

# Exercices sur les chapitres « Approximants de Padé et de Padé-Hermite » et « Matrices creuses »

À préparer pour le 7/11/2019

**Exercice 1.** Montrer, en employant un argument algorithmique, qu'il n'existe aucun approximant de Padé de type  $(1, 1)$  de  $1 + x^2$ .

**Exercice 2.** Soit  $\mathbb{K} = \mathbb{Z}/5\mathbb{Z}$  le corps fini à 5 éléments. Soient  $A \in \mathcal{M}_3(\mathbb{K})$  et  $b \in \mathbb{K}^3$  définis par

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 4 & 4 \\ 4 & 0 & 3 \\ 1 & 2 & 4 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix}.$$

Supposons qu'on veuille déterminer par l'algorithme de Wiedemann un  $v \in \mathbb{K}^3$  tel que  $Av = b$ .

1. Pour le choix  $u = {}^t(1, 0, 0)$ , montrer que l'algorithme calcule la suite  $(3, 0, 4, 2, 3, 0, \dots)$ , puis son polynôme minimal  $x^2 + 2x + 2$ , et qu'il rejète ce choix de  $u$ .
2. Dérouler l'algorithme pour le choix  $u = {}^t(1, 2, 0)$ , et déduire que le polynôme minimal de  $(A^i b)_{i \geq 0}$  vaut  $x^3 + 3x + 1$ .
3. Déterminer la solution  $v$  en utilisant ce polynôme minimal.

**Exercice 3.** Soit  $(a_n)_{n \geq 0}$  la suite définie par les conditions initiales  $a_0 = a_1 = 1$  et par la récurrence

$$(n + 3)a_{n+1} = (2n + 3)a_n + 3na_{n-1}, \quad \text{pour tout } n \geq 1.$$

Montrer que  $a_n$  est un entier pour tout  $n$ , en suivant la démarche ci-dessous :

1. Calculer les 5 premiers termes de la suite,  $a_0, \dots, a_4$  ;
2. Déterminer un approximants de Padé-Hermite de type  $(0, 1, 2)$  pour  $(1, f, f^2)$ , où  $f = \sum_n a_n x^n$  ;
3. En déduire que  $P(x, y) := 1 + (x - 1)y + x^2 y^2$  a la propriété que  $P(x, f(x)) = 0 \pmod{x^5}$  ;
4. Montrer que l'équation  $P(x, y) = 0$  admet une racine  $g \in \mathbb{Q}[[x]]$  dont les coefficients vérifient la même récurrence que  $(a_n)$  ;
5. En déduire que  $a_{n+2} = a_{n+1} + \sum_{k=0}^n a_k \cdot a_{n-k}$  pour tout  $n$ , et conclure.