

# Décomposition de Dunford par la méthode de Newton

Leçons : 153, 155, 157

## Théorème 1

Soit  $\mathbb{K}$  sous-corps de  $\mathbb{C}$  et  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})$ . Il existe un unique couple  $(D, N) \in \mathcal{M}_n(\mathbb{K})^2$  tel que  $A = D + N$ ,  $DN = ND$ , avec  $D$  diagonalisable sur  $\mathbb{C}$  et  $N$  nilpotent. De plus,  $D$  et  $N$  sont des éléments de  $\mathbb{K}[A]$ .

## Lemme 2

Si  $U$  est une matrice inversible et  $N$  une matrice nilpotente commutant avec  $U$  alors  $U - N$  est inversible.

**Démonstration.** Soit  $m$  tel que  $N^m = 0$ . Comme  $U$  et  $N$  commutent,  $(U^{-1}N)^m = 0$ , on peut donc supposer, quitte à multiplier par  $U^{-1}$  que  $U = I_n$ . Alors

$$\left( \sum_{k=0}^{m-1} N^k \right) (I_n - N) = (I_n - N) \left( \sum_{k=0}^{m-1} N^k \right) = I_n - N^m = I_n.$$

□

**Démonstration** (du théorème). Notons  $\chi_A$  le polynôme caractéristique de  $A$ . Il est scindé sur  $\mathbb{C}$  algébriquement clos donc peut s'écrire  $\chi_A = \prod_i (X - \lambda_i)^{n_i}$ . Introduisons  $P = \prod_i (X - \lambda_i)$ .

On remarque que  $P = \frac{\chi_A}{\chi_A \wedge \chi'_A}$  donc  $P \in \mathbb{K}[X]$ . De plus, il existe  $r = \max_i(n_i)$  tel que  $\chi_A | P^r$  de sorte que  $P^r(A) = 0$  (Cayley-Hamilton).

Introduisons la suite suivante :

$$\begin{cases} A_0 = A \\ A_{n+1} = A_n - P(A_n)P'(A_n)^{-1} \end{cases} .$$

Soit  $H$  le prédicat défini sur  $\mathbb{N}$  par  $H_n : \ll A_n$  est bien définie et dans  $K[A]$ ,  $P(A_n) = P(A)^{2^n} B_n$  où  $B_n \in K[A]$  et  $P'(A_n)$  est inversible. »

- Pour montrer  $H_0$ , il suffit de vérifier que  $P'(A)$  est inversible. Comme  $P$  et  $P'$  sont premiers entre eux, on peut fixer  $U, V$  tels que  $UP + VP' = 1$ . En évaluant en  $A$ , on a  $V(A)P'(A) = I_n - U(A)P(A)$ . Comme  $P(A)$  est nilpotent, selon le lemme,  $P'(A)$  est inversible.
- Soit  $n \in \mathbb{N}$ , supposons  $H_n$ . Il est immédiat que  $A_{n+1}$  est bien définie et est un polynôme en  $A$ .

Remarquons que si  $Q \in \mathbb{K}[X]$ , il existe  $\tilde{Q} \in \mathbb{K}[X, Y]$  tel que  $Q(X+Y) = Q(X) + YQ'(X) + Y^2\tilde{Q}(X, Y)$ . Il suffit, par linéarité, de le vérifier sur  $Q(X) = X^m$ . On a alors :

$$(X + Y)^m = \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} X^k Y^{m-k} = X^m + mYX^{m-1} + Y^2 \left( \sum_{k=0}^{m-2} \binom{m}{k} X^k Y^{m-k-2} \right),$$

ce qui donne le résultat voulu.

