

BAC BLANC - Corrigé

TS

Lycée Saint Sernin

EXERCICE 1

PARTIE A

1. On sait que le coefficient directeur de la tangente en un point est égal au nombre dérivé de la fonction en ce point. Il faut donc que $f'(1) = 0$.

Or f est dérivable sur $[1; 8]$ et sur cet intervalle :

$$f'(x) = ae^{-x} + (ax + b) \times (-1)e^{-x} = e^{-x}(a - ax - b).$$

$$\text{Donc } f'(1) = 0 \iff e^{-1}(a - a - b) = 0 \iff -be^{-1} = 0 \iff \boxed{b = 0}, \text{ car } e^{-1} \neq 0.$$

2. Le haut de la courbe est obtenu pour $x = 1$. Or :

$$3,5 < f(1) < 4 \iff 3,5 < ae^{-1} < 4 \iff 3,5e < a < 4e.$$

Or $3,5e \approx 9,5$ et $4e \approx 10,9$: le seul entier compris entre ces deux valeurs est $a = 10$.

$$\text{On a donc sur } [1; 8] : \boxed{f(x) = 10xe^{-x}}.$$

PARTIE B

1. ★ f est dérivable sur $[1; +\infty[$ comme produit de fonctions dérivables sur $[1; +\infty[$.

Posons :

$$\begin{aligned} u(x) &= 10x & u'(x) &= 10 \\ v(x) &= e^{-x} & v'(x) &= -e^{-x} \\ f(x) &= 10e^{-x} - 10xe^x = 10(1-x)e^{-x} \end{aligned}$$

Sur $[1; +\infty[$, $1-x \leq 0$ et $10e^{-x} > 0$ ainsi, $f'(x) \leq 0$ sur $[1; +\infty[$.

Ainsi, f est décroissante sur $[1; +\infty[$.

$$\star f(1) = 10 \times e^{-1} = \boxed{\frac{10}{e}}$$

★ $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = 0$, par limite usuelle (croissances comparées).

2. C_f admet une asymptote horizontale d'équation $y = 0$ en $+\infty$, car $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = 0$

3. Sur $[1; +\infty[$, f est **continue, strictement décroissante** et $2 \in [\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x); f(1)]$.

D'après le TVI, $f(x) = 2$ admet une unique solution $x_0 \in [1; +\infty[$.

En utilisant la calculatrice, $\boxed{x_0 \approx 2,54}$

PARTIE C

1. La barre de soutien verticale mesurant 2m, l'abscisse x à laquelle on doit la placer doit vérifier $f(x) = 2$, c'est à dire $x = x_0$.

La barre doit être placée à une abscisse de 2,54m soit $\boxed{254 \text{ cm}}$

2.a. La fonction f' est dérivable sur $[1; 8]$ et sur cet intervalle $[1; 8]$:

$$f''(x) = 10 \times (-1)e^{-x} + 10(1-x) \times (-1)10e^{-x} = 10e^{-x}(-1 - 1 + x) = 10(x-2)e^{-x}.$$

Comme $e^{-x} > 0$ quel que soit le réel x , le signe de $f''(x)$ est celui de $x-2$.

- Si $1 \leq x < 2$, $x - 2 < 0$: la fonction f' est donc strictement décroissante sur $[1; 2[$;
- Si $2 < x \leq 8$, $x - 2 > 0$: la fonction f' est donc strictement croissante sur $]2; 8]$;
- Si $x = 2$, $f'(2) = -10e^{-2} \approx -1,35$ est donc le minimum de la fonction f' sur $[1; 8]$.

b. Une équation de la tangente (T_M) au point $M(a; f(a))$ est :

$$P(x; y) \in (T_M) \iff y = f'(a)(x - a) + f(a).$$

Le point L est le point de cette droite d'ordonnée nulle donc son abscisse x vérifie :

$$-f(a) = f'(a)(x - a) \iff x - a = \frac{-f(a)}{f'(a)} \iff \boxed{x = a - \frac{f(a)}{f'(a)}}.$$

Dans le triangle MLP , on a :

$$\tan \theta = \frac{PM}{PL} = \frac{f(a)}{\left| a - \frac{f(a)}{f'(a)} - a \right|} = \frac{f(a)}{\left| -\frac{f(a)}{f'(a)} \right|} = |-f'(a)| = |f'(a)|$$

c. On a vu dans l'étude de la fonction f' que celle-ci décroît de

$f'(1) = 10(1-1)e^{-1} = 0$ à $-1,35$ puis croissante de $f'(2)$ à $f'(8) = 10(1-8)e^{-8} = -70e^{-8} \approx -0,023$.

