# CORRIGÉ DU DM N°10 (extrait de CENTRALE TSI 2013)

## PARTIE I : Réduction des matrices réelles d'ordre 2

#### I.A - Généralités

**I.A.1**) Soit  $A \in \mathbb{M}_2(\mathbb{R})$ ,  $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ . Un calcul rapide donne directement

$$X_{A}(\lambda) = \begin{vmatrix} a - \lambda & b \\ c & d - \lambda \end{vmatrix} = X^{2} - (a + d)X + (ad - bc) = \lambda^{2} - tr(A)\lambda + \det A.$$

- **I.A.2)** Le discriminant du polynôme caractéristique est donc  $\Delta = tr(A)^2 4 \det A$ .
  - Supposons d'abord A diagonalisable dans M<sub>2</sub>(C).
     Alors, dans le cas Δ = 0, A admet une seule valeur propre λ<sub>0</sub> (d'ailleurs, λ<sub>0</sub> est nécessairement un réel puisque A est à coefficients réels); étant diagonalisable, elle est semblable à λ<sub>0</sub>I<sub>2</sub>, soit A = P<sup>-1</sup>(λ<sub>0</sub>I<sub>2</sub>)P avec P ∈ GL<sub>2</sub>(C), d'où A = λ<sub>0</sub>I<sub>2</sub>.
  - Supposons la propriété de l'énoncé réalisée, c'est-à-dire  $\Delta \neq 0$  ou  $\exists \lambda_0 \in \mathbb{C}$  tq A =  $\lambda_0 I_2$ .
    - Dans le cas  $\Delta \neq 0$ , le polynôme caractéristique de A admet deux racines simples dans ℂ, donc A admet deux valeurs propres distinctes dans ℂ et est par suite diagonalisable dans  $\mathbb{M}_2(\mathbb{C})$ .
    - Dans le second cas, A est diagonale donc a fortiori diagonalisable.

Dans les deux cas, A est diagonalisable ce qui montre l'implication cherchée.

**I.A.3)** Le raisonnement est similaire à celui ci-dessus; il faut juste remarquer en plus que, lorsque A est diagonalisable dans  $\mathbb{M}_2(\mathbb{R})$ , elle admet nécessairement 1 ou 2 valeurs propres réelles, donc son polynôme caractéristique est scindé dans  $\mathbb{R}[X]$  et a donc un discriminant positif (et réciproquement).

## I.B - Applications

**I.B.1)** On a 
$$X_{k+1} = AX_k$$
 avec  $A = \begin{pmatrix} 4 & -2 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$ .

- **I.B.2**) Par récurrence immédiate :  $\forall k \in \mathbb{N}$  ,  $X_k = A^k X_0$  .
- **I.B.3**) Ici  $\chi_A(\lambda) = \lambda^2 \text{tr}(A)\lambda + \det A = \lambda^2 5\lambda + 6 = (\lambda 2)(\lambda 3)$ . A ayant deux valeurs propres distinctes, elle est diagonalisable.

Notons  $E_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$  et  $E_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$  la base canonique de  $\mathbb{M}_{2,1}(\mathbb{R})$ .

$$A-2I_2 = \begin{pmatrix} 2 & -2 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \text{ donc } V_2 = E_1 + E_2 \in \text{Ker}(A-2I_2) \text{ ; } A-3I_2 = \begin{pmatrix} 1 & -2 \\ 1 & -2 \end{pmatrix} \text{ donc } V_3 = 2E_1 + E_2 \in \text{Ker}(A-3I_2).$$

La famille  $(V_2, V_3)$  est une base de vecteurs propres de A et si l'on note  $P = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$  la matrice de

passage de la base canonique à cette base de vecteurs propres , on a donc  $A = PDP^{-1}$  avec  $D = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 3 \end{pmatrix}$ .