Appliquons cela à  $P$  :  $P(X + Y) = P(X) + YP'(X) + Y^2\tilde{P}(X, Y)$ , et évaluons dans la  $\mathbb{K}$ -algèbre commutative  $\mathbb{K}[A]$ . On peut trouver  $\tilde{B}_n \in \mathbb{K}[A]$  tel que  $P(A_{n+1}) = P(A_n) - P(A_n)(P'(A_n))^{-1}P'(A_n) + P(A_n)^2\tilde{B}_n = P(A)^{2^{n+1}} B_n^2\tilde{B}_n = P(A)^{2^{n+1}} B_{n+1}$  où  $B_{n+1} \in \mathbb{K}[A]$  par hypothèse de récurrence.

Enfin, pour montrer que  $P'(A_{n+1})$  est inversible, on peut utiliser le même argument que dans l'initialisation ; ou bien écrire un développement  $P'(X + Y) = P'(X) + YQ(X, Y)$  de  $P'$  et l'évaluer pour obtenir  $P'(A_{n+1}) = P'(A_n) + P(A_n)C_n$  avec  $C_n \in \mathbb{K}[A]$  donc comme  $P(A_n)$  est nilpotent, le lemme fournit l'inversibilité de  $P'(A_{n+1})$ . Cela conclut la récurrence

- **Conclusion** : Soit  $r \in \mathbb{N}$  tel que  $P(A)^r = 0$ . Alors si  $n \geq n_0 = E(\log_2(r)) + 1$ ,  $P(A_n) = 0$  donc  $A_{n+1} = A_n$  : la suite est stationnaire. Comme  $P$  est scindé à racines simples dans  $\mathbb{C}$  et annule  $A_{n_0}$ , cette dernière matrice est diagonalisable sur  $\mathbb{C}$ .

De plus,  $A_{n_0} - A = \sum_{k=0}^{n_0-1} A_{k+1} - A_k$  et  $A_{k+1} - A_k = P(A_k)(P'(A_k))^{-1} \in \mathbb{K}[A]$  est nilpotent donc  $A_{n_0} - A$  est nilpotent comme somme de nilpotents commutant deux à deux. Ainsi  $D = A_{n_0}$  et  $N = A - A_{n_0}$  conviennent (ils commutent entre eux comme polynômes en  $A$ ).

Prouvons pour finir l'unicité : soit  $(D', N')$  tel que  $A = D' + N'$ ,  $D'N' = N'D'$  et  $N'$  est nilpotent,  $D'$  est diagonalisable.

Alors  $N'$  commute avec  $A$  donc avec  $N$  élément de  $\mathbb{K}[A]$ . De plus,  $N - N' = D' - D$  est diagonalisable, et nilpotent comme somme de deux nilpotents commutant entre eux. Donc  $N - N' = 0$  et  $D = D'$  ce qui prouve l'unicité. □

**Remarque.** • L'algorithme reprend le principe de la méthode de Newton. Comme dans le cas « ordinaire », la convergence est quadratique : si  $P^r(A) = 0$ , il faut  $\log_2(r)$  étapes pour obtenir  $(D, N)$ .

- Voici la démonstration du petit résultat cité dans la preuve du théorème : si  $x, y$  sont deux nilpotents d'un anneau  $A$  tels que  $xy = yx$ , prenons  $n$  tel que  $x^n = y^n = 0$ . Alors par le binôme de Newton,  $(x + y)^n = \sum_{k=0}^{2n} \binom{2n}{k} x^k y^{2n-k}$  et si  $k \in \llbracket 0, 2n \rrbracket$ , alors  $k \in \llbracket n+1, 2n \rrbracket$  ou  $2n-k \in \llbracket n+1, 2n \rrbracket$  donc  $x^k = 0$  ou  $y^{2n-k} = 0$ . In fine,  $(x + y)^n = 0$ .

### Références :

- Jean-Jacques RISLER et Pascal BOYER (2006). *Algèbre pour la licence 3. Groupes, anneaux, corps*. Dunod, p. 62.
- Xavier GOURDON (2009). *Les maths en tête : algèbre*. 2<sup>e</sup> éd. Ellipses, p. 193 (unicité, avec un raccourci)