

DM2

Exercice 1

Dans tout cet exercice, f désigne la fonction définie sur $]0, +\infty[$ par :

$$\forall x \in]0, +\infty[, f(x) = x - \ln(x)$$

Partie I : Étude de la fonction f

1. Dresser le tableau de variations de f en précisant ses limites en 0 et en $+\infty$.

Démonstration.

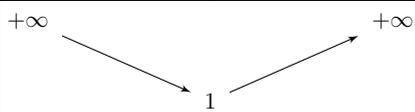
- La fonction f est dérivable sur $]0, +\infty[$ en tant que somme de fonctions dérivables sur $]0, +\infty[$.
- Soit $x \in]0, +\infty[$.

$$f'(x) = 1 - \frac{1}{x} = \frac{x-1}{x}$$

Alors, comme $x > 0$:

$$f'(x) \geq 0 \Leftrightarrow x-1 \geq 0 \Leftrightarrow x \geq 1$$

On obtient le tableau de variations suivant :

x	0	1	+	$+\infty$
Signe de $f'(x)$		-	0	+
Variations de f	$+\infty$			$+\infty$

- Détaillons les éléments de ce tableau.
 - Tout d'abord : $f(1) = 1 - \ln(1) = 1$.
 - Ensuite : $\lim_{x \rightarrow 0} \ln(x) = -\infty$.

Donc : $\lim_{x \rightarrow 0} f(x) = +\infty$.

- Enfin, soit $x \in]0, +\infty[$:

$$f(x) = x - \ln(x) = x \left(1 - \frac{\ln(x)}{x} \right)$$

De plus, par croissances comparées : $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\ln(x)}{x} = 0$.

On en déduit : $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = +\infty$.

□

2. Montrer que l'équation $f(x) = 2$, d'inconnue $x \in]0, +\infty[$, admet exactement deux solutions, que l'on note a et b , telles que $0 < a < 1 < b$.

Démonstration.

- La fonction f est :
 - × continue sur $]0, 1[$ (car dérivable sur $]0, 1[$),
 - × strictement décroissante sur $]0, 1[$.

Ainsi f réalise une bijection de $]0, 1[$ dans $f(]0, 1[)$.

$$f(]0, 1[) = \left] \lim_{x \rightarrow 1^-} f(x), \lim_{x \rightarrow 0} f(x) \right[=]1, +\infty[$$

Or $2 \in]1, +\infty[$.

Donc l'équation $f(x) = 2$ admet une unique solution sur $]0, 1[$, notée a .

- La fonction f est :
 - × continue sur $]1, +\infty[$ (car dérivable sur $]1, +\infty[$),
 - × strictement croissante sur $]1, +\infty[$.

Ainsi f réalise une bijection de $]1, +\infty[$ dans $f(]1, +\infty[)$.

$$f(]1, +\infty[) = \left] \lim_{x \rightarrow 1^-} f(x), \lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) \right[=]1, +\infty[$$

Or $2 \in]1, +\infty[$.

Donc l'équation $f(x) = 2$ admet une unique solution sur $]1, +\infty[$, notée b .

Finalement, l'équation $f(x) = 2$ admet exactement 2 solutions sur $]0, +\infty[$ notées a et b telles que $0 < a < 1 < b$.

Commentaire

- Il est important dans cette question d'avoir parfaitement en tête toutes les hypothèses du théorème de la bijection. En particulier, la fonction f doit être **strictement monotone** sur l'intervalle considéré.
- On ne pouvait donc pas appliquer le théorème de la bijection directement sur l'intervalle $]0, +\infty[$, mais il fallait découper cet intervalle en plusieurs sous-intervalles sur lesquels f est strictement monotone (ici $]0, 1[$ et $]1, +\infty[$).

□

3. Montrer : $b \in [2, 4]$. On donne : $\ln(2) \simeq 0,7$.

Démonstration.

- Remarquons tout d'abord :
 - × $f(2) = 2 - \ln(2) \leq 2$,
 - × $f(4) = 4 - \ln(4) = 4 - \ln(2^2) = 4 - 2\ln(2) = 2(2 - \ln(2))$.
 - De plus, $\ln(2) \simeq 0,7$, donc : $2 - \ln(2) \simeq 1,3$ et ainsi : $f(4) = 2(2 - \ln(2)) \simeq 2,6 \geq 2$.
 - × $f(b) = 2$.