- **I.B.4)** On aura donc (classiquement):  $\forall k \in \mathbb{N}$ ,  $A^k = PD^kP^{-1}$ . On calcule  $P^{-1} = \begin{pmatrix} -1 & 2 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$  puis  $D^k = \begin{pmatrix} 2^k & 0 \\ 0 & 3^k \end{pmatrix}$  et enfin  $A^k = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 2^k & 0 \\ 0 & 3^k \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} -1 & 2 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2.3^k 2^k & -2.3^k + 2^{k+1} \\ 3^k 2^k & -3^k + 2^{k+1} \end{pmatrix}$ .
- **I.B.5)** Puisque  $X_k = A^k X_0$  on aura  $\begin{pmatrix} u_k \\ v_k \end{pmatrix} = A^k \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}$  d'où

$$\forall k \in \mathbb{N} \text{ , } u_k = 3.2^k - 2.3^k \text{ et } v_k = 3.2^k - 3^k \text{ .}$$

#### PARTIE II: Réduction de matrices d'ordre 3 ou 4

II.A - Le cas n = 3

II.A.1) 
$$J^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$
 et  $J^3 = I_3$ .

Soit  $k \in \mathbb{N}$ . La division euclidienne de k par 3 s'écrit k = 3q + r avec  $r \in \{0, 1, 2\}$ , d'où  $J^k = J^{3q+r} = (J^3)^q J^r = I_3 J_r = J^r$ .

- II.A.2) La somme des racines n-ièmes de l'unité est nulle pour  $n \ge 2$ . Ici, 1, j et  $j^2$  sont les racines cubiques de l'unité, et  $1 + j + j^2 = 0$ .
- **II.A.3**) Un calcul simple donne  $\chi_J(\lambda) = 1 \lambda^3$  d'où  $\operatorname{Sp}_{\mathbb{C}}(J) = \{1, j, j^2\}$ .
- II.A.4) J admettant trois valeurs propres distinctes dans  $\mathbb{C}$  est diagonalisable dans  $\mathbb{M}_3(\mathbb{C})$ .

On a clairement  $J.\begin{pmatrix}1\\1\\1\end{pmatrix}=\begin{pmatrix}1\\1\\1\end{pmatrix}$  donc  $Ker(J-I_3)$  est la droite vectorielle de base  $V_1=\begin{pmatrix}1\\1\\1\end{pmatrix}$ .

Soit  $V = \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix}$ .  $J.V = jV \iff \begin{cases} -jx + y = 0 \\ -jy + z = 0 \\ x - jz = 0 \end{cases} \iff \begin{cases} y = jx \\ z = j^2x \end{cases}$  donc  $Ker(J - jI_3)$  est la droite vectorielle de

base  $V_2 = \begin{bmatrix} 1 \\ j \\ \vdots 2 \end{bmatrix}$ .

De la même façon,  $\text{Ker}(\mathbf{J} - j^2 \mathbf{I}_3)$  est la droite vectorielle de base  $\mathbf{V}_3 = \begin{pmatrix} 1 \\ j^2 \\ \vdots \end{pmatrix}$  (on rappelle que  $j^2 = \overline{j}$ ).

(V<sub>1</sub>, V<sub>2</sub>, V<sub>3</sub>) est une base de vecteurs propres de J dans laquelle l'endomorphisme canoniquement associé à J a pour matrice D = diag $(1, j, j^2)$ , c'est-à-dire que l'on a J = PDP<sup>-1</sup> avec P matrice de

passage de la base canonique à la base  $(V_1, V_2, V_3)$  soit  $P = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & j & j^2 \\ 1 & i^2 & i \end{pmatrix}$  et  $D = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & j & 0 \\ 0 & 0 & i^2 \end{pmatrix}$ .

II.A.5)

- a)  $A(a,b,c) = aI_3 + bJ + cJ^2$ .

**b)** Puisque  $J = PDP^{-1}$  et  $J^2 = PD^2P^{-1}$  on aura  $A(a,b,c) = P(aI_3 + bD + cD^2)P^{-1}$ , avec  $aI_3 + bD + cD^2 = \begin{pmatrix} a+b+c & 0 & 0 \\ 0 & a+bj+cj^2 & 0 \\ 0 & 0 & a+bj^2+cj \end{pmatrix}$  diagonale, donc A(a,b,c) est diagonalisable,

et la matrice de passage P ne dépend pas de a, b, c

- c) Les valeurs propres de A(a,b,c) sont donc les éléments diagonaux de la matrice  $aI_3 + bD + cD^2$  à savoir a+b+c,  $a+bj+cj^2$  et  $a+bj^2+cj$ .
- d) On en déduit ensuite :  $\det A = \det(aI_3 + bD + cD^2) = (a+b+c)(a+bj+cj^2)(a+bj^2+cj)$ . Le calcul direct du déterminant donne aussi det  $A = a^3 + b^3 + c^3 - 3abc$ , d'où la jolie identité remarquable :

$$\forall (a,b,c) \in \mathbb{C}^3$$
,  $a^3 + b^3 + c^3 - 3abc = (a+b+c)(a+bj+cj^2)(a+bj^2+cj)$ .