Le maximum de la fonction $|f'(x)|$ est donc $10e^{-2}$ soit environ $1,35 \approx \tan 53,47^\circ$

Cette valeur est bien inférieure à la valeur 55° . Le toboggan est conforme.

EXERCICE 2

On considère la suite (u_n) définie par

$$u_0 = 0 \quad \text{et, pour tout entier naturel } n, u_{n+1} = u_n + 2n + 2.$$

- $u_1 = u_0 + 2 \times 0 + 2 = 2$ et $u_2 = u_1 + 2 \times 1 + 2 = 6$.
- Le second affiche en sortie la valeur de u_n** , la valeur de l'entier naturel n étant entrée par l'utilisateur.
- Étude de la suite (u_n) :
 - La suite (u_n) semble être croissante.

Démonstration :

$$u_{n+1} - u_n = u_n + 2n + 2 - u_n = 2n + 2 > 0 \quad \text{pour tout } n \text{ entier naturel}$$

- La forme parabolique du nuage de points amène à conjecturer l'existence de trois réels a, b et c tels que, pour tout entier naturel n , $u_n = an^2 + bn + c$.

$$\begin{cases} u_0 = a \times 0^2 + b \times 0 + c = 0 \\ u_1 = a \times 1^2 + b \times 1 + c = 2 \\ u_2 = a \times 2^2 + b \times 2 + c = 6 \end{cases} \iff \begin{cases} a + b = 2 \\ 4a + 2b = 6 \\ c = 0 \end{cases} \iff \begin{cases} a + b = 2 \\ 2a + b = 3 \\ c = 0 \end{cases} \iff \begin{cases} a = 1 \\ b = 1 \\ c = 0 \end{cases}$$

4. On définit, pour tout entier naturel n , la suite (v_n) par : $v_n = u_{n+1} - u_n = 2n + 2$.

- C'est une suite arithmétique de raison $r = 2$ et de premier terme $v_0 = 2$.

(b) On définit, pour tout entier naturel n , $S_n = \sum_{k=0}^n v_k = v_0 + v_1 + \dots + v_n$.

$$S_n = \sum_{k=0}^n v_k = v_0 + v_1 + \dots + v_n = (n+1)v_0 + \frac{n(n+1)}{2} \times r = 2(n+1) + n(n+1) = \boxed{(n+1)(n+2)}$$

- (c) Démontrer que, pour tout entier naturel n , $S_n = u_{n+1} - u_0$, puis exprimer u_n en fonction de n .

$$S_n = (\cancel{u_1} - u_0) + (\cancel{u_2} - \cancel{u_1}) + \dots + (\cancel{u_n} - \cancel{u_{n-1}}) + (u_{n+1} - \cancel{u_n}) = u_{n+1} - u_0$$

$$S_{n-1} = u_n - u_0 \iff u_n = S_{n-1} + u_0 = n(n+1) + 0 = \boxed{n(n+1)}$$

EXERCICE 3

1. $M(z)$ est invariant si $M' = M \iff z' = z \iff z^2 + 4z + 3 = z \iff z^2 + 3z + 3 = 0$.
 $\Delta = 3^2 - 4 \times 3 = 9 - 12 = -3 = (i\sqrt{3})^2$.

Cette équation a deux solutions :

$$z_1 = \frac{-3 + i\sqrt{3}}{2} \text{ et } z_2 = \frac{-3 - i\sqrt{3}}{2}$$

2. On a $|z_1|^2 = \left(-\frac{3}{2}\right)^2 + \left(\frac{\sqrt{3}}{2}\right)^2 = \frac{9}{4} + \frac{3}{4} = 3 \Rightarrow |z_1| = \sqrt{3}$.