On a donc : $f(2) \leq f(b) \leq f(4)$.

- Notons g la réciproque de f sur $]1, +\infty[$. D'après le théorème de la bijection, $g :]1, +\infty[\rightarrow]1, +\infty[$ est strictement croissante sur $]1, +\infty[$. En appliquant g de part et d'autre de l'inégalité précédente :

$$\begin{array}{ccccc} g(f(2)) & \leq & g(f(b)) & \leq & g(f(4)) \\ \parallel & & \parallel & & \parallel \\ 2 & \leq & b & \leq & 4 \end{array}$$

On a bien démontré : $b \in [2, 4]$.

Commentaire

L'indication de l'énoncé $\ln(2) \simeq 0,7$ ne permet pas de savoir s'il s'agit d'une sur ou d'une sous-approximation. Un encadrement, tel que $0,6 \leq \ln(2) \leq 0,8$, permettrait de résoudre ce problème. \square

Partie II : Étude d'une suite

On pose : $u_0 = 4$ et $\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = \ln(u_n) + 2$.

4. Montrer que la suite $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ est bien définie et que l'on a : $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \in [b, +\infty[$.

Démonstration.

Démontrons par récurrence : $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n)$ où $\mathcal{P}(n) : \begin{cases} u_n \text{ est bien défini} \\ u_n \in [b, +\infty[\end{cases}$

► **Initialisation :**

$u_0 = 4$. Or, d'après la question 3., $b \leq 4$. Donc : $u_0 \in [b, +\infty[$.

D'où $\mathcal{P}(0)$.

► **Hérédité :** Soit $n \in \mathbb{N}$.

Supposons $\mathcal{P}(n)$ et démontrons $\mathcal{P}(n+1)$ (i.e. $\begin{cases} u_{n+1} \text{ est bien défini} \\ u_{n+1} \in [b, +\infty[\end{cases}$)

Par hypothèse de récurrence, u_n est bien défini et $u_n \in [b, +\infty[$.

- Comme $u_n \geq b \geq 2$, on a en particulier $u_n > 0$.

Donc $\ln(u_n)$ est bien défini. D'où u_{n+1} est bien défini.

- Comme $u_n \geq b$

alors $\ln(u_n) \geq \ln(b)$ *(par croissance de la fonction \ln sur $]0, +\infty[$)*

et $\ln(u_n) + 2 \geq \ln(b) + 2$

\parallel

u_{n+1}

Enfin, par définition de $b : f(b) = 2$, c'est-à-dire $b - \ln(b) = 2$. Ainsi : $\ln(b) = b - 2$.

On obtient alors :

$$u_{n+1} \geq \ln(b) + 2 = (b - 2) + 2$$

D'où $\mathcal{P}(n+1)$.

Par principe de récurrence, on obtient que (u_n) est bien définie et : $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \in [b, +\infty[$.

Commentaire

- Cette question est un classique des suites récurrentes. Elle se traite généralement par récurrence.
- Il faut ici faire attention à bien énoncer l'hypothèse de récurrence. Pour montrer que « la suite (u_n) est bien définie », on démontre en réalité :

$$\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n) \quad \text{où} \quad \mathcal{P}(n) : \text{le réel } u_n \text{ est bien défini}$$

□

5. Déterminer la monotonie de la suite $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$. En déduire qu'elle converge et préciser sa limite.

Démonstration.

- Soit $n \in \mathbb{N}$.

$$u_{n+1} - u_n = \ln(u_n) + 2 - u_n = 2 - (u_n - \ln(u_n)) = f(b) - f(u_n)$$

Or, d'après la question précédente : $u_n \geq b$.

De plus, par croissance de la fonction f sur $[b, +\infty[$: $f(u_n) \geq f(b)$.

D'où : $u_{n+1} - u_n = f(b) - f(u_n) \leq 0$.

Ainsi, la suite (u_n) est décroissante.

Commentaire

On pouvait aussi démontrer la décroissance de la suite (u_n) par récurrence.