II.A.6)

- a) E est l'ensemble des combinaisons linéaires de I<sub>3</sub>, J et J<sup>2</sup>; c'est donc le sous-espace vectoriel de  $\mathbb{M}_3(\mathbb{C})$  engendré par ces 3 matrices.
- b) (I<sub>3</sub>, J, J<sup>2</sup>) est donc une famille génératrice de E; d'autre part il est immédiat de vérifier que  $aI_3 + bJ + cJ^2 = O_3 \Longrightarrow a = b = c = 0$  donc c'est aussi une famille libre et par suite c'est une base de E. D'où dim E = 3.

II.B - Le cas  $n \ge 3$  quelconque

II.B.1) Compte tenu de la définition de u et de la définition de la matrice d'un endomorphisme dans une

base, on a : 
$$U = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & 0 & 1 & \ddots & 0 \\ \vdots & & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & & & \ddots & 1 \\ 1 & 0 & \dots & \dots & 0 \end{pmatrix}$$

**II.B.2)** 
$$u(x_{\omega}) = u\left(\sum_{k=1}^{n} \omega^{k-1} e_{k}\right) = u(e_{1}) + \sum_{k=2}^{n} \omega^{k-1} u(e_{k}) = e_{n} + \sum_{k=2}^{n} \omega^{k-1} e_{k-1} = \omega^{n} e_{n} + \sum_{k=1}^{n-1} \omega^{k} e_{k} = \sum_{k=1}^{n} \omega^{k} e_{k}$$
 donc  $u(x_{\omega}) = \omega x_{\omega}$ .

**II.B.3**) Le calcul précédent montre que toute racine n-ième de l'unité, ω, est valeur propre de u (car  $x_ω \ne 0$  en est un vecteur propre associé).

u possède donc n valeurs propres distinctes, et  $\dim(\mathbb{C}^n) = n$ ; par suite, u est diagonalisable.

Si l'on note  $\omega_k = \mathrm{e}^{\frac{2\mathrm{i}k\pi}{n}}$  pour  $k \in [0; n-1]$  les n racines n-ièmes de l'unité, une base de vecteurs propres de u est formée des vecteurs  $(x_{\omega_0}, x_{\omega_1}), \ldots, x_{\omega_{n-1}}$ .

- II.B.4) Pour tout  $k \in [0; n-1]$ ,  $u(x_{\omega_k}) = \omega_k x_{\omega_k}$  donc  $u^n(x_{\omega_k}) = \omega_k^n x_{\omega_k} = x_{\omega_k}$ . Les  $x_{\omega_k}$  formant une base de  $\mathbb{C}^n$ , on en déduit que  $u^n = \mathrm{Id}_{\mathbb{C}^n}$  (on pouvait aussi calculer directement les  $u^n(e_i)$ , nul besoin de diagonaliser).
- II.C Le cas n = 4

$$\textbf{II.C.1)} \quad U = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \qquad , \qquad U^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \qquad , \qquad U^3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \qquad , \qquad U^4 = I_4 \ .$$

**II.C.2**) Les racines quatrièmes de l'unité sont 1, i, -1 et i. D'après les résultats de **II.B**, U est diagonalisable, et  $U = PDP^{-1}$ , où D = diag(1, i, -1, -i) et où P est la matrice de passage de la base canonique à la base

$$\left(x_{\omega_0}, x_{\omega_1}, x_{\omega_2}, x_{\omega_3}\right) \text{ c'est-\`a-dire } P = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & \mathbf{i} & -1 & -\mathbf{i} \\ 1^2 & \mathbf{i}^2 & (-1)^2 & (-\mathbf{i})^2 \\ 1^3 & \mathbf{i}^3 & (-1)^3 & (-\mathbf{i})^3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & \mathbf{i} & -1 & -\mathbf{i} \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & -\mathbf{i} & -1 & \mathbf{i} \end{pmatrix}.$$

Puisque V =  $aI_4 + bU + cU^2 + dU^3$ , on aura V =  $P(aI_4 + bD + cD^2 + dD^3)P^{-1}$ . Puisque la matrice  $aI_4 + bD + cD^2 + dD^3$  est diagonale, la matrice V est diagonalisable; ses valeurs propres sont les termes diagonaux de la matrice  $aI_4 + bD + cD^2 + dD^3$ , c'est-à-dire a+b+c+d, a+ib-c-id, a-b+c-d et a-ib-c-id, une base de vecteurs propres associés étant  $(x_{\omega_0}, x_{\omega_1}, x_{\omega_2}, x_{\omega_3})$ .

