_i$ . Autrement dit,  $(f - \lambda_i \text{id}_E)(e_i) = 0_E$ . Ce qui s'écrit aussi  $e_i \in \text{Ker}(f - \lambda_i \text{id}_E)$ . De plus, un tel vecteur  $e_i$  doit être non nul ( $\mathcal{B}$  ne serait pas une base sinon). De sorte que l'application  $f - \lambda_i \text{id}_E$  n'est pas injective, donc non bijective. Bref,  $\det(f - \lambda_i \text{id}_E) = 0$  ! Au final, si une telle base existe, les coefficients de la matrice diagonale sont à chercher parmi les valeurs de  $\lambda$  pour lesquelles  $\det(f - \lambda \text{id}_E) = 0$ .

Réciproquement, connaissant de telles valeurs pour  $\lambda$ , est-on capable de construire une base qui *diagonalise* l'endomorphisme en question ? C'est tout l'enjeu de ce chapitre...

1. Camille Jordan (1838 - 1922), un des grands contributeurs à la théorie de la réduction.

## I | Éléments propres d'un endomorphisme

Soit  $E$  un  $\mathbb{K}$ -espace vectoriel.  $f$  désigne un endomorphisme de  $E$ .

### A – Valeurs propres, vecteurs propres et sous-espaces propres

#### Définition 3.1 : Valeurs propres et vecteurs propres

- On dit que  $\lambda \in \mathbb{K}$  est une valeur propre de  $f$  s'il existe un vecteur  $x$  non nul de  $E$  tel que  $f(x) = \lambda x$ .
- On dit alors que  $x$  est un vecteur propre de  $f$  associé à la valeur propre  $\lambda$ .
- Lorsque  $E$  est de dimension finie, on appelle spectre de  $f$  l'ensemble des valeurs propres de  $f$  dans  $\mathbb{K}$ . On le note parfois  $\text{Sp}(f)$ .

Quelques remarques en vrac :

- Un vecteur propre n'est jamais nul!
- En dimension finie, en notant  $M$  la matrice de  $f$  dans une base  $\mathcal{B}$  donnée,  $x$  est un vecteur propre de  $f$  associé à la valeur propre  $\lambda$  ssi  $MX = \lambda X$  avec  $X$  le vecteur coordonnées de  $x$  dans  $\mathcal{B}$ . On dira que  $X$  est un vecteur propre de  $M$  associé à la valeur propre  $\lambda$ .
- $x$  est un vecteur propre de  $f$  si et seulement si la droite  $\text{Vect}(x)$  est stable par  $f$ .

Considérons maintenant un scalaire  $\lambda$  et un vecteur  $x$ .

$$f(x) = \lambda x \iff (f - \lambda \text{id}_E)(x) = 0_E \iff x \in \text{Ker}(f - \lambda \text{id}_E)$$

Comme  $x$  est non nul, cela revient à dire que  $\text{Ker}(f - \lambda \text{id}_E) \neq \{0_E\}$ , c'est-à-dire que  $f - \lambda \text{id}_E$  n'est pas injective. En particulier, 0 est valeur propre de  $f$  si et seulement si  $f$  n'est pas injective.

#### Définition 3.2 : Sous-espace propre

Soit  $\lambda$  une valeur propre de  $f$ .

On appelle sous-espace propre associé à  $\lambda$  le sous-espace vectoriel  $E_\lambda(f) = \text{Ker}(f - \lambda \text{id}_E)$ .

C'est bien un sous-espace vectoriel en tant que noyau d'endomorphisme. Si  $\lambda \notin \text{Sp}(f)$ , alors  $E_\lambda(f) = \{0_E\}$ .

#### Proposition 3.3

Deux sous-espaces propres associés à des valeurs propres distinctes sont en somme directe. Autrement dit, si  $\lambda \neq \mu$ , alors  $\text{Ker}(f - \lambda \text{id}_E) \cap \text{Ker}(f - \mu \text{id}_E) = \{0_E\}$ .

#### Démonstration

On suppose que  $\lambda \neq \mu$  et  $x \in \text{Ker}(f - \lambda \text{id}_E) \cap \text{Ker}(f - \mu \text{id}_E)$ . On a donc :

$$f(x) = \lambda x \text{ et } f(x) = \mu x, \text{ ce qui implique } (\lambda - \mu)x = 0_E$$

Et comme  $\lambda \neq \mu$ ,  $x = 0_E$ . ■

#### Théorème 3.4

La somme de sous-espaces propres associés à des valeurs propres deux à deux distinctes est directe.

Avant de démontrer ce résultat, il peut être utile de rappeler que la somme de sous-espaces vectoriels  $\sum_{i=1}^p F_i$  est directe si et seulement si pour tout  $(x_1, \dots, x_p) \in F_1 \times \dots \times F_p$ ,

$$x_1 + \dots + x_p = 0_E \implies x_1 = \dots = x_p = 0_E$$

**Démonstration**

Montrons par récurrence sur  $p \in \mathbb{N}^*$  que la somme de  $p$  sous-espaces propres d'un endomorphisme  $f$  associés à des valeurs propres distinctes est directe.

(i) **Initialisation** – Il n'y a rien à démontrer pour  $p = 1$ .

Le résultat vient d'être démontré pour  $p = 2$ .

(ii) **Hérédité** – Supposons la propriété établie pour  $p$  sous-espaces propres; montrons qu'elle est encore vraie pour  $p + 1$  sous-espaces propres. Considérons pour cela  $\lambda_1, \dots, \lambda_{p+1}$  valeurs propres deux à deux distinctes et  $(x_1, \dots, x_{p+1}) \in E_{\lambda_1} \times \dots \times E_{\lambda_{p+1}}$  vecteurs propres associés tels que :

$$x_1 + \dots + x_p + x_{p+1} = 0 \quad (*)$$

Ce qui nous donne, en appliquant  $f$  :

$$\lambda_1 x_1 + \dots + \lambda_p x_p + \lambda_{p+1} x_{p+1} = 0 \quad (**)$$

Multiplions (\*) par  $\lambda_{p+1}$  et soustrayons l'équation obtenue à (\*\*):

$$(\lambda_1 - \lambda_{p+1})x_1 + \dots + (\lambda_p - \lambda_{p+1})x_p = 0$$

L'hypothèse de récurrence conduit alors à  $(\lambda_1 - \lambda_{p+1})x_1 = (\lambda_2 - \lambda_{p+1})x_2 = \dots = (\lambda_p - \lambda_{p+1})x_p = 0_E$ .  
Ce qui, compte-tenu du fait que les valeurs propres sont distinctes donne :

$$x_1 = \dots = x_p = 0_E$$

En reprenant l'équation initiale, il vient également  $x_{p+1} = 0_E$ .