Démontrons par récurrence : $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n)$ où $\mathcal{P}(n) : u_{n+1} \leq u_n$.

► **Initialisation** :

$$u_1 = \ln(u_0) + 2 = \ln(4) + 2 = 2 \ln(2) + 2 \simeq 2 \times 0,7 + 2 \simeq 3,4.$$

Donc $u_1 \leq u_0$.

D'où $\mathcal{P}(0)$.

► **Hérédité** : Soit $n \in \mathbb{N}$.

Supposons $\mathcal{P}(n)$ et démontrons $\mathcal{P}(n+1)$ (i.e. $u_{n+2} \leq u_{n+1}$).

Tout d'abord $u_{n+1} \leq u_n$ (par hypothèse de récurrence)

donc $\ln(u_{n+1}) \leq \ln(u_n)$ (par croissance de la fonction \ln sur $]0, +\infty[$)

et $\ln(u_{n+1}) + 2 \leq \ln(u_n) + 2$

$$\begin{array}{ccc} \parallel & & \parallel \\ u_{n+2} & & u_{n+1} \end{array}$$

D'où $\mathcal{P}(n+1)$.

Par principe de récurrence, on en déduit : $\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} \leq u_n$.

- La suite (u_n) est donc :
 - × décroissante,
 - × minorée par b (car : $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \in [b, +\infty[$).

On en déduit que la suite (u_n) converge. On note ℓ sa limite.

- Tout d'abord : $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \geq b$.
Par passage à limite, on en déduit : $\ell \geq b$.
- Ensuite : $\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = \ln(u_n) + 2$.
Donc, par continuité de \ln sur $]0, +\infty[$: $\ell = \ln(\ell) + 2$. Or :

$$\ell = \ln(\ell) + 2 \Leftrightarrow \ell - \ln(\ell) = 2 \Leftrightarrow f(\ell) = 2$$

Or, d'après la question 2., b est l'unique solution de l'équation $f(x) = 2$ sur $]1, +\infty[$.

Donc $\ell = b$.

□

6. a) Montrer : $\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} - b \leq \frac{1}{2}(u_n - b)$.

Démonstration.

On note h la fonction définie par $h : x \mapsto \ln(x) + 2$.

- La fonction h est dérivable sur $[b, +\infty[$ en tant que somme de fonctions dérivables sur $[b, +\infty[$.
Soit $x \in [b, +\infty[$. Alors $h'(x) = \frac{1}{x} \geq 0$. Ainsi : $\forall x \in [b, +\infty[, |h'(x)| = h'(x) = \frac{1}{x}$.
Or, d'après la question 3., $b \geq 2$. Donc, pour tout $x \in [b, +\infty[: x \geq b \geq 2$.
Par décroissance de la fonction inverse sur $]0, +\infty[$, on en déduit : $\frac{1}{x} \leq \frac{1}{2}$.
Ainsi :

$$\forall x \in [b, +\infty[, h'(x) \leq \frac{1}{2}$$

- On sait alors :
× h est dérivable sur $[b, +\infty[$,
× $\forall x \in [b, +\infty[, |h'(x)| = h'(x) \leq \frac{1}{2}$.

On en déduit, par l'inégalité des accroissements finis :

$$\forall (x, y) \in [b, +\infty[^2, |h(y) - h(x)| \leq \frac{1}{2} |y - x|$$

Soit $n \in \mathbb{N}$. En appliquant cette inégalité à $y = u_n \in [b, +\infty[$ et $x = b \in [b, +\infty[$, on obtient :

$$h(u_n) - h(b) = |h(u_n) - h(b)| \leq \frac{1}{2} |u_n - b| = \frac{1}{2} (u_n - b)$$

Or :

- × $h(u_n) = \ln(u_n) + 2 = u_{n+1}$
- × $h(b) = \ln(b) + 2 = (b - 2) + 2 = b$, car b est solution de l'équation $f(x) = 2$.

On en déduit : $\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} - b \leq \frac{1}{2}(u_n - b)$.

□

- b) En déduire : $\forall n \in \mathbb{N}, 0 \leq u_n - b \leq \frac{1}{2^{n-1}}$.