# PARTIE III : Méthodes numériques de calcul.

# III.A - Le calcul du polynôme caractéristique

- **III.A.1**) D'après le théorème de Cayley-Hamilton on a :  $A^n = a_{n-1}A^{n-1} + a_{n-2}A^{n-2} + ... + a_0I_n$  donc en multipliant par  $X_0$  à droite, on obtient l'égalité demandée.
- III.A.2) En considérant la matrice  $\tilde{A}$  écrite par blocs sous la forme  $\tilde{A} = \begin{bmatrix} X_0 & AX_0 & \dots & A^{n-1}X_0 \end{bmatrix}$ , c'est-à-dire

dont la j-ième colonne est  $\mathbf{A}^{j-1}\mathbf{X}_0$ , l'égalité de la question précédente s'écrit  $\tilde{\mathbf{A}}\mathbf{X}=\mathbf{B}$  avec  $\mathbf{X}=\begin{pmatrix} a_0\\a_1\\\vdots\\a_{n-1} \end{pmatrix}$  et  $\mathbf{B}=\mathbf{A}^n\mathbf{X}_0$ .

**III.A.3**) Si la famille  $(X_0, AX_0, ..., A^{n-1}X_0)$  est libre, les colonnes de la matrice  $\tilde{A}$  sont indépendantes ;  $\tilde{A}$  est donc inversible et le système  $\tilde{A}X = B$  est de Cramer (c'est-à-dire possède une solution unique).

**L'énoncé est ici inachevé!** En effet, on ne voit pas bien à quoi servent ces questions! On pouvait remarquer que, si l'on part d'un vecteur  $X_0$  quelconque, on peut alors calculer la matrice  $\tilde{A}$  en calculant simplement les  $A^kX_0$  pour  $k \in [0; n-1]$ , puis, en résolvant le système  $\tilde{A}X = A^nX_0$ , on trouve le vecteur X c'est-à-dire les coefficients du polynôme caractéristique (sauf si par malheur le choix de  $X_0$  conduit à un système qui n'est pas de Cramer!). C'est la **méthode de Krylov**.

# III.B - Le calcul approché des valeurs propres

- III.B.1) On montre que F est un sous-espace vectoriel de l'espace vectoriel  $\mathbb{R}^{\mathbb{N}}$  des suites réelles :
  - F est non vide, car il contient la suite nulle.

– Soient x et y deux suites de F, et  $\lambda \in \mathbb{R}$ . On a alors, pour tout entier  $k \ge 0$ :

$$\begin{split} \left(\lambda x + y\right)_{n+k} &= \lambda x_{n+k} + y_{n+k} \\ &= \lambda \left(a_{n-1}x_{k+n-1} + a_{n-2}x_{k+n-2} + \dots a_0 x_k\right) + \left(a_{n-1}y_{k+n-1} + a_{n-2}y_{k+n-2} + \dots a_0 y_k\right) \\ &= a_{n-1} \left(\lambda x + y\right)_{k+n-1} + a_{n-2} \left(\lambda x + y\right)_{k+n-2} + \dots + a_0 \left(\lambda x + y\right)_k \end{split}$$

ce qui prouve que la suite  $\lambda x + y$  appartient à F et démontre le résultat annoncé.