Ceci achève la démonstration par récurrence. ■

**Corollaire 3.5**

Toute famille de vecteurs propres associés à des valeurs propres distinctes est libre.

**Démonstration**

Raisonnons en deux temps.

(i) **Famille finie** – Soit  $(e_1, \dots, e_p)$  une famille finie de vecteurs propres associés à des valeurs propres  $\lambda_i$  supposées deux à deux distinctes. Soient  $\alpha_1, \dots, \alpha_p \in \mathbb{K}$  tels que :

$$\alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_p e_p = 0_E$$

Comme  $\alpha_k e_k \in E_{\lambda_k}$  et que les sous-espaces propres sont en somme directe,

$$\forall k \in \llbracket 1, p \rrbracket \quad \alpha_k e_k = 0_E$$

Les vecteurs propres étant non nuls, tous les  $\alpha_k$  le sont. La famille est bien libre.

(ii) **Famille infinie** – D'après ce qui précède, toute sous-famille finie d'une famille de vecteurs propres associés à des valeurs propres distinctes est libre. ■

**Corollaire 3.6**

En dimension finie, un endomorphisme ne peut admettre plus de  $n = \dim(E)$  valeurs propres.

**Démonstration**

| Une famille libre ne peut contenir plus de  $\dim(E)$  vecteurs. ■

**Exercice 1**

| Déterminer les valeurs propres d'un projecteur.

**Exemple**

Soit  $\varphi : \mathbb{R}[X] \rightarrow \mathbb{R}[X]$  définie par  $\varphi(P) = P'$ .

Déterminons les valeurs propres de  $\varphi$ .

$\varphi(P) = \lambda P \iff \lambda P = P' \iff \lambda = 0$  et  $P$  constant.

Donc seul 0 est valeur propre et  $E_0 = \text{Ker } \varphi = \mathbb{R}_0[X] = \text{Vect}(1)$ .

**Exemple**

Soit  $\varphi : \mathcal{C}^\infty(\mathbb{R}) \rightarrow \mathcal{C}^\infty(\mathbb{R})$  définie par  $\varphi(f) = f'$ .

Déterminons les valeurs propres de  $\varphi$ .

$\varphi(f) = \lambda f \iff \lambda f = f' \iff \varphi(x) = C e^{\lambda x}$  ( $C \in \mathbb{R}$ )

Donc tous les réels sont valeurs propres et  $E_\lambda = \text{Ker}(\varphi - \lambda \text{id}_E) = \{x \mapsto C e^{\lambda x} \mid C \in \mathbb{R}\} = \text{Vect}(x \mapsto e^{\lambda x})$ .

Rmq. :  $(x \mapsto e^{\lambda x})_{\lambda \in \mathbb{R}}$  est une famille infinie de vecteurs libre.

**B – Polynôme caractéristique d'un endomorphisme**

On supposera désormais que  $E$  est un espace vectoriel de dimension finie.

On peut donc parler de dimension, de rang, de déterminant et de matrice associée à un endomorphisme.

$$\begin{aligned} \lambda \text{ valeur propre de } f &\iff f(x) = \lambda x \text{ avec } x \neq 0_E \\ &\iff \text{Ker}(f - \lambda \text{id}_E) \neq \{0_E\} \\ &\iff f - \lambda \text{id}_E \text{ non injective} \\ &\iff f - \lambda \text{id}_E \text{ non bijective (dim. finie)} \\ &\iff \det(f - \lambda \text{id}_E) = 0 \iff \det(\lambda \text{id}_E - f) = 0 \end{aligned}$$

La détermination de l'ensemble des valeurs propres d'un endomorphisme en dimension finie peut donc se ramener à un simple calcul de déterminant et à une recherche de racines d'un polynôme.

**Théorème / Définition 3.7 : Polynôme caractéristique**

Soit  $f \in \mathcal{L}(E)$ . L'application  $\lambda \mapsto \det(\lambda \text{id}_E - f)$  est polynomiale.

Le polynôme associé est appelé polynôme caractéristique de  $f$ . On le note généralement  $\chi_f$ .

Nous démontrerons ce résultat peu après. Pour déterminer le polynôme caractéristique d'un endomorphisme  $f$ , on calculera  $\det(XI_n - M)$  où  $M$  est la matrice de  $f$  dans une base quelconque de  $E$ ; on rappelle que deux matrices semblables ont même déterminant.

**Théorème 3.8**

$\lambda$  est valeur propre de  $f$  si et seulement si  $\lambda$  est racine de  $\chi_f$ .

**Démonstration**

| Il suffit de reprendre la série d'équivalences précédentes. ■

**Exemple**

Soit  $f : \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}^3$  définie par  $f(x, y, z) = (2y - z, 3x - 2y, -2x + 2y + z)$ .

Déterminons les éléments propres de  $f$ .

En notant  $M$  la matrice de  $f$  dans la base canonique,  $M = \begin{pmatrix} 0 & 2 & -1 \\ 3 & -2 & 0 \\ -2 & 2 & 1 \end{pmatrix}$ , et après quelques calculs,

$\text{Sp}(M) = \{1, 2, -4\}$  puis  $E_1 = \text{Vect}((1, 1, 1))$ ,  $E_2 = \text{Vect}((4, 3, -2))$  et  $E_{-4} = \text{Vect}((2, -3, 2))$ .

Notons que l'on obtient par concaténation une base de  $\mathbb{R}^3$ . Quelle est la matrice de  $f$  dans cette base?

**Lemme 3.9**

Soient  $p$  et  $n$  deux entiers naturels non nuls tels que  $1 \leq p \leq n$ .

Si  $A_1, \dots, A_p$  et  $B_1, \dots, B_n$  désignent des vecteurs colonnes, alors l'application  $\Delta$  définie sur  $\mathbb{K}$  par :

$$\forall x \in \mathbb{K} \quad \Delta(x) = \det(A_1 x + B_1, \dots, A_p x + B_p, B_{p+1}, \dots, B_n)$$

est polynomiale de degré au plus  $p$ . Son coefficient de degré  $p$  est  $\det(A_1, \dots, A_p, B_{p+1}, \dots, B_n)$ .

**Démonstration**

Démontrons ce résultat par récurrence sur  $p$ , l'entier  $n$  étant fixé. Tout repose sur la multilinéarité du déterminant.

