

## EXERCICE 1 ( Obligatoire)

1°

a) On a :

$$u_{n+1} = \frac{1}{2}u_n + n - 1$$

$$u_1 = \frac{1}{2}u_0 + 0 - 1 = \frac{1}{2} \times 1 - 1 = \boxed{-\frac{1}{2}}$$

b) Initialisation : Pour  $n = 3$

$$u_3 = \frac{7}{8} \geq 0$$

L'inégalité est vérifiée au rang 3

Hérédité : Si pour un certain entier naturel  $n$  fixé, on a :

$$u_n \geq 0$$

$$\Leftrightarrow \frac{1}{2}u_n \geq 0 \quad \text{car } \frac{1}{2} > 0$$

$$\Leftrightarrow \frac{1}{2}u_n + n - 1 \geq n - 1$$

$$\Leftrightarrow u_{n+1} \geq n - 1$$

Or pour  $n \geq 3$ , on a :  $n - 1 \geq 3 - 1 = 2 \geq 0$

Donc  $u_{n+1} \geq 0$

Conclusion : D'après le principe de récurrence, pour tout entier naturel  $n$ , on a :

$$\boxed{u_n \geq 0}$$

c) Pour tout entier  $n \geq 3$ , on a :

$$u_n \geq 0 \Rightarrow u_{n+1} = \frac{1}{2}u_n + n - 1 \geq n - 1$$

On a donc pour tout entier  $n \geq 4 \Rightarrow n - 1 \geq 3$

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

On a donc pour tout entier  $n \geq 4$  :

$$\boxed{u_n \geq n - 2}$$

d) Pour tout entier naturel  $n \geq 4$  :

$$u_n \geq n - 2$$

Et :

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} n - 2 = +\infty$$

D'après le théorème de comparaison :

$$\boxed{\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = +\infty}$$

2°- a) Tout d'abord, il faut comprendre que cet algorithme va calculer les termes consécutifs de la suite  $(u_n)$  jusqu'au premier rang où le terme de la suite sera supérieur ou égal au seuil  $M$  entré par l'utilisateur.

Pour  $M = 5$ , d'après le tableau donné dans l'énoncé, on obtient :

$n$	0	1	2	3	4	5	6
$u_n$	1	$-\frac{1}{2}$	$-\frac{1}{4}$	$\frac{7}{8}$	$\frac{39}{16}$	$\frac{135}{32}$	$\frac{391}{64}$
Test	$1 < 5$	$-\frac{1}{2} < 5$	$-\frac{1}{4} < 5$	$\frac{7}{8} < 1 < 5$	$2,4375 < 5$	$4,21875 < 5$	$6,109375 < 5$
$u_n < M$	Vrai	Vrai	Vrai	Vrai	Vrai	Vrai	Faux

L'algorithme affichera  $\boxed{n = 6}$

Pour  $M = 10$ , en reprenant et complétant le tableau précédent, on obtient :

$n$	6	7	8
$u_n$	$\frac{391}{64}$	$\frac{1031}{128}$	$\frac{2567}{256}$
Test	$6,109375 < 10$	$8,0546875 < 10$	$10,02734375 < 10$
$u_n < M$	Vrai	Vrai	Vrai

L'algorithme affichera  $\boxed{n = 8}$

b) L'algorithme calcule le plus petit entier naturel  $n$  tel que  $u_n \geq M$

Or on a prouvé à la question 1) d) que la suite  $(u_n)$  diverge vers  $+\infty$

Donc la suite  $(u_n)$  n'est pas majorée.

Ce qui signifie que pour tout réel  $M$ , il existe un rang  $n_0$  tel que  $u_{n_0} \geq M$

Et donc l'algorithme s'arrêtera lorsque  $n$  atteindra cette valeur  $n_0$

3°- a) Pour tout entier naturel  $n$  :

$$\begin{aligned}v_{n+1} &= 4u_{n+1} - 8(n+1) + 24 = 4\left(\frac{1}{2}u_n + n - 1\right) - 8n - 8 + 24 \\ \Leftrightarrow v_{n+1} &= 2u_n + 4n - 4 - 8n + 16 = 2u_n - 4n + 12 = \frac{1}{2}(4u_n - 8n + 24) \\ &\Leftrightarrow v_{n+1} = \frac{1}{2}v_n\end{aligned}$$

Et d'autre part :

$$v_0 = 4u_0 - 8 \times 0 + 24 = 4 + 24 = 28$$

La suite  $(v_n)$  est donc une suite géométrique de raison  $q = \frac{1}{2}$  et de premier terme  $v_0 = 28$

b) La suite est  $(v_n)$  une suite géométrique donc :

$$v_n = v_0 q^n = 28 \times \left(\frac{1}{2}\right)^n$$

Ainsi, pour tout entier naturel  $n$  :

$$\begin{aligned}v_n = 4u_n - 8n + 24 &\Leftrightarrow 28 \times \left(\frac{1}{2}\right)^n = 4u_n - 8n + 24 \\ \Leftrightarrow 4u_n &= 28 \times \left(\frac{1}{2}\right)^n + 8n - 24 \Leftrightarrow u_n = \frac{28}{4} \times \left(\frac{1}{2}\right)^n + \frac{8n}{4} - \frac{24}{4} \\ &\Leftrightarrow u_n = 7 \times \left(\frac{1}{2}\right)^n + 2n - 6 \Leftrightarrow \boxed{u_n = \frac{7}{2^n} + 2n - 6}\end{aligned}$$

c) On a, pour tout entier naturel  $n$  :

$$u_n = \frac{7}{2^n} + 2n - 6 = 7 \times \left(\frac{1}{2}\right)^n + 2n - 6 = x_n + y_n$$