- III.B.2) Pour tout  $j \in [\![1\,;n]\!]$   $\lambda_j$  est une valeur propre de A, donc est racine de son polynôme caractéristique c'est-à-dire  $\lambda_j^n = \sum_{i=0}^{n-1} a_i \lambda_j^i$ . On aura alors, pour tout entier  $k \geqslant 0$ :  $\lambda_j^{n+k} = \sum_{i=0}^{n-1} a_i \lambda_j^{i+k}$ , ce qui signifie que la suite  $\left(\lambda_j^k\right)_{k \in \mathbb{N}}$  est élément de F.
- III.B.3) Démontrons d'abord les propriétés admises par l'énoncé :
  - L'application  $\varphi: \left\{ \begin{array}{l} F \longrightarrow \mathbb{R}^n \\ y \longmapsto (y_0, y_1, \ldots, y_{n-1}) \end{array} \right.$  est linéaire (vérification facile) et bijective, puisque toute suite élément de F est entièrement déterminée, et ce de façon unique, par la donnée de ses n premiers termes.

Donc φ est un isomorphisme d'espaces vectoriels, d'où dim  $F = \dim \mathbb{R}^n = n$ .

- Les  $\lambda_j$  étant n réels distincts, montrons que les suites  $\left(\lambda_j^k\right)_{k\in\mathbb{N}}$  forment une famille libre. Pour cela, supposons qu'il existe une combinaison linéaire de ces suites qui soit égale à la suite nulle, c'est-à-dire qu''il existe n scalaires  $\alpha_i$  tels que, pour tout  $k\in\mathbb{N}$ , on ait  $\sum_{i=1}^n \alpha_j \lambda_j^k = 0$ .

On a alors, en particulier, lorsque  $k \in \llbracket 0; n-1 \rrbracket$ , le système  $\begin{cases} \alpha_1 + \alpha_2 + \ldots + \alpha_n & = & 0 \\ \alpha_1 \lambda_1 + \alpha_2 \lambda_2 + \ldots + \alpha_n \lambda_n & = & 0 \\ \alpha_1 \lambda_1^2 + \alpha_2 \lambda_2^2 + \ldots + \alpha_n \lambda_n^2 & = & 0 \\ \ldots & \ldots & \ldots \\ \alpha_1 \lambda_1^{n-1} + \alpha_2 \lambda_2^{n-1} + \ldots + \alpha_n \lambda_n^{n-1} & = & 0 \end{cases}$ 

Il s'agit d'un système linéaire homogène dont la matrice est  $\begin{pmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ \lambda_1 & \lambda_2 & \dots & \lambda_n \\ \lambda_1^2 & \lambda_2^2 & \dots & \lambda_n^2 \\ \vdots & \dots & \dots & \vdots \\ \lambda_1^{n-1} & \lambda_2^{n-1} & \dots & \lambda_n^{n-1} \end{pmatrix}, \text{ qui est une}$ 

matrice de Vandermonde inversible, les  $\lambda_j$  étant distincts. Par suite ce système possède pour seule solution  $\alpha_1 = \alpha_2 = \dots = \alpha_n = 0$ , ce qui démontre le résultat annoncé.

- D'après ce qui précède, les suites  $\left(\lambda_j^k\right)_{k\in\mathbb{N}}$  pour  $j\in [\![1\,;n]\!]$  forment une famille libre de n éléments dans l'espace vectoriel F de dimension n, donc en forment une base. Toute suite y de F s'écrit donc comme combinaison linéaire de façon unique de ces suites, c'est-à-dire qu'il existe n réels  $\alpha_1,\alpha_2,\ldots,\alpha_n$  tels que, pour tout  $k\in\mathbb{N}$ ,  $y_k=\sum_{j=1}^n\alpha_j\lambda_j^k$ .
- **II.B.4)a)** Avec les notations précédentes, on a, pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $\frac{y_k}{\lambda_1^k} = \alpha_1 + \sum_{j=2}^n \alpha_j \left(\frac{\lambda_j}{\lambda_1}\right)^k$ . Puisque pour  $j \ge 2$   $\left|\frac{\lambda_j}{\lambda_1}\right| < 1$  on a  $\lim_{k \to +\infty} \left(\frac{\lambda_j}{\lambda_1}\right)^k = 0$  d'où  $\lim_{k \to +\infty} \frac{y_k}{\lambda_1^k} = \alpha_1$ . Puisque  $\alpha_1 \ne 0$  on en déduit  $y_k \underset{k \to +\infty}{\sim} \alpha_1 \lambda_1^k$ .
  - **b)**  $\lambda_1$  est non nulle puisque l'énoncé a supposé  $|\lambda_1| > |\lambda_2| > \dots$ . On a donc pour tout entier k  $\alpha_1 \lambda_1^k \neq 0$  et l'équivalent trouvé ci-dessus implique que  $y_k$  est non nul au moins à partir d'un certain rang (résultat du cours).
  - c) On peut donc pour k assez grand considérer le quotient  $\frac{y_{k+1}}{y_k}$ , et l'on aura  $\frac{y_{k+1}}{y_k} \sim \frac{\alpha_1 \lambda_1^{k+1}}{\alpha_1 \lambda_1^k}$  puis  $\lim_{k \to +\infty} \frac{y_{k+1}}{y_k} = \lambda_1$ .