- **Initialisation** – Pour tout  $x \in \mathbb{K}$ ,  $\det(A_1 x + B_1, B_2, \dots, B_n) = \det(A_1, B_2, \dots, B_n)x + \det(B_1, B_2, \dots, B_n)$ . Le résultat est donc établi au rang 1.
- **Hérédité** – Soit  $p \in \llbracket 1, n-1 \rrbracket$ . Supposons le résultat vrai au rang  $p$ , montrons qu'il l'est encore au rang  $p+1$ . Pour tout  $x \in \mathbb{K}$ ,

$$\begin{aligned} \Delta(x) &= \det(A_1 x + B_1, \dots, A_p x + B_p, A_{p+1} x + B_{p+1}, B_{p+2}, \dots, B_n) \\ &= \det(A_1 x + B_1, \dots, A_p x + B_p, A_{p+1}, B_{p+2}, \dots, B_n)x + \det(A_1 x + B_1, \dots, A_p x + B_p, B_{p+1}, B_{p+2}, \dots, B_n) \end{aligned}$$

Ces deux derniers déterminants sont bien - par hypothèse de récurrence - polynomiaux de degré inférieur à  $p$ .  $\Delta$  est donc une fonction polynomiale de degré au plus  $p+1$  et son coefficient de degré  $p+1$  vaut  $\det(A_1, \dots, A_p, A_{p+1}, B_{p+2}, \dots, B_n)$ .

Ceci achève la démonstration par récurrence. ■

**Théorème 3.10 : Propriétés du polynôme caractéristique**

Soit  $M \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ . La fonction  $\chi_M : x \mapsto \det(xI_n - M)$  est polynomiale de degré  $n$  et unitaire.

On a de plus :

$$\forall x \in \mathbb{K} \quad \chi_M(x) = x^n - \text{Tr}(M)x^{n-1} + \dots + (-1)^n \det(M)$$

**Démonstration**

Rappelons que nous devons démontrer le caractère polynomial de la fonction  $\chi_M : x \mapsto \det(xI_n - M)$ .

- Commençons par montrer que l'application  $\chi_M$  est polynomiale et unitaire. Il suffit pour cela d'utiliser le résultat précédent pour  $p = n$ , les vecteurs  $A_i$  désignant les vecteurs de la base canonique de  $\mathcal{M}_{n1}(\mathbb{K})$ , les vecteurs  $B_i$  désignant les vecteurs colonnes de la matrice  $-M$ . Ceci montre que  $x \mapsto \det(xI_n - M)$  est polynomiale de degré au plus  $n$ . Son coefficient de degré  $n$  vaut précisément  $\det(A_1, \dots, A_n) = 1$ . Il est non nul donc la fonction polynomiale est bien de degré  $n$  comme annoncé.
- On notera que son coefficient constant n'est rien d'autre que  $\det(-M) = (-1)^n \det(M)$ .
- Le terme de degré  $n-1$  sera obtenu un peu plus tard dans la partie *Trigonalisation*. ■

Quel est le nombre de racines de  $\chi_f$  donc de valeurs propres de  $f$  ?

**Proposition 3.11**

- Si  $E$  est un  $\mathbb{C}$ -e.v. de dimension  $n$  alors  $f$  admet exactement  $n$  valeurs propres comptées avec leur ordre de multiplicité.
- Lorsque  $E$  est un  $\mathbb{R}$ -e.v. de dimension  $n$ ,  $f$  en admet au plus  $n$ .

**Exemple**

Soit  $A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$ .  $\chi_A = \begin{vmatrix} X & -1 \\ 1 & X \end{vmatrix} = X^2 + 1$ . Dès lors,  $\text{Sp}_{\mathbb{C}}(A) = \{\pm i\}$  et  $\text{Sp}_{\mathbb{R}}(A) = \{\}$ .

**Définition 3.12 : Ordre de multiplicité**

On appelle ordre de multiplicité de la valeur propre  $\lambda$  de  $f$ , l'ordre de multiplicité de  $\lambda$  en tant que racine du polynôme caractéristique de  $f$ .

Rappelons que  $\alpha$  est une racine de  $P \in \mathbb{K}[X]$  d'ordre de multiplicité  $p$  si et seulement si une des deux propriétés équivalentes suivantes est vérifiée :

- (a) Il existe  $Q \in \mathbb{K}[X]$  tel que  $P = (X - \alpha)^p Q$ .
- (b)  $P(\alpha) = P'(\alpha) = \dots = P^{(p-1)}(\alpha) = 0$ .

**Exemple**

$\chi_f = (X - 1)(X - 2)^2$  alors 1 est valeur propre simple de  $f$  et 2 valeur propre double.

**Théorème 3.13**

Soit  $\lambda$  une valeur propre de  $f$  d'ordre de multiplicité  $m(\lambda)$ . Alors,

$$1 \leq \dim(\text{Ker}(f - \lambda \text{id}_E)) = \dim E_\lambda \leq m(\lambda)$$

**Démonstration**

- Soit  $\lambda$  une valeur propre de  $f$ . Il existe  $x \neq 0_E$  tel que  $f(x) = \lambda x$ . Comme  $x \in \text{Ker}(f - \lambda \text{id}_E)$ ,  $E_\lambda \neq \{0_E\}$  et  $\dim E_\lambda \geq 1$ .
- Supposons maintenant que  $\dim E = n$ . Soit  $(e_1, \dots, e_p)$  une base de  $\text{Ker}(f - \lambda \text{id}_E)$  avec  $p = \dim E_\lambda$ . D'après le théorème de la base incomplète, on peut compléter cette famille libre en une base  $\mathcal{B} = (e_1, \dots, e_p, e_{p+1}, \dots, e_n)$  de  $E$ . Quel que soit  $i \in \llbracket 1, p \rrbracket$ ,  $f(e_i) = \lambda e_i$ . Ainsi,

$$M = \text{Mat}_{\mathcal{B}}(f) = \begin{pmatrix} \lambda I_p & B \\ 0 & C \end{pmatrix}$$

Il n'y a plus qu'à calculer le polynôme caractéristique à l'aide du déterminant suivant :

$$\begin{aligned} \chi_f &= \det(XI_n - M) = \begin{vmatrix} (X - \lambda)I_p & -B \\ 0 & XI_{n-p} - C \end{vmatrix} \\ &= \det((X - \lambda)I_p) \det(XI_{n-p} - C) = (X - \lambda)^p \det(XI_{n-p} - C). \end{aligned}$$

Donc  $\lambda$  est une racine de  $\chi_f$  d'ordre de multiplicité au moins  $p$ . D'où  $p = \dim(E_\lambda) \leq m(\lambda)$ . ■

**Corollaire 3.14**

Si  $\lambda$  est racine simple, alors  $\text{Ker}(f - \lambda \text{id}_E)$  est de dimension 1.

**Exemple**

$M = \begin{pmatrix} 0 & 2 & -1 \\ 3 & -2 & 0 \\ -2 & 2 & 1 \end{pmatrix}$ .  $\text{Sp}(M) = \{1, 2, -4\}$ . Trois valeurs propres simples donc les sous-espaces propres correspondants sont de dimension 1 : ce sont des droites vectorielles.

0 est valeur propre de  $M$  si et seulement si  $\det(M) = 0$  c'est-à-dire si et seulement si  $M$  n'est pas inversible.

**Exercice 2**

Deux matrices semblables ont même polynôme caractéristique.