En posant :

$$x_n = 7 \times \left(\frac{1}{2}\right)^n \quad \text{et} \quad y_n = 2n - 6$$

La suite  $(x_n)$  est une suite géométrique de raison  $q = \frac{1}{2}$  et de premier terme  $x_0 = 7$

La suite  $(y_n)$  est une suite arithmétique de raison  $r = 2$  et de premier terme  $y_0 = -6$

d) Tout d'abord :

La suite  $(x_n)$  est une suite géométrique de raison  $q = \frac{1}{2}$  et de premier terme  $x_0 = 7$

$$\sum_{k=0}^n x_k = x_0 \times \frac{1 - q^{n+1}}{1 - q} = 7 \times \frac{1 - \left(\frac{1}{2}\right)^{n+1}}{1 - \frac{1}{2}} = 7 \times \frac{1 - \left(\frac{1}{2}\right)^{n+1}}{\frac{1}{2}} = 14 \times \left(1 - \left(\frac{1}{2}\right)^{n+1}\right)$$

D'autre part :

La suite  $(y_n)$  est une suite arithmétique de raison  $r = 2$  et de premier terme  $y_0 = -6$

$$\sum_{k=0}^n y_k = (n+1) \times \frac{y_0 + y_n}{2} = (n+1) \times \frac{-6 + 2n - 6}{2} = (n+1) \times \frac{2n - 12}{2} = (n+1) \times (n - 6)$$

Et donc pour la somme qui nous intéresse :

$$S_n = \sum_{k=0}^n u_k = \sum_{k=0}^n (x_k + y_k) = \sum_{k=0}^n x_k + \sum_{k=0}^n y_k$$

$$\Leftrightarrow S_n = 14 \times \left(1 - \left(\frac{1}{2}\right)^{n+1}\right) + (n+1) \times (n - 6)$$

### EXERCICE 1 ( Spécialité )

1.

$$n \text{ est solution de } (S) \text{ équivaut à } \begin{cases} n \equiv 2 [3] \\ n \equiv 3 [5] \\ n \equiv 2 [7] \end{cases}$$

2.

$$\boxed{\text{Si } R = 2 \text{ et } S = 3 \text{ et } T = 2}$$

3. Tout d'abord :

$$\begin{cases} n \equiv 2 [3] \\ n \equiv 2 [7] \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} n - 2 \equiv 0 [3] \\ n - 2 \equiv 0 [7] \end{cases} \Leftrightarrow n - 2 \equiv 0 [3 \times 7] \text{ car } 3 \text{ et } 7 \text{ sont premiers entre eux} \Leftrightarrow n \equiv 2 [21]$$

On a donc :

$$n \text{ est solution de } (S) \Leftrightarrow \begin{cases} n \equiv 2 [3] \\ n \equiv 3 [5] \\ n \equiv 2 [7] \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} n \equiv 2 [21] \\ n \equiv 3 [5] \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} n = 2 + 21p \\ n = 3 + 5q \end{cases} \text{ où } p \text{ et } q \text{ sont des entiers}$$

4. Résoudre l'équation diophantienne  $21p - 5q = 1$

On observe que  $21 \times 1 - 5 \times 4 = 21 - 20 = 1$

Donc le couple  $(1; 4)$  est solution de cette équation.

On en déduit, d'après le théorème de Bézout, que 5 et 21 sont premiers entre eux

Soit  $(p; q)$  une solution de cette équation, on a alors 
$$\begin{cases} 21p - 5q = 1 \\ 21 \times 1 - 5 \times 4 = 1 \end{cases}$$

On soustrait membre à membre ces deux équations, et on obtient :

$$21(p - 1) - 5(q - 4) = 0 \Leftrightarrow 21(p - 1) = 5(q - 4)$$

21 divise le produit  $5(q - 4)$  et 21 et 5 sont premiers entre eux.