Le même calcul donne $|z_2| = \sqrt{3}$.

$$\text{On a donc } z_1 = \frac{-3 + i\sqrt{3}}{2} = \sqrt{3} \left(-\frac{\sqrt{3}}{2} + i\frac{1}{2} \right) = \sqrt{3} \left(\cos \frac{5\pi}{6} + i \sin \frac{5\pi}{6} \right) = \boxed{\sqrt{3}e^{i\frac{5\pi}{6}}}$$

$$\text{De plus, } z_2 = \bar{z}_1 = \boxed{\sqrt{3}e^{-i\frac{5\pi}{6}}}$$

On a $z_A = z_2$, donc $|z_A| = OA = |z_2| = \sqrt{3}$.

De même $z_B = z_1$, donc $|z_B| = OB = |z_1| = \sqrt{3}$.

$$\text{Enfin } AB = |z_B - z_A| = \left| \frac{-3 + i\sqrt{3}}{2} - \left(\frac{-3 - i\sqrt{3}}{2} \right) \right| = |i\sqrt{3}| = \sqrt{3}$$

On a donc $OA = OB = AB = \sqrt{3}$: **le triangle OAB est un triangle équilatéral.**

3. Soit $M(x ; y)$ et $M'(x' ; y')$ son point associé.

M' est sur l'axe des réels si $y' = 0$.

Or on sait que l'affixe du point M' est :

$$z^2 + 4z + 3 = (x+iy)^2 + 4(x+iy) + 3 = x^2 - y^2 + 2ixy + 4x + 4iy + 3 = \boxed{x^2 - y^2 + 4x + 3 + i(2xy + 4y)}$$

On a donc :

$$y' = 0 \iff 2xy + 4y = 0 \iff 2y(x+2) = 0 \iff \begin{cases} y = 0 \\ \text{ou} \\ x + 2 = 0 \end{cases} \iff \begin{cases} y = 0 \\ \text{ou} \\ x = -2 \end{cases}$$

L'ensemble \mathcal{E} est constitué des points d'ordonnée nulle donc de **l'axe des abscisses** et des points de la **droite verticale dont une équation est** $\boxed{x = -2}$.

EXERCICE 4

PARTIE A

1. On reconnaît ici un schéma de Bernoulli, consistant à répéter **20 fois** de manière **indépendante** la même expérience de Bernoulli, dont la probabilité de succès est $P(S) = 0,5$.

(avec S : "La balle est envoyée à droite.")

X compte le nombre de balles envoyées à droite, donc **le nombre de succès**.

Ainsi X suit une **loi binomiale** de paramètres $n = 20$ et $p = 0,5$.

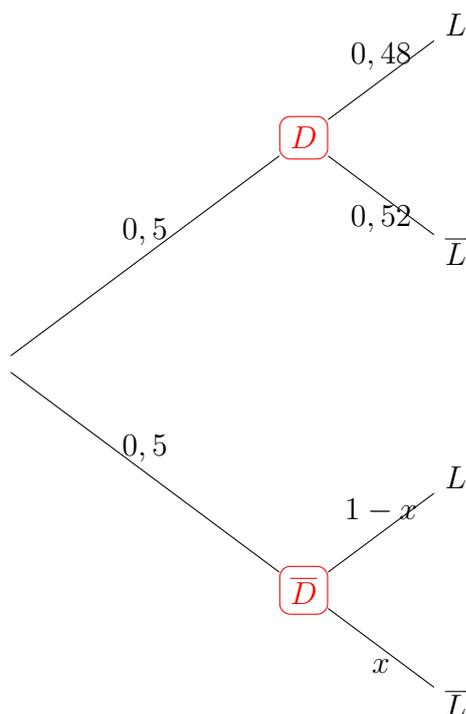
2. $P(X = 10) \approx \boxed{0,176}$.

3. $P(5 \leq X \leq 10) = P(X \leq 10) - P(X \leq 4) \approx 0,588 - 0,0059 \approx \boxed{0,582}$

Ces résultats sont obtenus grâce aux touches dédiées de la calculatrice !