Démonstration.

- Soit $n \in \mathbb{N}$. D'après la question 4. : $u_n \geq b$.

Donc : $u_n - b \geq 0$.

- Démontrons par récurrence : $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n)$ où $\mathcal{P}(n) : u_n - b \leq \frac{1}{2^{n-1}}$.

► **Initialisation** :

D'une part : $u_0 - b = 4 - b$.

D'autre part : $\frac{1}{2^{0-1}} = \frac{1}{2^{-1}} = 2$.

Ainsi : $u_0 - b = 4 - b$

$$\leq 4 - 2 \quad (\text{car } b \geq 2 \text{ d'après la question 3})$$

$$= 2 = \frac{1}{2^{0-1}}$$

D'où $\mathcal{P}(0)$.

► **Hérédité** : Soit $n \in \mathbb{N}$.

Supposons $\mathcal{P}(n)$ et démontrons $\mathcal{P}(n+1)$ (i.e. $u_{n+1} - b \leq \frac{1}{2^n}$).

D'après la question précédente : $u_{n+1} - b \leq \frac{1}{2}(u_n - b)$.

Or, par hypothèse de récurrence : $u_n - b \leq \frac{1}{2^{n-1}}$.

En combinant ces deux résultats, on obtient :

$$u_{n+1} - b \leq \frac{1}{2}(u_n - b) \leq \frac{1}{2} \frac{1}{2^{n-1}} = \frac{1}{2^n}$$

D'où $\mathcal{P}(n+1)$.

Par principe de récurrence : $\forall n \in \mathbb{N}, u_n - b \leq \frac{1}{2^{n-1}}$.

□

7. a) Écrire une fonction **Python** d'en-tête `def suite(n)` : qui, prenant en argument un entier n de \mathbb{N} , renvoie la valeur de u_n . On admettra que la bibliothèque `numpy` est déjà chargée.

Démonstration.

On propose la fonction suivante :

```

1 def suite(n) :
2     u = 4
3     for i in range(n) :
4         u = np.log(u) + 2
5     return u

```

Détaillons les éléments de cette fonction.

• **Début de la fonction**

L'énoncé commence par préciser la structure de la fonction :

- × cette fonction se nomme `suite`,
- × elle prend en paramètre d'entrée l'entier `n`,
- × elle renvoie la valeur stockée dans la variable `u`.

```
1 def suite(n) :
```

```
5     return u
```

La variable u , qui contiendra les valeurs successives de la suite (u_n) est initialisée à 4 : la valeur de u_0 .

```

2         u = 4
```

• **Structure itérative**

Les lignes 3 à 4 consistent à calculer les valeurs successives de la suite (u_n) .

Pour cela, on utilise une structure itérative (boucle `for`) :

```

3         for i in range(n) :
4             u = np.log(u) + 2
```

On tire ici partie de la définition récursive (d'ordre 1) de cette suite. La nouvelle valeur de la suite, que l'on stockera dans la variable u , est obtenue à l'aide de la valeur précédente qui est celle alors stockée dans u .

• **Fin de la fonction**

À l'issue de cette boucle, la variable u contient la quantité u_n où n est le paramètre entré lors de l'appel de la fonction.

Commentaire

- Le programme **Python** consiste à mettre à jour successivement la variable u jusqu'à obtention de la valeur que l'on souhaite calculer. L'idée est la suivante.
Si avant le $i^{\text{ème}}$ tour de boucle (avec $i \in \llbracket 1, n \rrbracket$) :

la variable u contient la valeur u_{i-1}

alors, à l'issue de ce tour de boucle :

la variable u contient la valeur u_i

Cette propriété est ce qu'on appelle un **invariant de boucle**. Elle permet d'assurer la correction de la fonction implémentée et notamment le fait qu'à l'issue du dernier tour de boucle la variable u contient u_n . □

- b) Recopier et compléter la ligne 3 de la fonction **Python** suivante afin que, prenant en argument un réel ϵ strictement positif, elle renvoie une valeur approchée de b à ϵ près.

```

1 def valeur_approchee(epsilon) :
2     n = 0
3     while ..... :
4         n = n + 1
5     return suite(n)
```

Démonstration.