D'après le théorème de Gauss, 21 divise donc  $q - 4$

Il existe donc un entier  $k$  tel que  $q - 4 = 21k \Leftrightarrow q = 4 + 21k$

On peut alors en déduire que :  $21p - 5q = 1 \Leftrightarrow 21p - 5(4 + 21k) = 1 \Leftrightarrow 21p - 20 - 5 \times 21k = 1$

$$\Leftrightarrow 21p = 21 + 5 \times 21k \Leftrightarrow p = 1 + 5k$$

Les solutions de l'équation diophantienne  $21p - 5q = 1$  sont de la forme  $\boxed{(p; q) = (1 + 5k; 4 + 21k)}$  où  $k \in \mathbb{Z}$

### 5. En déduire les solutions du problème (S)

On a vu que :

$$n \text{ est solution de } (S) \Leftrightarrow \begin{cases} n = 2 + 21p \\ n = 3 + 5q \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} n = 2 + 21p \\ 2 + 21p = 3 + 5q \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} n = 2 + 21p \\ 21p - 5q = 3 - 2 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} n = 2 + 21p \\ 21p - 5q = 1 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} n = 2 + 21p = 2 + 21(1 + 5k) = 2 + 21 + 105k = 23 + 105k \\ p = 1 + 5k \\ q = 4 + 21k \end{cases}$$

Finalement, les solutions de (S) sont de la forme  $\boxed{n = 23 + 105k}$  où  $k \in \mathbb{N}$

### 6. On entre $N = 10000$ dans l'algorithme de la question 2.

a. Combien de solutions affichera l'algorithme ?

On doit pour cela résoudre l'inéquation :

$$0 \leq 23 + 105k \leq 10000 \Leftrightarrow -23 \leq 105k \leq 9977 \Leftrightarrow -\frac{23}{105} \leq k \leq \frac{9977}{105}$$

Or :

$$-\frac{23}{105} \approx -0,219 \text{ et } \frac{9977}{105} \approx 95,019$$

Donc  $k \in \llbracket 0; 95 \rrbracket$

$\boxed{\text{Ce qui signifie que l'algorithme affichera 96 solutions}}$

b. Calculer les trois premiers entiers affichés par cet algorithme.

Les trois premiers entiers affichés par l'algorithme sont :

- Première valeur affichée :  $23 + 105 \times 0 = \boxed{23}$
- Deuxième valeur affichée :  $23 + 105 \times 1 = \boxed{128}$
- Troisième valeur affichée :  $23 + 105 \times 2 = \boxed{233}$

## EXERCICE 2 ( Obligatoire)

### Partie A

1.

$$z_A = -\frac{3}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2} = \sqrt{3} \left( -\frac{\sqrt{3}}{2} + \frac{1}{2}i \right) = \boxed{\sqrt{3}e^{i\frac{5\pi}{6}}} \quad z_B = \overline{z_A} = \boxed{\sqrt{3}e^{-i\frac{5\pi}{6}}}$$

2. Démontrer que le triangle ABC est équilatéral

**1° méthode :** Avec module et argument

On calcule le quotient :

$$\frac{z_B - z_C}{z_A - z_C} = \frac{-\frac{3}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2} - (-3)}{-\frac{3}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2} - (-3)} = \frac{-\frac{3}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2} + 3}{-\frac{3}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2} + 3} = \frac{-3 - i\sqrt{3} + 6}{-3 + i\sqrt{3} + 6} = \frac{3 - i\sqrt{3}}{3 + i\sqrt{3}}$$

$$\Leftrightarrow \frac{z_B - z_C}{z_A - z_C} = \frac{(3 - i\sqrt{3})^2}{3^2 + \sqrt{3}^2} = \frac{9 - 6i\sqrt{3} - 3}{9 + 3} = \frac{6 - 6i\sqrt{3}}{12} = \frac{1 - i\sqrt{3}}{2} = \frac{1}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2}$$

$$\Leftrightarrow \frac{z_B - z_C}{z_A - z_C} = e^{-i\frac{\pi}{3}} \Leftrightarrow \begin{cases} \left| \frac{z_B - z_C}{z_A - z_C} \right| = 1 \\ \arg\left(\frac{z_B - z_C}{z_A - z_C}\right) = -\frac{\pi}{3} \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} \frac{BC}{AC} = 1 \\ (\overrightarrow{CA}; \overrightarrow{CB}) = -\frac{\pi}{3} \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} AC = BC \\ (\overrightarrow{CA}; \overrightarrow{CB}) = -\frac{\pi}{3} \end{cases}$$

Donc le triangle ABC est isocèle en C et admet un angle géométrique mesurant  $\frac{\pi}{3}$

Donc le triangle ABC est équilatéral

**2° méthode :** Avec module

On peut aussi calculer  $AB = |z_B - z_A|$ ,  $AC = |z_A - z_C|$  et  $BC = |z_B - z_C|$  et vérifier que  $AB = AC = BC$

A faire ...