## II | Diagonalisation d'un endomorphisme

Dans toute cette partie,  $f$  désigne un endomorphisme d'un  $\mathbb{K}$ -ev  $E$  de dimension finie  $n$ .

### Définition 3.15 : Diagonalisabilité d'un endomorphisme

L'endomorphisme  $f$  est dit diagonalisable s'il existe une base de  $E$  dans laquelle sa matrice est diagonale.

Dans une telle base, la matrice de  $f$  est de la forme  $\begin{pmatrix} \lambda_1 & & \\ & \ddots & \\ & & \lambda_n \end{pmatrix}$  avec  $\lambda_i$  valeur propre de  $f$ .

Diagonaliser un endomorphisme, c'est donc déterminer une base de  $E$  constituée de vecteurs propres de  $f$ .

Quelques remarques :

- Les  $\lambda_i$  apparaissent dans la matrice précédente autant de fois que leur ordre de multiplicité.
- La matrice de  $f$  dans n'importe quelle base est alors semblable à une matrice diagonale.

### Exemples

|  $\text{id}_E$  est diagonalisable; un projecteur est diagonalisable.

### Définition 3.16 : Diagonalisabilité d'une matrice

Par analogie, une matrice est dite diagonalisable si elle est semblable à une matrice diagonale.

**Rappels :** Deux matrices semblables ont même trace, même déterminant et même polynôme caractéristique donc mêmes valeurs propres.

Attention, une matrice (ou un endomorphisme) n'est pas toujours diagonalisable!

### Exemple

Soit  $M = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ . On a facilement  $\text{Sp}(M) = \{0\}$ .

Si  $M$  était diagonalisable, on aurait  $M = P \times \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \times P^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ . Absurde!

Remarquons par ailleurs que  $E_0(M) = \text{Vect}\left(\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}\right)$ .

À quelle condition un endomorphisme est-il diagonalisable? De façon grossière, il faut et il suffit qu'il admette *suffisamment* de vecteurs propres pour pouvoir former une base de  $E$  et ainsi construire une matrice diagonale. C'est exactement ce qu'expriment les théorèmes suivants. Mais rappelons quelques résultats avant de les énoncer.

$$\begin{aligned}
 E = \bigoplus_{i=1}^p F_i & \stackrel{\text{déf.}}{\iff} \forall x \in E \quad \exists!(x_1, \dots, x_p) \in F_1 \times \dots \times F_p \quad x = x_1 + \dots + x_p \\
 & \stackrel{\text{prop}}{\iff} \text{la concaténation de bases de } F_1, \dots, F_p \text{ est une base de } E \\
 & \stackrel{\text{prop}}{\iff} \sum_{i=1}^p F_i \text{ est directe et } \dim(E) = \sum_{i=1}^p \dim(F_i)
 \end{aligned}$$

### Théorème 3.17 : Condition nécessaire et suffisante de diagonalisabilité (1)

L'endomorphisme  $f$  est diagonalisable si et seulement si  $E = \bigoplus_{\lambda \in \text{Sp}(f)} E_\lambda$ .

**Démonstration**

Raisonnons par double implication :

⇐ Soit  $(e_1, \dots, e_n)$  une base de  $E$  obtenue par concaténation de bases des sous-espaces  $E_{\lambda}$ . Par définition,  $f(e_i) = \lambda_i e_i$  donc la matrice représentative de  $f$  dans cette base est diagonale.

⇒ Réciproquement, si  $(e_1, \dots, e_n)$  est une base de vecteurs propres de  $f$ , tout vecteur  $x$  de  $E$  s'écrit bien comme combinaison linéaire d'éléments des sous-espaces propres  $E_{\lambda_i}$ . Par ailleurs, cette décomposition est unique puisque ces sous-espaces sont en somme directe (cf. partie I). ■

**Corollaire 3.18**

L'endomorphisme  $f$  est diagonalisable si et seulement si  $\dim(E) = \sum_{\lambda \in \text{Sp}(f)} \dim(E_{\lambda})$ .

**Théorème 3.19 : Condition nécessaire et suffisante de diagonalisabilité (2)**

L'endomorphisme  $f$  est diagonalisable si et seulement si  $\chi_f$  est scindé et :  $\forall \lambda \in \text{Sp}(f) \dim E_{\lambda} = m(\lambda)$ .

**Démonstration**

Raisonnons là encore par double implication.

⇒ Notons  $\alpha_i$  la dimension de  $E_{\lambda_i}$ . La matrice de  $f$  dans une base de diagonalisation est de la forme :

$$M = \begin{pmatrix} \lambda_1 I_{\alpha_1} & & \\ & \ddots & \\ & & \lambda_p I_{\alpha_p} \end{pmatrix}$$

Ainsi,  $\chi_f = \chi_M = (X - \lambda_1)^{\alpha_1} \times \dots \times (X - \lambda_p)^{\alpha_p}$ . Le polynôme caractéristique de  $f$  est donc scindé et l'ordre de multiplicité de  $\lambda_i$  vaut  $\dim(E_{\lambda_i})$  et ceci, quel que soit  $i \in \llbracket 1, p \rrbracket$ .

⇐ Supposons que  $\chi_f$  est scindé et que  $m(\lambda) = \dim(E_{\lambda})$  pour toute valeur propre  $\lambda$ . On a alors :

$$\dim(E) = \deg(\chi_f) \underset{\text{scindé}}{=} \sum_{\lambda \in \text{Sp}(f)} m(\lambda) = \sum_{\lambda \in \text{Sp}(f)} \dim(E_{\lambda})$$

**Corollaire 3.20**

Si  $\chi_f$  est non scindé,  $f$  n'est pas diagonalisable.

**Exercice 3**

Soit  $A = \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ . La matrice  $A$  est-elle diagonalisable dans  $\mathcal{M}_2(\mathbb{R})$ ? dans  $\mathcal{M}_2(\mathbb{C})$ ?

**Théorème 3.21 : Condition suffisante de diagonalisabilité**

Si  $\chi_f$  est scindé et n'admet que des racines simples alors  $f$  est diagonalisable.

**Démonstration**

En effet, si  $\lambda$  est valeur propre simple de  $f$  alors  $\dim E_{\lambda} = 1 = m(\lambda)$ . ■

Pour les  $5/2$ , rappelons comme résultat supplémentaire que toute matrice symétrique réelle est diagonalisable au moyen d'une matrice de passage orthogonale.



**Plan de diagonalisation** — (hors cas particulier)

- ❶ Étude de la diagonalisabilité de  $f$ .
  - On détermine  $\chi_f$ .
  - Si  $\chi_f$  n'est pas scindé,  $f$  n'est pas diagonalisable. Dans  $\mathbb{C}$ ,  $\chi_f$  est toujours scindé.
  - Si  $\chi_f$  est scindé, on compare  $\dim E_\lambda$  et  $m(\lambda)$ . À ce stade, on n'a pas besoin de déterminer une base de  $E_\lambda$ . On remarquera que  $\dim E_\lambda = n - \text{rg}(M - \lambda I_n)$ . (théorème du rang)
- ❷ Diagonalisation de  $f$  lorsque c'est possible.
 