- D'après la question 6.b) :

$$\forall n \in \mathbb{N}, 0 \leq u_n - b \leq \frac{1}{2^{n-1}}$$

S'il existe $N \in \mathbb{N}$ tel que $\frac{1}{2^{N-1}} \leq \epsilon$, on obtiendra par transitivité :

$$0 \leq u_N - b \leq \epsilon$$

Donc u_N est une valeur approchée de b à ϵ près.

- On complète alors le programme **Python** de la façon suivante :

```
3     while 1 / 2**(n-1) > epsilon
```

On propose le programme suivant :

```
1 def valeur_approchee(epsilon) :
2     n = 0
3     while 1 / 2**(n-1) > epsilon :
4         n = n + 1
5     return suite(n)
```

Détaillons les éléments de ce script.

- **Début du programme**

Commençons par préciser la structure de la fonction :

- × cette fonction se nomme `valeur_approchee`,
- × elle prend comme paramètre d'entrée le réel `epsilon`,
- × elle renvoie le résultat de la commande `suite(n)`.

```
1 def valeur_approchee(epsilon)
```

```
5     return suite(n)
```

On initialise ensuite la variable `n` à 0.

```
2     n = 0
```

- **Structure itérative**

Les lignes 3 à 4 consistent à déterminer un entier n tel que : $|u_n - b| \leq \varepsilon$. Pour ce faire, on se sert de la condition suffisante exposée ci-dessus à savoir : $\frac{1}{2^{n-1}} \leq \varepsilon$ (si cette condition est vérifiée alors il en est de même de la précédente).

Le programme consiste donc à incrémenter la variable `n` de 1 jusqu'à ce que : $\frac{1}{2^{n-1}} \leq \varepsilon$. Autrement dit, on doit incrémenter la variable `n` de 1 tant que : $\frac{1}{2^{n-1}} > \varepsilon$.

Pour cela on met en place une boucle `while` :

```
3     while 1 / 2**(n-1) > epsilon :
```

Puis on met à jour la variable `n`.

```
4         n = n + 1
```

- **Fin du programme**

À l'issue de cette boucle, la variable `n` contient un entier n tel que : $\frac{1}{2^{n-1}} \leq \varepsilon$, ce qui assure : $|u_n - b| \leq \varepsilon$. Il n'y a plus qu'à calculer u_n à l'aide de la fonction `suite` définie précédemment.

```
6     return suite(n)
```

□

Exercice 2

On désigne par id l'endomorphisme identité de \mathbb{R}^3 et par I la matrice identité de $\mathcal{M}_3(\mathbb{R})$.

On note $\mathcal{B} = (e_1, e_2, e_3)$ la base canonique de \mathbb{R}^3 et on considère l'endomorphisme f de \mathbb{R}^3 dont la

matrice dans la base \mathcal{B} est : $A = \begin{pmatrix} -5 & 2 & -2 \\ -2 & 0 & -1 \\ 6 & -3 & 2 \end{pmatrix}$.

1. a) Calculer $(A + I)^2$.

Démonstration.

- Tout d'abord :

$$A + I = \begin{pmatrix} -5 & 2 & -2 \\ -2 & 0 & -1 \\ 6 & -3 & 2 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -4 & 2 & -2 \\ -2 & 1 & -1 \\ 6 & -3 & 3 \end{pmatrix}$$

- Ainsi :

$$(A + I)^2 = \begin{pmatrix} -4 & 2 & -2 \\ -2 & 1 & -1 \\ 6 & -3 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -4 & 2 & -2 \\ -2 & 1 & -1 \\ 6 & -3 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$(A + I)^2 = 0_{\mathcal{M}_3(\mathbb{R})}$$

□

b) En déduire que A est inversible et déterminer A^{-1} .

Démonstration.