### Partie B

1.

a)

$$M \text{ d'affixe } z \text{ est invariant} \Leftrightarrow z = \frac{1}{3}iz^2 \Leftrightarrow 3z = iz^2 \Leftrightarrow 3iz = i^2z^2 \Leftrightarrow 3iz = -z^2 \Leftrightarrow z^2 + 3iz = 0$$

On a donc bien prouvé que :

$$M \text{ d'affixe } z \text{ est invariant} \Leftrightarrow z^2 + 3iz = 0$$

3

b) En déduire qu'il existe deux points invariants dont on donnera les affixes.

$$M \text{ d'affixe } z \text{ est invariant} \Leftrightarrow z^2 + 3iz = 0 \Leftrightarrow z(z + 3i) = 0 \Leftrightarrow \begin{cases} z = 0 \\ \text{ou} \\ z + 3i = 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} z = 0 \\ \text{ou} \\ z = -3i \end{cases}$$

Les deux points invariants ont pour affixe  $z = 0$  et  $z = -3i$

2. a) Déterminer la forme exponentielle des affixes des points  $A'$ ,  $B'$  et  $C'$

Pour le point  $A'$  image du point  $A$  :

$$z_{A'} = \frac{1}{3} i z_A^2 = \frac{1}{3} i \left( \sqrt{3} e^{i\frac{5\pi}{6}} \right)^2 = \frac{1}{3} i (\sqrt{3})^2 \left( e^{i\frac{5\pi}{6}} \right)^2 = \frac{1}{3} i \times 3 e^{i\frac{5\pi}{6} \times 2} = e^{i\frac{\pi}{2}} \times e^{i\frac{5\pi}{3}} = e^{i\left(\frac{5\pi}{3} + \frac{\pi}{2}\right)} = e^{i\frac{10\pi+3\pi}{6}} = e^{i\frac{13\pi}{6}}$$

$$\boxed{z_{A'} = e^{i\frac{\pi}{6}}}$$

Pour le point  $B'$  image du point  $B$  :

$$z_{B'} = \frac{1}{3} i z_B^2 = \frac{1}{3} i \overline{z_A}^2 = \frac{1}{3} (-i) z_A^2 = -\frac{1}{3} i z_A^2 = -\overline{z_{A'}} = -e^{-i\frac{\pi}{6}} = e^{i\pi} \times e^{-i\frac{\pi}{6}} = e^{i\left(\pi - \frac{\pi}{6}\right)} = e^{i\frac{5\pi}{6}}$$

$$\boxed{z_{B'} = e^{i\frac{5\pi}{6}}}$$

Ou alors, vous calculez « normalement » :

$$z_{B'} = \frac{1}{3} i z_B^2 = \frac{1}{3} i \left( \sqrt{3} e^{-i\frac{5\pi}{6}} \right)^2 = \dots = e^{i\frac{5\pi}{6}}$$

Pour le point  $C'$  image du point  $C$  :

$$z_{C'} = \frac{1}{3} i z_C^2 = \frac{1}{3} i (-3)^2 = \frac{1}{3} i \times 9 = 3i = 3e^{i\frac{\pi}{2}}$$

$$\boxed{z_{C'} = 3e^{i\frac{\pi}{2}}}$$

b) Démontrer l'alignement des points  $O$ ,  $B$ ,  $A'$

On dispose de plusieurs méthodes pour prouver l'alignement des points :

**1° méthode :** Celle que vous n'aimez pas et vous avez bien tort, avec l'argument.

Les points  $O, B$  et  $A'$  sont alignés  $\Leftrightarrow (\overrightarrow{OA'}; \overrightarrow{OB}) = k\pi$  où  $k \in \mathbb{Z}$

$$(\overrightarrow{OA'}; \overrightarrow{OB}) = \arg\left(\frac{z_B - z_O}{z_{A'} - z_O}\right) = \arg\left(\frac{z_B - 0}{z_{A'} - 0}\right) = \arg\left(\frac{z_B}{z_{A'}}\right)$$

Or :

$$\frac{z_B}{z_{A'}} = \frac{\sqrt{3} e^{-i\frac{5\pi}{6}}}{e^{i\frac{\pi}{6}}} = \sqrt{3} e^{i\left(-\frac{5\pi}{6} - \frac{\pi}{6}\right)} = \sqrt{3} e^{-i\pi}$$

Et donc :

$$(\overrightarrow{OA'}; \overrightarrow{OB}) = \arg(\sqrt{3} e^{-i\pi}) = -\pi$$

Donc les points  $O, B$  et  $A'$  sont alignés.

**2° méthode :** Celle que vous préférez en général et vous n'avez pas tort, avec la colinéarité des vecteurs.

Les points  $O, B$  et  $A'$  sont alignés  $\Leftrightarrow \overrightarrow{OA'}$  et  $\overrightarrow{OB}$  sont colinéaires  $\Leftrightarrow \overrightarrow{OA'} = k \overrightarrow{OB}$  où  $k \in \mathbb{R} \Leftrightarrow z_{OA'} = k z_{OB}$  où  $k \in \mathbb{R}$

Je vais « tricher » un peu et travailler avec les formes algébriques, pour varier les calculs.

En fait c'est plus facile ici avec la forme exponentielle : Vérifiez le ...