On détermine une base de  $E_\lambda$  pour chaque valeur propre en résolvant l'équation  $MX = \lambda X$  et on réunit les bases obtenues.

**Exemple**

Les matrices suivantes sont-elles diagonalisables? Si oui, les diagonaliser.

$$A = \begin{pmatrix} 5 & 1 & -1 \\ 2 & 4 & -2 \\ 1 & -1 & 3 \end{pmatrix}; \quad B = \begin{pmatrix} 8 & -1 & 2 \\ 7 & 0 & 2 \\ -18 & 3 & -4 \end{pmatrix}; \quad C = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \\ 0 & -1 & 0 \end{pmatrix}$$

$\chi_A = (X-2)(X-4)(X-6)$ ,  $A$  diagonalisable.  $\chi_B = (X-2)(X-1)^2$  et  $\dim E_1 = 1$  donc  $B$  n'est pas diagonalisable.  $\chi_C = X(X^2+2)$ ,  $C$  diagonalisable dans  $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$  mais pas dans  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ .

**III | Trigonalisation d'un endomorphisme**

Dans toute cette partie,  $E$  est supposé de dimension finie.

**1 – Définition****Définition 3.22 : Trigonalisabilité**

- Un endomorphisme  $f$  de  $E$  est dit trigonalisable s'il existe une base de  $E$  dans laquelle la matrice de  $f$  est triangulaire supérieure.
- Une matrice est dite trigonalisable si elle est semblable à une matrice triangulaire supérieure.

**Théorème 3.23**

$f$  est trigonalisable si et seulement si son polynôme caractéristique est scindé.

Toute matrice est donc trigonalisable dans  $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ . Ainsi, pour toute matrice  $M \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ , il existe une matrice triangulaire supérieure  $T$  (dont la diagonale est constituée par les valeurs propres de  $M$ ) et  $P$  inversible telles que :

$$T = P^{-1}MP = \begin{pmatrix} \lambda_1 & \times & \times \\ 0 & \ddots & \times \\ 0 & 0 & \lambda_n \end{pmatrix}$$

**Démonstration**

*Bien que hors programme, la démonstration suivante est donnée à titre indicatif.*

$\Rightarrow$  Supposons l'endomorphisme  $f$  trigonalisable. Il existe donc une base de  $E$  dans laquelle la matrice de  $f$  est de la forme :

$$\begin{pmatrix} \lambda_1 & \times & \times \\ 0 & \ddots & \times \\ 0 & 0 & \lambda_n \end{pmatrix}$$

Son polynôme caractéristique est alors  $\prod_{i=1}^n (X - \lambda_i)$ , il est scindé.

← Raisonons par récurrence sur la dimension de  $E$ .

- **Initialisation** – Le résultat est vrai en dimension 1 puisque toute matrice représentative de  $f$  est triangulaire supérieure.
- **Hérédité** – Supposons le résultat établi au rang  $n - 1$ , montrons qu'il est encore vrai au rang  $n$ . Le polynôme caractéristique de  $f$  étant scindé ( $n \geq 1$ ), il admet dès lors au moins une racine  $\lambda$ . En notant  $e_1$  un vecteur propre associé, que l'on complète en une base  $\mathcal{B} = (e_1, \dots, e_n)$  de  $E$ , la matrice de  $f$  dans cette base est de la forme :

$$M = \begin{pmatrix} \lambda & \star \\ 0 & M' \end{pmatrix} \text{ où } M' \in \mathcal{M}_{n-1}(\mathbb{K})$$

$\chi_M = (X - \lambda)\chi_{M'}$ ,  $\chi_{M'}$  étant scindé, par hypothèse de récurrence, la matrice  $M'$  est trigonalisable. On peut alors écrire  $T = P'^{-1}M'P'$  avec  $P' \in \text{GL}_{n-1}(\mathbb{K})$ . Considérons alors la matrice :

$$P = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & P' \end{pmatrix} \in \text{GL}_n(\mathbb{K})$$

En effectuant un produit par blocs, il vient :

$$P^{-1}MP = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & P'^{-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \lambda & \star \\ 0 & M' \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & P' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \lambda & \bullet \\ 0 & P'^{-1}MP' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \lambda & \bullet \\ 0 & T \end{pmatrix}$$

Cette dernière matrice est bien triangulaire, ce qui achève la récurrence. ■

### Proposition 3.24

La trace d'un endomorphisme est la somme de ses valeurs propres (complexes).

Ce résultat nous permet alors de prouver (relations racines/coefficients) que pour toute matrice  $M \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$  :

$$\forall x \in \mathbb{K} \quad \chi_M(x) = x^n - \text{Tr}(M)x^{n-1} + \dots + (-1)^n \det(M)$$

Il suffit pour cela de développer le polynôme caractéristique :

$$\forall x \in \mathbb{K} \quad \chi_M(x) = (x - \lambda_1) \times \dots \times (x - \lambda_n) = x^n - \underbrace{(\lambda_1 + \dots + \lambda_n)}_{=\text{Tr}(M)} x^{n-1} + \dots + (-1)^n \lambda_1 \times \dots \times \lambda_n$$

### 2 – Étude du cas $n = 2$

On suppose  $\chi_f$  scindé avec  $f \in \mathcal{L}(E)$  et  $\dim E = 2$ . On l'écrit alors sous la forme  $\chi_f = (X - \lambda_1)(X - \lambda_2)$ .

- ❶ Si  $\lambda_1 \neq \lambda_2$ , comme  $\chi_f$  est scindé à racines simples,  $f$  est diagonalisable.

Dans une certaine base,

$$\text{Mat}(f) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 \\ 0 & \lambda_2 \end{pmatrix}$$

- ❷ Si  $\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda$ ,  $f$  est-elle diagonalisable?

Si c'est le cas,

$$M = PDP^{-1} = P \begin{pmatrix} \lambda & 0 \\ 0 & \lambda \end{pmatrix} P^{-1} = \lambda I_2$$

Et  $f$  vaut alors  $\lambda \text{id}_E$ .

Sinon,  $\dim E_\lambda = 1$ . Soit  $e_1 \in E_\lambda$ ,  $e_1 \neq 0_E$  et on complète la famille libre  $(e_1)$  en une base  $(e_1, e_2)$  de  $E$ .

Dans cette base,

$$\text{Mat}(f) = \begin{pmatrix} \lambda & \times \\ 0 & \lambda \end{pmatrix}$$

On peut même souvent choisir  $e_2$  pour avoir  $\begin{pmatrix} \lambda & 1 \\ 0 & \lambda \end{pmatrix}$ .