- D'après la question précédente : $(A + I)^2 = 0_{\mathcal{M}_3(\mathbb{R})}$. Or :

$$(A + I)^2 = A^2 + 2A + I \quad (\text{car les matrices } A \text{ et } I \text{ commutent})$$

- On en déduit :

$$A^2 + 2A + I = 0_{\mathcal{M}_3(\mathbb{R})}$$

$$\text{donc } A^2 + 2A = -I$$

$$\text{et } A(A + 2I) = -I$$

$$\text{ainsi } A(-(A + 2I)) = I$$

On en déduit que la matrice A est inversible, d'inverse $-(A + 2I)$.

$$A^{-1} = -A - 2I$$

□

2. On note $F = \{X \in \mathcal{M}_{3,1}(\mathbb{R}) \mid AX = -X\}$.

a) Résoudre l'équation $AX = -X$ d'inconnue $X \in \mathcal{M}_{3,1}(\mathbb{R})$.

Démonstration.

Soit $X = \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_{3,1}(\mathbb{R})$.

On a alors :

$$\begin{aligned}
 AX = -X &\iff (A + I)X = 0_{\mathcal{M}_{3,1}(\mathbb{R})} \\
 &\iff \begin{pmatrix} -4 & 2 & -2 \\ -2 & 1 & -1 \\ 6 & -3 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \\
 &\iff \begin{cases} -4x + 2y - 2z = 0 \\ -2x + y - z = 0 \\ 6x - 3y + 3z = 0 \end{cases} \\
 &\stackrel{L_1 \leftarrow \frac{1}{2}L_1}{\iff} \begin{cases} -2x + y - z = 0 \\ -2x + y - z = 0 \\ 6x - 3y + 3z = 0 \end{cases} \\
 &\stackrel{\substack{L_2 \leftarrow L_2 - L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 + 3L_1}}{\iff} \begin{cases} -2x + y - z = 0 \\ 0 = 0 \\ 0 = 0 \end{cases} \\
 &\iff \{ z = -2x + y \}
 \end{aligned}$$

On obtient alors :

$$\begin{aligned}
 F &= \left\{ \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_{3,1}(\mathbb{R}) \mid z = -2x + y \right\} \\
 &= \left\{ \begin{pmatrix} x \\ y \\ -2x + y \end{pmatrix} \mid (x, y) \in \mathbb{R}^2 \right\} \\
 &= \left\{ x \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -2 \end{pmatrix} + y \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \mid (x, y) \in \mathbb{R}^2 \right\} = \text{Vect} \left(\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right)
 \end{aligned}$$

$$F = \text{Vect} \left(\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right)$$

Commentaire

- Lors de la résolution du système, on choisit d'exprimer la variable z en fonction des variables x et y . Ces deux dernières variables sont alors appelées variables auxiliaires.
- Il était possible de faire d'autres choix. Par exemple :

$$AX = -X \iff y = 2x + z$$

On obtient alors l'expression de F suivante : $F = \text{Vect} \left(\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right)$.

Notons au passage : $\text{Vect} \left(\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right) = \text{Vect} \left(\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right)$.

(il suffit de remplacer le vecteur $\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -2 \end{pmatrix}$ par la combinaison linéaire $\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -2 \end{pmatrix} - 2 \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$) □

b) En déduire que F est un sous-espace vectoriel de $\mathcal{M}_{3,1}(\mathbb{R})$ et déterminer une base de F .

Démonstration.

- D'après la question précédente : $F = \text{Vect} \left(\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right)$.

L'ensemble F est donc un sous-espace vectoriel de $\mathcal{M}_{3,1}(\mathbb{R})$.

- La famille $\mathcal{F} = \left(\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right)$:

× engendre F ,

× est libre car est constituée uniquement de deux vecteurs non colinéaires.

C'est donc une base de F .

La famille $\left(\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right)$ est une base de l'espace vectoriel G .

□

3. On note $P = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \\ -2 & 1 & -2 \end{pmatrix}$.

a) Démontrer que P est inversible et déterminer son inverse.

Démonstration.

- On applique l'algorithme du pivot de Gauss.

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \\ -2 & 1 & -2 \end{pmatrix} \left| \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \right.$$

On effectue l'opération $\{L_3 \leftarrow L_3 + 2L_1\}$. On obtient :

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \left| \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 1 \end{pmatrix} \right.$$

On effectue l'opération $\{L_3 \leftarrow L_3 - L_2\}$. On obtient :

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \left| \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 2 & -1 & 1 \end{pmatrix} \right.$$

La réduite obtenue est triangulaire supérieure. De plus, ses coefficients diagonaux sont tous non nuls. Ainsi cette réduite est inversible et il en est de même de la matrice initiale P .