L'affixe du vecteur  $\overrightarrow{OB}$  est :

$$z_{\overrightarrow{OB}} = z_B - z_O = z_B = \overline{z_A} = -\frac{3}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2} = -\frac{3}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2}$$

L'affixe du vecteur  $\overrightarrow{OA'}$  est :

$$z_{\overrightarrow{OA'}} = z_{A'} - z_O = z_{A'} = e^{i\frac{\pi}{6}} = \frac{\sqrt{3}}{2} + \frac{1}{2}i$$

Il suffit alors de prouver que le quotient suivant est réel :

$$\begin{aligned} \frac{z_{\overrightarrow{OA'}}}{z_{\overrightarrow{OB}}} &= \frac{\frac{\sqrt{3}}{2} + \frac{1}{2}i}{-\frac{3}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2}} = \frac{\sqrt{3} + i}{-3 - i\sqrt{3}} = -\frac{\sqrt{3} + i}{3 + i\sqrt{3}} = -\frac{(\sqrt{3} + i)(3 - i\sqrt{3})}{3^2 + \sqrt{3}^2} = -\frac{3\sqrt{3} - i\sqrt{3}^2 + 3i + \sqrt{3}}{12} \\ &\Leftrightarrow \frac{z_{\overrightarrow{OA'}}}{z_{\overrightarrow{OB}}} = -\frac{4\sqrt{3} - 3i + 3i}{12} = -\frac{4\sqrt{3}}{12} = -\frac{\sqrt{3}}{3} \Leftrightarrow z_{\overrightarrow{OA'}} = -\frac{\sqrt{3}}{3}z_{\overrightarrow{OB}} \Leftrightarrow \overrightarrow{OA'} = -\frac{\sqrt{3}}{3}\overrightarrow{OB} \end{aligned}$$

Donc les points  $O, B$  et  $A'$  sont alignés.

**3° méthode :** Je ne pense pas que beaucoup y ait pensé, avec l'inégalité triangulaire.

Petit rappel élémentaire de géométrie : **Le plus court chemin pour aller d'un point à un autre est la ligne droite**

Conséquences :

$$ABC \text{ est un triangle non aplati} \Leftrightarrow \begin{cases} AB + BC > AC \\ \text{et} \\ AC + CB > AB \\ \text{et} \\ BA + AC > BC \end{cases}$$

Cas des égalités :

$$\begin{cases} AB + BC = AC \Leftrightarrow B \in [AC] \\ AC + CB = AB \Leftrightarrow C \in [AB] \\ BA + AC = BC \Leftrightarrow A \in [BC] \end{cases}$$

Faites des dessins pour vous en convaincre.

Et donc :

Trois points sont alignés  $\Leftrightarrow$  Au moins l'une des trois inégalités triangulaires est une égalité

Dans notre exercice, cela se traduit par :

$$\text{Les points } O, B \text{ et } A' \text{ sont alignés} \Leftrightarrow \begin{cases} OB + BA' = OA' \\ \text{ou} \\ OA' + A'B = OB \\ \text{ou} \\ A'O + OB = A'B \end{cases}$$

On calcule donc les trois longueurs :

$$OB = |z_B - z_O| = |z_B - 0| = |z_B| = \left| \sqrt{3}e^{-i\frac{5\pi}{6}} \right| = \sqrt{3}$$

$$OA' = |z_{A'} - z_O| = |z_{A'} - 0| = |z_{A'}| = \left| e^{i\frac{\pi}{6}} \right| = 1$$



$$\begin{aligned}
BA' &= |z_{A'} - z_B| = \left| \frac{\sqrt{3}}{2} + \frac{1}{2}i - \left( -\frac{3}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2} \right) \right| = \left| \frac{\sqrt{3}}{2} + \frac{1}{2}i + \frac{3}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2} \right| = \left| \frac{3 + \sqrt{3}}{2} + i\frac{1 + \sqrt{3}}{2} \right| \\
&= \sqrt{\left( \frac{3 + \sqrt{3}}{2} \right)^2 + \left( \frac{1 + \sqrt{3}}{2} \right)^2} = \sqrt{\frac{(3 + \sqrt{3})^2}{4} + \frac{(1 + \sqrt{3})^2}{4}} = \sqrt{\frac{9 + 6\sqrt{3} + 3}{4} + \frac{1 + 2\sqrt{3} + 3}{4}} \\
&= \sqrt{\frac{16 + 8\sqrt{3}}{4}} = \sqrt{4 + 2\sqrt{3}} = \sqrt{1 + 2\sqrt{3} + 3} = \sqrt{1 + 2\sqrt{3} + \sqrt{3}^2} = \sqrt{(1 + \sqrt{3})^2} = |1 + \sqrt{3}| = 1 + \sqrt{3}
\end{aligned}$$

On a donc :  $BA' = OB + OA'$

Donc les points  $O, B$  et  $A'$  sont alignés.

**Bon d'accord, ce n'est peut être pas la méthode la plus facile, mais plus vous avez de cordes à votre arc ...**

Il y a d'autres méthodes, comme par exemple déterminer et utiliser une équation de la droite  $(OB)$  ...

3. Montrer que si le triangle  $OMM'$  est rectangle en  $O$  alors le point  $M$  est sur une droite que l'on précisera.