- II.B.5) Je vois ici deux réponses possibles, pas très satisfaisantes (erreurs d'arrondi nombreuses et qui s'accumulent!):
  - Une fois  $\lambda_1$  obtenu, on peut effectuer la division euclidienne du polynôme caractéristique  $\chi_A(\lambda)$  par  $\lambda \lambda_1$ , et réitérer le processus avec le nouveau polynôme obtenu et de nouvelles suites définies par récurrence...
  - On peut aussi considérer la suite  $(z_k)$  définie par  $z_k = y_k \alpha_1 \lambda_1^k$  (où  $\alpha_1$  aura été calculé en utilisant  $\lim_{k \to +\infty} \frac{y_k}{\lambda_1^k} = \alpha_1$ ). Ainsi,  $z_k = \sum_{j=2}^n \alpha_j \lambda_j^k$  et, en supposant que  $\alpha_2$  est non nul, on aura alors, de la même façon que ci-dessus,  $\lim_{k \to +\infty} \frac{z_{k+1}}{z_k} = \lambda_2$ .

# III.C - Illustration sur un exemple

- **III.C.1**) Pour la matrice A de l'exemple, on trouve  $\chi_A(\lambda) = \lambda^2 3\lambda + 2$ ,  $\lambda_1 = 2$  et  $\lambda_2 = 1$ .
- **III.C.2**) D'après Cayley-Hamilton on a  $A^2 = 3A 2I_2$ ; la relation de récurrence associée est donc :  $y_{k+2} = 3y_{k+1} 2y_k$ .
- III.C.3) Pas de difficulté ici.

```
def Suite_DM1o(n):
    # les n premiers termes de la suite
    yo = o
    y1 = 1
    suite = [yo, y1]
    for i in range(n-2):
        y = 3*y1 - 2*y0
        suite.append(y)
        yo = y1
        y1 = y
    return suite
```

print (Suite\_DM10(10))

Remarque : les méthodes habituelles pour les suites récurrentes linéaires d'ordre 2 donne facilement  $y_k = 2^k - 1$ . Donc le programme précédent n'a strictement aucun intérêt...

III.C.4) Puisqu'on ne connaît pas  $\lambda_1$ , (enfin si, mais on fait semblant...) on ne peut pas directement trouver k tel que  $\left|\frac{y_{k+1}}{y_k} - \lambda_1\right| < \epsilon$ .

On peut écrire un programme un peu plus élaboré qui détermine la valeur de l'entier k tel que  $\left|\frac{y_{k+2}}{y_{k+1}} - \frac{y_{k+1}}{y_k}\right| < \varepsilon$  où  $\varepsilon$  est donné, puis qui renvoie la valeur de k et l'approximation obtenue. Pour cela, il suffit de ne stocker à tout instant que les valeurs de  $y_k$ ,  $y_{k+1}$  et  $y_{k+2}$ . Puisque  $y_0 = 0$ , on commencera à k = 1:

def ApproxValeurPropre(eps):

```
k = 1
    yk = 1
           # représente y[k]
    yk1 = 3 \# représente y[k+1]
    yk2 = 7 \# représente y[k+2]
    quotient1 = yk1 / yk
    quotient2 = yk2 / yk1
    while abs(quotient2 - quotient1) > eps:
        k = k+1
        yk3 = 3*yk2 - 2*yk1
        quotient1 = quotient2
        quotient2 = yk3 / yk2
        yk = yk1
        yk1 = yk2
        yk2 = yk3
    return (k, quotient2)
S = ApproxValeurPropre(1e-6)
print(" rang k = ",S[o],"valeur approchée = ",S[1])
```

Remarque : là encore, puisque l'on sait ici que  $y_k = 2^k - 1$  et  $\lambda_1 = 2$ , ce programme n'a guère d'intérêt!