- On effectue les opérations $\begin{cases} L_1 \leftarrow L_1 - L_3 \\ L_2 \leftarrow L_2 + L_3 \end{cases}$. On obtient :

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \left| \begin{pmatrix} -1 & 1 & -1 \\ 2 & 0 & 1 \\ 2 & -1 & 1 \end{pmatrix} \right.$$

Finalement : $P^{-1} = \begin{pmatrix} -1 & 1 & -1 \\ 2 & 0 & 1 \\ 2 & -1 & 1 \end{pmatrix}$.

Commentaire

On remarque que les deux premières colonnes de la matrice P ne sont autres que les vecteurs de la famille \mathcal{F} . C'est ce choix qui permet d'exprimer par la suite la matrice A sous une forme plus simple. On en reparlera dans le chapitre « Réduction ».

b) Montrer que $P^{-1}AP = T$ où T est la matrice triangulaire supérieure $T = \begin{pmatrix} -1 & 0 & -2 \\ 0 & -1 & -1 \\ 0 & 0 & -1 \end{pmatrix}$.

Démonstration.

• Notons tout d'abord :

$$AP = \begin{pmatrix} -5 & 2 & -2 \\ -2 & 0 & -1 \\ 6 & -3 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \\ -2 & 1 & -2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & 0 & -3 \\ 0 & -1 & 0 \\ 2 & -1 & 5 \end{pmatrix}$$

• Enfin :

$$P^{-1}AP = \begin{pmatrix} -1 & 1 & -1 \\ 2 & 0 & 1 \\ 2 & -1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1 & 0 & -3 \\ 0 & -1 & 0 \\ 2 & -1 & 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & 0 & -2 \\ 0 & -1 & -1 \\ 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} = T$$

Ainsi : $P^{-1}AP = T$.

c) Démontrer : $\forall n \in \mathbb{N}, P^{-1}A^n P = T^n$.

Démonstration.

Démontrons par récurrence : $\forall n \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(n)$ où $\mathcal{P}(n) : P^{-1}A^n P = T^n$.

► **Initialisation**

- D'une part : $P^{-1}A^0 P = P^{-1}IP = P^{-1}P = I$.
- D'autre part : $T^0 = I$.

D'où $\mathcal{P}(0)$.

► **Hérédité** : soit $n \in \mathbb{N}$.

Supposons $\mathcal{P}(n)$ et démontrons $\mathcal{P}(n+1)$ (i.e. $P^{-1}A^{n+1}P = T^{n+1}$).

$$\begin{aligned} T^{n+1} &= T \times T^n \\ &= P^{-1}AP \times P^{-1}A^n P && \text{(d'après la question précédente et} \\ & && \text{par hypothèse de récurrence)} \\ &= P^{-1}A(PP^{-1})A^n P \\ &= P^{-1}AIA^n P = P^{-1}A^{n+1}P \end{aligned}$$

D'où $\mathcal{P}(n+1)$.

Ainsi, par principe de récurrence : $\forall n \in \mathbb{N}, P^{-1}A^n P = T^n$.

4. a) Exhiber une matrice $N \in \mathcal{M}_3(\mathbb{R})$ telle que T s'écrit $T = -I + N$.

Démonstration.

$$\text{D'après l'énoncé, } N = T + I = \begin{pmatrix} 0 & 0 & -2 \\ 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

□

b) Calculer N^2 et en déduire N^k pour tout $k \in \mathbb{N}$.

Démonstration.

- Tout d'abord : $N^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & -2 \\ 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 & -2 \\ 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$

- On en déduit, par une récurrence immédiate, que pour tout $k \geq 2$, $N^k = 0_{\mathcal{M}_3(\mathbb{R})}$.

En conclusion : $N^0 = I$, $N^1 = N$ et pour tout $k \geq 2$, $N^k = 0_{\mathcal{M}_3(\mathbb{R})}$.