**1° cas :** Pour  $M = O$

On sait alors d'après la question 1. b. que  $M' = O$

Le triangle  $OMM'$  est assimilable à un point que l'on peut considérer comme rectangle en  $O$

Dans ce cas on peut considérer que  $M$  appartient à toute droite passant par  $O$

**2° cas :** Pour  $M \neq O$  :  $z_M \neq 0$  et donc  $z_{M'} = \frac{1}{3}iz_M^2 \neq 0$

$$(\overrightarrow{OM}; \overrightarrow{OM'}) = \arg\left(\frac{z_{M'} - z_O}{z_M - z_O}\right) = \arg\left(\frac{z_{M'} - 0}{z_M - 0}\right) = \arg\left(\frac{z_{M'}}{z_M}\right) = \arg(z_{M'}) - \arg(z_M)$$

D'une part

$$OMM' \text{ est rectangle en } O \Leftrightarrow (\overrightarrow{OM}; \overrightarrow{OM'}) = \frac{\pi}{2} + k\pi \text{ où } k \in \mathbb{Z}$$

$$\Leftrightarrow \arg(z_{M'}) - \arg(z_M) = \frac{\pi}{2} + k\pi \text{ où } k \in \mathbb{Z} \Leftrightarrow \arg(z_{M'}) = \arg(z_M) + \frac{\pi}{2} + k\pi \text{ où } k \in \mathbb{Z}$$

D'autre part :

$$\arg(z_{M'}) = \arg\left(\frac{1}{3}iz_M^2\right) = \arg\left(\frac{1}{3}\right) + \arg(i) + \arg(z_M^2) = 0 + \frac{\pi}{2} + 2\arg(z_M) = \frac{\pi}{2} + 2\arg(z_M) \text{ à } 2\pi \text{ près}$$

Et on a donc :

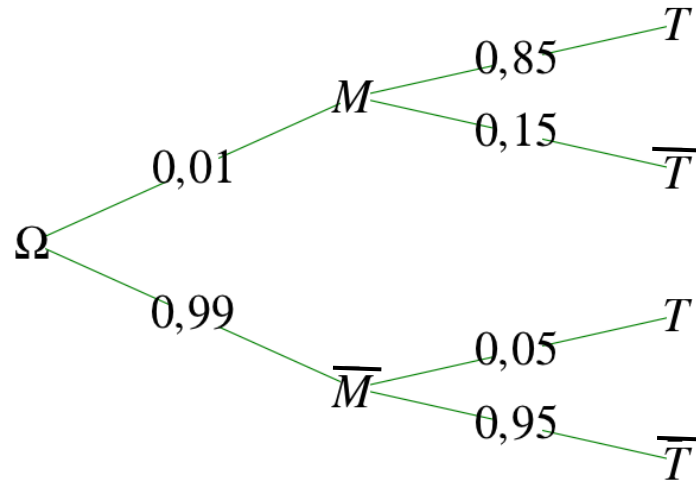
$$OMM' \text{ est rectangle en } O \Leftrightarrow \frac{\pi}{2} + 2\arg(z_M) = \arg(z_M) + \frac{\pi}{2} + k\pi \text{ où } k \in \mathbb{Z}$$

$$\Leftrightarrow 2\arg(z_M) - \arg(z_M) = \frac{\pi}{2} - \frac{\pi}{2} + k\pi \text{ où } k \in \mathbb{Z} \Leftrightarrow \arg(z_M) = k\pi \text{ où } k \in \mathbb{Z} \Rightarrow M \in (Ox)$$

Dans les deux cas, si le triangle  $OMM'$  est rectangle en  $O$  alors le point  $M$  appartient à l'axe des abscisses

### EXERCICE 3 ( Obligatoire)

1°- Arbre ci-dessous :



2°- a) La probabilité qu'il soit porteur de la maladie et que son test soit positif est :

$$p(M \cap T) = p_M(T) \times p(M) = 0,85 \times 0,01 = \boxed{0,0085}$$

b) On applique la formule des probabilités totales :

$$p(T) = p_M(T) \times p(M) + p_{\bar{M}}(T) \times p(\bar{M}) = 0,0085 + 0,99 \times 0,05 = \boxed{0,058}$$

3°- On choisit un animal parmi ceux dont le test est positif, la probabilité qu'il soit porteur de la maladie est :

$$p_T(M) = \frac{p(M \cap T)}{p(T)} = \frac{0,0085}{0,058} = \frac{17}{116}$$

4°- On sait que  $P(M \cap T) = 0,0085$  , de plus  $P(M) \times P(T) = 0,01 \times 0,058 = 0,00058$

Comme  $P(M \cap T) \neq P(M) \times P(T)$ , les évènements  $M$  et  $T$  ne sont pas indépendants

5°- a) On considère l'épreuve de Bernoulli dont l'évènement succès est : Le test est positif

Le paramètre de cette épreuve de Bernoulli est  $p = P(T) = 0,058$

La taille du troupeau permet de considérer les épreuves comme indépendantes, pour assimiler le choix d'un animal du troupeau à un tirage successif avec remise.