### 3 – Étude du cas $n = 3$

On suppose  $\chi_f$  scindé avec  $f \in \mathcal{L}(E)$  et  $\dim E = 3$ . On l'écrit alors sous la forme  $\chi_f = (X - \lambda_1)(X - \lambda_2)(X - \lambda_3)$ .

- ❶ Si les  $\lambda_i$  sont distincts, comme  $\chi_f$  est scindé à racines simples,  $f$  est diagonalisable.  
Dans une certaine base,

$$\text{Mat}(f) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & 0 \\ 0 & \lambda_2 & 0 \\ 0 & 0 & \lambda_3 \end{pmatrix}$$

- ❷ Si  $\lambda_1$  est racine simple et si  $\lambda_2 = \lambda_3$ , deux possibilités :

- soit  $\dim E_{\lambda_2} = 2$  et  $f$  est diagonalisable.
- soit  $\dim E_{\lambda_2} = 1$  et alors,  $f$  n'est pas diagonalisable.  
On choisit alors  $e_1 \in E_{\lambda_1}$  et  $e_2 \in E_{\lambda_2}$  non nuls que l'on complète en une base  $(e_1, e_2, e_3)$  de  $E$ .  
Dans cette base,

$$\text{Mat}(f) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \times \\ 0 & \lambda_2 & \times \\ 0 & 0 & \lambda_2 \end{pmatrix}$$

On peut souvent même choisir  $e_3$  de sorte que  $\text{Mat}(f) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \times \\ 0 & \lambda_2 & 1 \\ 0 & 0 & \lambda_2 \end{pmatrix}$ .

- ❸  $\lambda$  est racine triple. Là aussi, plusieurs possibilités :
- si  $\dim E_\lambda = 3$  alors  $f$  est diagonalisable.  $f = \lambda \text{id}_E$ .
  - si  $\dim E_\lambda = 2$  et alors on complète une base  $(e_1, e_2)$  de  $E_\lambda$  en une base  $(e_1, e_2, e_3)$  de  $E$ .  
Dans cette base,

$$\text{Mat}(f) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \times \\ 0 & \lambda_2 & \times \\ 0 & 0 & \lambda_2 \end{pmatrix}$$

On peut même choisir  $e_3$  de sorte que  $\text{Mat}(f) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \times \\ 0 & \lambda_2 & 1 \\ 0 & 0 & \lambda_2 \end{pmatrix}$ .

- si  $\dim E_\lambda = 1$ , la question est plus délicate et sera abordée en TD.

#### Exercice 4

Réduire la matrice  $M = \begin{pmatrix} 8 & -1 & 2 \\ 7 & 0 & 2 \\ -18 & 3 & -4 \end{pmatrix}$ .

## IV | Applications

### A – Calcul de puissances

Soit  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$  et  $p \in \mathbb{N}^*$ . On cherche à calculer  $A^p$  par réduction de  $A$ .

- ❶ Si  $A$  est diagonalisable alors il existe  $P \in GL_n(\mathbb{K})$  tel que :

$$D = P^{-1}AP \text{ avec } D = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & 0 \\ 0 & \ddots & 0 \\ 0 & 0 & \lambda_n \end{pmatrix} \text{ et } P \text{ est constituée de vecteurs propres de } A.$$

$$\text{Donc } A^p = (PDP^{-1})^p = PD^pP^{-1} \text{ avec } D^p = \begin{pmatrix} \lambda_1^p & 0 & 0 \\ 0 & \ddots & 0 \\ 0 & 0 & \lambda_n^p \end{pmatrix}.$$

② Si  $A$  est trigonalisable alors il existe  $P \in GL_n(\mathbb{K})$  tel que :

$$T = P^{-1}AP \text{ avec } T = \begin{pmatrix} \lambda_1 & \times & \times \\ 0 & \ddots & \times \\ 0 & 0 & \lambda_n \end{pmatrix}$$

Donc  $A^p = (PTP^{-1})^p = PT^pP^{-1}$ . Le calcul de  $T^p$  est cependant plus délicat que dans le cas précédent.

$$T = \begin{pmatrix} \lambda_1 & \times & \times \\ 0 & \ddots & \times \\ 0 & 0 & \lambda_n \end{pmatrix} = D + N \text{ avec } D = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & 0 \\ 0 & \ddots & 0 \\ 0 & 0 & \lambda_n \end{pmatrix} \text{ et } N = \begin{pmatrix} 0 & \times & \times \\ 0 & \ddots & \times \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$N$  est nilpotente donc  $N^p$  se calcule aisément, tout comme  $D^p$ . Si  $N$  et  $D$  commutent, on peut utiliser la formule du binôme.

Lorsque  $n = 2$  ou  $n = 3$ , on cherchera généralement  $T$  sous la forme :

$$\begin{pmatrix} \lambda_1 & 1 \\ 0 & \lambda_2 \end{pmatrix} \text{ ou } \begin{pmatrix} \lambda_1 & \times & \times \\ 0 & \lambda_2 & 1 \\ 0 & 0 & \lambda_3 \end{pmatrix}$$

Les puissances de  $T$  peuvent alors se calculer facilement.

### Exercice 5

Toméo, un wombat<sup>2</sup> apprivoisé, passe son temps à dormir, à manger et à jouer. Lorsqu'il dort une heure, il a 8 chances sur 10 de continuer à dormir l'heure suivante. Lorsqu'il se réveille, il choisit d'aller manger ou jouer pendant une heure de manière équiprobable. Après ces activités épuisantes, il ira automatiquement dormir. On suppose que Toméo dort à l'heure  $h = 0$ .

On considère les événements suivants :  $D_n =$  « Toméo dort à l'heure  $n$  » ;  $M_n =$  « Toméo mange à l'heure  $n$  » et enfin  $J_n =$  « Toméo joue à l'heure  $n$  ».

On note  $d_n$  (respectivement  $m_n$  et  $j_n$ ) la probabilité associée à  $D_n$  (respectivement à  $M_n$  et  $J_n$ ).

1. Pour  $n \geq 1$ , exprimer  $d_{n+1}$  en fonction de  $d_n$ ,  $m_n$  et  $j_n$ .
2. Faire de même avec  $m_{n+1}$  et  $j_{n+1}$ .
3. En déduire l'expression de  $d_n$  en fonction de  $n$ .
4. Déterminer la limite de  $d_n$ . Interpréter.