Commentaire

- Au lieu de procéder par récurrence, il est aussi possible d'écrire, pour tout $k \geq 2$:

$$N^k = N^{k-2} \times N^2 = N^{k-2} \times 0_{\mathcal{M}_3(\mathbb{R})} = 0_{\mathcal{M}_3(\mathbb{R})}$$

- Insistons sur le fait que cette démonstration n'est valable que si $k \geq 2$ (si ce n'est pas le cas, alors $k - 2 < 0$).

□

c) Soit $n \in \mathbb{N}$. Déterminer T^n à l'aide de la formule du binôme de Newton.

Le résultat devra faire apparaître T^n comme combinaison linéaire de I et de N .

Démonstration.

- Les matrices $(-I)$ et N commutent car la matrice identité commute avec toutes les matrices carrées du même ordre. On peut donc appliquer la formule du binôme de Newton.

- Soit $n \in \mathbb{N}$.

$$\begin{aligned} T^n &= (-I + N)^n \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-I)^{n-k} N^k \\ &= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} I^{n-k} N^k = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} I N^k \quad (\text{car : } \forall j \in \mathbb{N}, I^j = I) \\ &= \sum_{k=0}^1 \binom{n}{k} (-1)^{n-k} N^k + \sum_{k=2}^n \binom{n}{k} (-1)^{n-k} N^k \\ &= \sum_{k=0}^1 \binom{n}{k} (-1)^{n-k} N^k \quad (\text{car on a montré : } \forall k \geq 2, N^k = 0_{\mathcal{M}_3(\mathbb{R})}) \\ &= \binom{n}{0} (-1)^n N^0 + \binom{n}{1} (-1)^{n-1} N^1 \\ &= (-1)^n I + n (-1)^{n-1} N \\ &= (-1)^n (I + (-1)^{-1} n N) = (-1)^n (I - n N) \end{aligned}$$

Ainsi, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $T^n = (-1)^n (I - n N)$.

Commentaire

- Ici, la matrice N vérifie : $\forall k \geq 2, N^k = 0_{\mathcal{M}_3(\mathbb{R})}$. Elle est dite nilpotente d'indice 2 (ce terme n'est pas au programme et il est préférable de ne pas l'utiliser dans une copie). Si elle avait été nilpotente d'ordre 3, il aurait fallu traiter à part les cas $n = 0$ mais aussi le cas $n = 1$.
- Cette question sur le binôme de Newton matriciel est extrêmement classique aux concours et il faut donc savoir parfaitement la traiter.

□

d) Soit $n \in \mathbb{N}$. Exprimer enfin T^n comme combinaison linéaire de I et de T .

Démonstration.

Comme $N = T + I$, on obtient :

$$(-1)^n (I - nN) = (-1)^n (I - n(T+I)) = (-1)^n ((1-n)I - nT) = (-1)^n (-(n-1)I - nT)$$

$$\text{Pour tout } n \in \mathbb{N}, T^n = (-1)^{n+1} ((n-1)I + nT).$$

□

5. a) Expliquer pourquoi l'on a : $\forall n \in \mathbb{N}, A^n = (-1)^{n+1} ((n-1)I + nA)$.

Démonstration.

Soit $n \in \mathbb{N}$. D'après la question précédente, $T^n = (-1)^{n+1} ((n-1)I + nT)$.

Or : $A^n = P T^n P^{-1}$. En combinant ces deux informations, on obtient :

$$\begin{aligned} A^n &= P T^n P^{-1} = P \left((-1)^{n+1} ((n-1)I + nT) \right) P^{-1} \\ &= (-1)^{n+1} ((n-1)PP^{-1} + nPTP^{-1}) \end{aligned}$$

$$\text{Ainsi, pour tout } n \in \mathbb{N}, A^n = (-1)^{n+1} ((n-1)I + nA).$$

□

b) Vérifier que la formule trouvée à la question 5.a) reste valable pour $n = -1$.

Démonstration.

Si $n = -1$, on obtient :

$$\begin{aligned} (-1)^{n+1} ((n-1)I + nA) &= (-1)^{-1+1} ((-1-1)I + (-1)A) \\ &= (-2I - A) = -A - 2I \end{aligned}$$

$$\text{Ainsi, la formule trouvée à la question 5.a) reste valable pour } n = -1.$$

□