On peut donc considérer que l'on répète l'épreuve de Bernoulli 5 fois de façon indépendante.

Soit  $X$  est la variable aléatoire qui compte le nombre d'animaux parmi les cinq choisis qui ont un test positif.  $X$

suit la loi binomiale  $B(5 ; 0,058)$

b) La probabilité pour qu'au moins un des cinq animaux ait un test positif est :

$$p(X \geq 1) = 1 - p(X = 0) = 1 - (1 - 0,058)^5 = \boxed{1 - 0,942^5 \approx 0,258}$$

6°- a) Soit  $C$  la variable aléatoire qui à chaque animal associe son coût pour l'éleveur.

Lorsque l'animal a un test positif , cela revient à 100€ pour l'éleveur, donc

$$P(C = 100) = P(T) = 0,058$$

Lorsque l'animal est malade et non dépisté par le test, cela revient à 1000€ à l'éleveur, donc

$$P(C = 1000) = P(M \cap \bar{T}) = 0,01 \times 0,15 = 0,0015$$

Lorsque l'animal a un test négatif et qu'il n'est pas malade, cela ne coûte rien à l'éleveur

$$P(C = 0) = P(\bar{T} \cap \bar{M}) = 0,99 \times 0,95 = 0,9405$$

Coût	0	100	1000	total
Probabilité	0,9405	0,058	0,0015	1

b) L'espérance mathématique est :  $E(C) = 0 \times 0,9405 + 100 \times 0,058 + 1000 \times 0,0015 = 7,3$

Le coût moyen à engager par animal est de 7,3 €.

c) Pour un troupeau de 200 bêtes, il doit prévoir  $200 \times 7,3 = 1460$  €

### EXERCICE 4 ( Obligatoire)

#### Conjectures

A l'observation de cette courbe, quelles conjectures pensez-vous pouvoir faire concernant :

1.  $f$  semble croissante sur  $[-3; 2]$ .

2. La position de la courbe par rapport à l'axe ?

La courbe semble en-dessous de cet axe sur  $]-\infty; 0]$  et au-dessus sur  $[0; +\infty[$

#### Partie A- Contrôle de la première conjecture.

1.

$$f'(x) = 4xe^{x-1} + 2x^2e^{x-1} - 2x = 2x(2e^{x-1} + xe^{x-1} - 1) = 2x((2+x)e^{x-1} - 1) = 2xg(x)$$

Ce qui démontre que  $f'(x)$  est bien du signe  $xg(x)$  car  $2 > 0$ .

2.

a)

En  $+\infty$  :

$$\left. \begin{array}{l} \lim_{x \rightarrow +\infty} x - 1 = +\infty \Rightarrow \lim_{x \rightarrow +\infty} e^{x-1} = +\infty \\ \lim_{x \rightarrow +\infty} (2+x) = +\infty \end{array} \right\} \Rightarrow \lim_{x \rightarrow +\infty} (2+x)e^{x-1} = +\infty \Rightarrow \lim_{x \rightarrow +\infty} ((2+x)e^{x-1} - 1) = +\infty$$

En  $-\infty$  :

$$g(x) = (2+x)e^{x-1} - 1 = 2e^{x-1} + xe^{x-1} - 1 = 2e^{-1}e^x + e^{-1}xe^x - 1$$

$$\left. \begin{array}{l} \lim_{x \rightarrow -\infty} e^x = 0 \\ \lim_{x \rightarrow -\infty} xe^x = 0 \end{array} \right\} \Rightarrow \lim_{x \rightarrow -\infty} (2e^{-1}e^x + e^{-1}xe^x - 1) = -1$$

On a donc :

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} g(x) = +\infty$$

$$\lim_{x \rightarrow -\infty} g(x) = -1$$

b) On va d'abord prouver que la fonction  $g$  est dérivable sur  $\mathbb{R}$

La fonction  $x \rightarrow e^{x-1}$  est la composée de la fonction affine  $x \rightarrow x - 1$  suivie de la fonction exponentielle toutes deux dérivables sur  $\mathbb{R}$ . Donc, la fonction  $x \rightarrow e^{x-1}$  est dérivable sur  $\mathbb{R}$

La fonction  $x \rightarrow (2+x)e^{x-1}$  est le produit de la fonction affine  $x \rightarrow x + 2$  et de la fonction  $x \rightarrow e^{x-1}$  toutes deux dérivables sur  $\mathbb{R}$ . Donc, la fonction  $x \rightarrow (2+x)e^{x-1}$  est dérivable sur  $\mathbb{R}$

La fonction  $g$  est la somme de la fonction  $x \rightarrow (2+x)e^{x-1}$  et de la fonction constante  $x \rightarrow -1$  toutes deux dérivables sur  $\mathbb{R}$ . Donc, la fonction  $g$  est dérivable sur  $\mathbb{R}$

$$g'(x) = 1 \times e^{x-1} + (2+x) \times (x-1)'e^{x-1} = e^{x-1} + (2+x)e^{x-1} = \boxed{(3+x)e^{x-1}}$$