## B – Suites récurrentes linéaires

### 1 – Suites récurrentes linéaires d'ordre 2

On considère une suite  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  vérifiant la relation de récurrence :

$$a u_{n+2} + b u_{n+1} + c u_n = 0 \quad (a \neq 0)$$

On cherche à exprimer  $u_n$  en fonction de  $n$ . Posons pour cela  $X_n = \begin{pmatrix} u_{n+1} \\ u_n \end{pmatrix}$ .

$$\text{On a } X_{n+1} = \begin{pmatrix} u_{n+2} \\ u_{n+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -\frac{b}{a} u_{n+1} - \frac{c}{a} u_n \\ u_{n+1} \end{pmatrix} = \underbrace{\begin{pmatrix} -\frac{b}{a} & -\frac{c}{a} \\ 1 & 0 \end{pmatrix}}_{=A} X_n.$$

Par récurrence,  $X_n = AX_{n-1} = A^2 X_{n-2} = \dots = A^n X_0 = A^n \begin{pmatrix} u_1 \\ u_0 \end{pmatrix}$ .

Le problème revient donc à calculer  $A^n$  donc à réduire  $A$  !

$$\chi_A = \begin{vmatrix} X + \frac{b}{a} & \frac{c}{a} \\ -1 & X \end{vmatrix} = X^2 + \frac{b}{a} X + \frac{c}{a} \quad \text{donc} \quad \chi_A(X) = 0 \iff aX^2 + bX + c = 0.$$

D'après ce qui précède, deux possibilités :

2. marsupial vivant dans les forêts montagneuses d'Australie.

- Deux racines simples  $\lambda_1$  et  $\lambda_2$ .  $A$  est diagonalisable et  $A = P \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 \\ 0 & \lambda_2 \end{pmatrix} P^{-1}$ .

Donc  $\begin{pmatrix} u_{n+1} \\ u_n \end{pmatrix} = X_n = P \begin{pmatrix} \lambda_1^n & 0 \\ 0 & \lambda_2^n \end{pmatrix} P^{-1} X_0$ . Ainsi,  $u_n = \alpha \lambda_1^n + \beta \lambda_2^n$ .

Lorsque les racines sont complexes, elles sont conjuguées :

$$\exists (\alpha, \beta) \in \mathbb{C}^2 \quad u_n = \alpha \lambda^n + \beta \bar{\lambda}^n$$

Comme  $u_n \in \mathbb{R}$ ,  $u_n = \overline{u_n}$  conduit à  $\beta = \bar{\alpha}$ . En posant  $\lambda = \rho e^{i\theta}$ ,

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad u_n = \rho^n \left( \alpha e^{in\theta} + \overline{\alpha e^{in\theta}} \right) = 2\rho^n \operatorname{Re}(\alpha e^{in\theta}) = \rho^n (A \cos(n\theta) + B \sin(n\theta)) \text{ avec } A, B \in \mathbb{R}$$

- Une racine double  $\lambda$ . Comme  $A \neq \lambda I_2$ ,  $A = P \begin{pmatrix} \lambda & 1 \\ 0 & \lambda \end{pmatrix} P^{-1}$ .

Donc  $\begin{pmatrix} u_{n+1} \\ u_n \end{pmatrix} = X_n = P \begin{pmatrix} \lambda^n & n\lambda^{n-1} \\ 0 & \lambda^n \end{pmatrix} P^{-1} X_0$ . Ainsi,  $u_n = (\alpha + n\beta)\lambda^n$ .

### Théorème 3.25 : Suite récurrente linéaire d'ordre 2

Soit  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  la suite vérifiant  $\begin{cases} u_0, u_1 \in \mathbb{R} \\ u_{n+2} = a u_{n+1} + b u_n \end{cases} \quad (*)$

On considère l'équation caractéristique  $X^2 - aX - b = 0$  de discriminant associé  $\Delta$ .

— Si  $\Delta > 0$  alors on obtient deux racines réelles distinctes  $r_1$  et  $r_2$ .

$$\forall n \in \mathbb{N}, \quad u_n = \alpha \lambda_1^n + \beta \lambda_2^n$$

— Si  $\Delta = 0$  alors on obtient une racine double  $r$ .

$$\forall n \in \mathbb{N}, \quad u_n = (\alpha + n\beta)\lambda^n$$

— Si  $\Delta < 0$  alors on obtient deux racines complexes conjuguées  $\rho e^{\pm i\theta}$ .

$$\forall n \in \mathbb{N}, \quad u_n = \rho^n (\alpha \cos(n\theta) + \beta \sin(n\theta))$$

L'ensemble des suites vérifiant la relation (\*) est un espace vectoriel de dimension 2.

### Exercice 6

Exprimer  $u_n$  en fonction de  $n$  dans les deux cas suivants :

$$\begin{cases} u_0 = 1, u_1 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, \quad u_{n+2} - 5u_{n+1} + 6u_n = 1 \end{cases} \quad \begin{cases} u_0 = 1, u_1 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, \quad u_{n+2} - 2u_{n+1} + u_n = 1 \end{cases}$$

### 2 – Suites récurrentes linéaires d'ordre $p$

On généralise aisément ce théorème à des suites récurrentes linéaires d'ordre supérieur.

### Théorème 3.26

Soient  $p \in \mathbb{N}^*$  et  $(a_0, \dots, a_{p-1}) \in \mathbb{K}^p$ . L'ensemble des suites réelles vérifiant une relation de récurrence de la forme :

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad u_{n+p} = a_{p-1} u_{n+p-1} + a_{p-2} u_{n+p-2} + \dots + a_0 u_n \quad (*)$$

forme un espace vectoriel de dimension  $p$ .

**Démonstration**

Notons  $E_p$  l'ensemble des suites de  $\mathbb{K}^{\mathbb{N}}$  qui vérifient la relation (\*).

- Montrons tout d'abord que  $E_p$  est un espace vectoriel.
  - La suite nulle vérifie bien la relation de récurrence (\*).
  - Soient  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  et  $(w_n)_{n \in \mathbb{N}}$  deux suites de  $E_p$  et  $\lambda \in \mathbb{K}$ . On pose alors  $w_n = \lambda u_n + v_n$  pour tout  $n \in \mathbb{N}$ . Montrons que  $(w_n)_{n \in \mathbb{N}} \in E_p$ . On a pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$u_{n+p} = a_{p-1}u_{n+p-1} + a_{p-2}u_{n+p-2} + \dots + a_0u_n; \quad v_{n+p} = a_{p-1}v_{n+p-1} + a_{p-2}v_{n+p-2} + \dots + a_0v_n$$

Donc pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$\begin{aligned} w_{n+p} &= \lambda u_{n+p} + v_{n+p} = a_{p-1}(\lambda u_{n+p-1} + v_{n+p-1}) + \dots + a_0(\lambda u_n + v_n) \\ &= a_{p-1}w_{n+p-1} + a_{p-2}w_{n+p-2} + \dots + a_0w_n \end{aligned}$$

- Montrons maintenant que  $E_p$  est de dimension  $p$  en établissant un isomorphisme entre  $E_p$  et  $\mathbb{K}^p$ . Considérons l'application  $\varphi : E_p \rightarrow \mathbb{K}^p$  définie par  $\varphi((u_n)_{n \in \mathbb{N}}) = (u_0, \dots, u_{p-1})$ . C'est tout simplement l'application qui à une suite de  $E_p$  lui associe ses  $p$  premières valeurs. Cette application est bien linéaire et toute suite de  $E_p$  est entièrement définie par la donnée de  $p$  conditions initiales. Bref,  $\varphi$  est un isomorphisme d'espaces vectoriels, ce qui montre que  $E_p$  est de dimension  $p$ . ■

Pour  $p = 2$ , on retrouve le résultat du paragraphe précédent.