Or  $e^{x-1} > 0$  pour tout réel  $x$

Le signe de  $g'(x)$  est donc celui de  $3+x$

$x$	$-\infty$	$-3$	$+\infty$
Signe de la dérivée $g'(x)$	$-$	$0$	$+$

c)

On en déduit que  $g$  est strictement décroissante sur  $]-\infty; -3]$  puis strictement croissante sur  $[-3; +\infty[$

$x$	$-\infty$	$-3$	$+\infty$
Signe de la dérivée $g'(x)$	$-$	$0$	$+$
Variation de la fonction $g$	$-1$	$-e^{-4} - 1$	$+\infty$

$$g(-3) = (2 + (-3))e^{-3-1} - 1 = -e^{-4} - 1$$

d)

Sur  $]-\infty; -3]$  :

D'après l'étude de ses variations, la fonction  $g$  est majorée par  $-1$ , donc elle ne peut pas s'annuler.

Donc l'équation  $g(x) = 0$  n'a pas de solution sur  $]-\infty; -3]$

Sur  $[-3; +\infty[$  :

On a prouvé à la question 2) b) que la fonction  $g$  est dérivable sur  $\mathbb{R}$

Donc la fonction  $g$  est continue sur  $\mathbb{R}$  et, à fortiori, sur  $[-3; +\infty[$

D'après l'étude de ses variations, la fonction  $g$  est strictement croissante sur  $[-3; +\infty[$

Enfin :

$$\begin{cases} g(-3) = -e^{-4} - 1 < 0 \\ \lim_{x \rightarrow +\infty} g(x) = +\infty \end{cases}$$

Or :  $0 \in ]-e^{-4} - 1; +\infty[$

D'après le théorème de la bijection, l'équation  $g(x) = 0$  admet une unique solution sur  $[-3; +\infty[$

Donc l'équation  $g(x) = 0$  admet une unique solution sur  $\mathbb{R}$

A l'aide de la calculatrice :

$$\begin{cases} g(0,2) \approx -0,01 < 0 \\ g(0,21) \approx 0,003 > 0 \end{cases} \Rightarrow \boxed{0,2 < \alpha < 0,21}$$

e) Avec ce qui précède , on a :

$x$	$-\infty$	$-3$	$\alpha$	$+\infty$
Variation de la fonction $g$	$-1$	$-e^{-4} - 1$	$0$	$+\infty$

Et donc :

$x$	$-\infty$	$\alpha$	$+\infty$
Signe de la dérivée $g'(x)$	$-$	$0$	$+$

3.

a) Avec le signe de  $g$  précédemment étudié et comme  $f'(x)$  est du signe  $xg(x)$  avec  $0 < 0,2 < \alpha$ , on peut dresser le tableau de signe de  $f'(x)$

$x$	$-\infty$	$0$	$\alpha$	$+\infty$
Signe de $x$	$-$	$0$	$+$	$+$
Signe de $g(x)$	$-$	$0$	$-$	$+$
Signe de $f'(x)$	$+$	$0$	$-$	$+$

b)

On en déduit que la fonction  $f$  est strictement croissante sur  $]-\infty; 0]$ , puis strictement décroissante sur  $[0; \alpha]$  et à nouveau strictement croissante sur  $[\alpha; +\infty[$

c) Que pensez-vous de votre première conjecture ?

Ainsi ,  $f$  est croissante sur  $[-3; \alpha]$  et décroissante sur  $[\alpha; 2]$ , ce qui contredit la première conjecture

### Partie B- Contrôle de la deuxième conjecture

1. Il nous faut résoudre l'équation  $f(x) = 0$

$$2x^2e^{x-1} - x^2 = 0 \Leftrightarrow (2e^{x-1} - 1)x^2 = 0 \Leftrightarrow \begin{cases} 2e^{x-1} - 1 = 0 \\ \text{ou} \\ x^2 = 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} e^{x-1} = \frac{1}{2} \\ \text{ou} \\ x = 0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x - 1 = \ln\left(\frac{1}{2}\right) = -\ln(2) \\ \text{ou} \\ x = 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x = 1 - \ln(2) \\ \text{ou} \\ x = 0 \end{cases}$$

La courbe coupe l'axe des abscisses aux points d'abscisses  $x = 1 - \ln(2)$  et  $x = 0$

2. Préciser alors la position de la courbe par rapport à l'axe des abscisses.

$$1 - \ln(2) \approx 0,3 > \alpha$$

Avec le A.3.b) et la question précédente, on en déduit que :

$x$	-4	0	$\alpha$	$1 - \ln(2)$	2
Variation de la fonction $f$			$f(1)$	$f(2)$	

Ainsi, la courbe de  $f$  est en dessous de l'axe des abscisses sur  $]-\infty; 1 - \ln(2)]$  et au dessus sur  $[1 - \ln(2); +\infty[$ .

3. Que pensez-vous de votre deuxième conjecture ?

La réponse précédente contredit la 2ème conjecture.