Essayons d'obtenir une base de  $E_p$ . L'idée consiste là encore à transformer notre relation de récurrence scalaire d'ordre  $p$  en une récurrence vectorielle d'ordre 1. Posons pour cela :

$$X_n = \begin{pmatrix} u_{n+p-1} \\ u_{n+p-2} \\ \vdots \\ u_n \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_{p,1}(\mathbb{R}); \quad A = \begin{pmatrix} a_{p-1} & a_{p-2} & \dots & \dots & a_0 \\ 1 & 0 & \dots & \dots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_p(\mathbb{R})$$

Comme  $X_{n+1} = AX_n$  pour tout entier  $n$ , on trouve  $X_n = A^n X_0$ . Reste à calculer  $A^n$ . On traitera uniquement le cas où  $A$  admet  $p$  valeurs propres simples.  $A$  est alors diagonalisable. Il existe donc  $\lambda_1, \dots, \lambda_p \in \mathbb{K}^n$  et  $P \in \text{GL}_p(\mathbb{K})$  tels que :

$$\begin{pmatrix} u_{n+p-1} \\ u_{n+p-2} \\ \vdots \\ u_n \end{pmatrix} = P \cdot \begin{pmatrix} \lambda_1^n & & & \\ & \ddots & & \\ & & \ddots & \\ & & & \lambda_p^n \end{pmatrix} \cdot P^{-1} \cdot \begin{pmatrix} u_{p-1} \\ u_{p-2} \\ \vdots \\ u_0 \end{pmatrix}$$

$u_n$  est donc une combinaison linéaire des  $\lambda_i^n$  et l'ensemble des suites vérifiant la relation (\*) est :

$$\text{Vect}(n \mapsto \lambda_1^n, \dots, n \mapsto \lambda_p^n)$$

Comme la famille est génératrice et qu'elle comporte  $p = \dim(E_p)$  vecteurs, c'est bien une base de  $E_p$ .

On pourra remarquer que le polynôme caractéristique de  $A$  n'est rien d'autres que  $X^p - a_{p-1}X^{p-1} - \dots - a_0$ , qui est donc scindé et admet pour racines  $\lambda_1, \dots, \lambda_p$ . Que de similitudes avec le cas  $p = 2$ !

## V | Complément : polynôme annulateur d'un endomorphisme

Posons tout d'abord  $f^n = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{n \text{ fois}}$ . Si  $P = \sum_{k=0}^n a_k X^k$  alors  $P(f) = \sum_{k=0}^n a_k f^k$  est un endomorphisme qui

commute avec  $f$ . En effet, par linéarité,  $P(f) \circ f = \sum_{k=0}^n a_k f^{k+1} = f \circ P(f)$ .

**Rappel** : si  $f$  et  $g$  commutent,  $(f + g)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f^k \circ g^{n-k}$ .

**Définition 3.27 : Polynôme annulateur**

On dit que  $P$  est annulateur de  $f$  si  $P(f)$  est l'endomorphisme nul.

Supposons que  $P = X^2 - 5X + 6$  est annulateur de  $f$ , c'est-à-dire que  $f^2 - 5f + 6\text{id}_E = 0_{\mathcal{L}(E)}$ , ou encore que,

$$\forall x \in E \quad f^2(x) - 5f(x) + 6x = 0_E$$

On peut alors démontrer que  $f$  est bijective et expliciter  $f^{-1}$  (et même  $f^n$ ) à partir de cette relation :

$$f \circ (f - 5\text{id}_E) = 6\text{id}_E \implies f \text{ bijective et } f^{-1} = \frac{1}{6}(f - 5\text{id}_E)$$

Si  $x$  est un vecteur propre de  $f$  associé à la valeur propre  $\lambda$ ,

$$f(x) = \lambda x ; \quad f^2(x) = f(f(x)) = f(\lambda x) = \lambda f(x) = \lambda^2 x$$

De manière générale,  $f^n(x) = \lambda^n x$ . Comme  $f^2(x) - 5f(x) + 6x = 0_E$ , on a :

$$\lambda^2 x - 5\lambda x + 6x = (\lambda^2 - 5\lambda + 6)x = 0_E$$

Comme  $x$  est non nul,  $\lambda^2 - 5\lambda + 6 = 0$  et  $\lambda$  est alors racine de  $P$ , polynôme annulateur de  $f$ .

**Théorème 3.28**

Si  $P$  est annulateur de  $f$  alors toute valeur propre de  $f$  est racine de  $P$ .

**Démonstration**

On suppose que  $P = \sum_{k=0}^n a_k X^k$  est annulateur de  $f$  c'est-à-dire que  $\sum_{k=0}^n a_k f^k = 0_{\mathcal{L}(E)}$ .

Soit  $x$  un vecteur propre de  $f$  associé à la valeur propre  $\lambda$ .

$$\sum_{k=0}^n a_k f^k(x) = \sum_{k=0}^n a_k \lambda^k x = P(\lambda)x = 0_E. \text{ Comme } x \neq 0_E, P(\lambda) = 0. \quad \blacksquare$$

Réciproquement, toute racine d'un polynôme annulateur de  $f$  n'est pas toujours valeur propre de  $f$  (contrairement au polynôme caractéristique).

**Exemple**

$$\text{On pose } A = \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 10 & -2 & -2 \\ 3 & 3 & -1 \\ 3 & -1 & 3 \end{pmatrix}.$$

On vérifie que  $A^2 - 3A + 2I_3 = 0_3$  et donc que  $P = X^2 - 3X + 2 = (X - 1)(X - 2)$  est annulateur de la matrice  $A$ . On en déduit que 1 et 2 sont les seules valeurs propres potentielles de  $A$ . Pour des questions de trace, 1 est valeur propre double et 2 est valeur propre simple.

Notons qu'un polynôme caractéristique peut être difficile à obtenir en dimension supérieure à 3 (difficultés pour calculer le déterminant associé ou bien pour déterminer les racines du polynôme) alors que dans certains cas, il peut être plus facile de déterminer un polynôme annulateur de degré inférieur.

On peut démontrer que le polynôme caractéristique d'un endomorphisme est lui-même annulateur (théorème de Cayley-Hamilton).