PARTIE B

1.



2.

$$P_{\bar{D}}(\bar{L}) = \frac{P(\bar{D} \cap \bar{L})}{P(\bar{D})} = \frac{0,235}{0,5} = \boxed{0,470}$$

3. D'après la formule des probabilités totales (D et \bar{D} forment une partition de l'univers) :

$$P(L) = P(D)P_D(L) + P(\bar{D})P_{\bar{D}}(L) = 0,5 \times 0,48 + 0,5 \times 0,53 = \boxed{0,505}$$

4.

$$P_{\bar{L}}(D) = \frac{P(\bar{L} \cap D)}{P(\bar{L})} = \frac{0,52 \times 0,5}{0,495} = \boxed{0,525}$$

5. $P_D(L) = \boxed{0,48} \neq P(L) = \boxed{0,505}$ donc L et D ne sont **pas indépendants**.

Exercice 4 Spécialité

Partie A : ligne de transmission

1. a. On considère la matrice $P = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$

Son déterminant est : $1 \times (-1) - 1 \times 1 = -1 - 1 = -2 \neq 0$ La matrice P est donc inversible.

L'inverse de la matrice P est alors : $P^{-1} = \frac{1}{-2} \begin{pmatrix} -1 & -1 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$

b. $PD = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 2p-1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2p-1 \\ 1 & 1-2p \end{pmatrix}$

Donc $PDP^{-1} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1 & 2p-1 \\ 1 & 1-2p \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1+2p-1 & 1-2p+1 \\ 1+1-2p & 1-1+2p \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p & 1-p \\ 1-p & p \end{pmatrix} = A$

c. Initialisation : pour $n=1$ $PD^1P^{-1}=A$ d'après le 1b) donc la propriété est vraie au rang 0

Hérédité : supposons que pour un certain entier naturel n , on ait $A^n = PD^nP^{-1}$,

$A^{n+1} = A \times A^n = PDP^{-1} \cdot (PD^nP^{-1}) = PDI_2D^nP^{-1} = PDD^nP^{-1} = PD^{n+1}P^{-1}$ La propriété est vraie au rang $n+1$

Conclusion : la propriété est vraie au rang 1 et est héréditaire donc elle est vraie pour tout entier naturel $n \geq 1$.

d. D'après le logiciel de calcul formel on a : $X_n = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} (2p-1)^n + 1 \\ -(2p-1)^n + 1 \end{pmatrix}$ donc $q_n = \frac{1}{2} (-(2p-1)^n + 1)$

2. Si $p = 0,97$ on a $q_n = \frac{1}{2} (1 - 0,94^n)$

On veut donc trouver la plus grande valeur de l'entier naturel n tel que : $\frac{1}{2} (1 - 0,94^n) \leq 0,25$

Soit $1 - 0,94^n \leq 0,5 \Leftrightarrow -0,94^n \leq -0,5 \Leftrightarrow 0,94^n \geq 0,5$

$(0,94^n)$ est une suite géométrique décroissante (car $0 < q = 0,94 < 1$) qui tend vers 0 car $-1 < q < 1$ Or, grâce à la calculatrice, $0,94^{11} \approx 0,5063$ $0,94^{12} \approx 0,4759$

On peut donc aligner au maximum 11 lignes de transmission.

Partie B : étude d'un code correcteur, le code de Hamming (7,4)

1. a. c_1, c_2 et c_3 sont des restes de division euclidienne par 2. Leurs valeurs ne peuvent donc être que 0 ou 1.

b. $b_2 + b_3 + b_4 = 2$ or $2 \equiv 0 [2]$ donc $c_1 = 0$

$b_1 + b_3 + b_4 = 2$ donc $c_2 = 0$

$b_1 + b_2 + b_4 = 3$ or $3 \equiv 1 [2]$ donc $c_3 = 1$

Ainsi la clé de contrôle associée au mot 1101 est 001.

2. Soit $b_1 b_2 b_3 b_4$ un mot de 4 bits et $c_1 c_2 c_3$ la clé associée.

Si on change la valeur de b_1 en b'_1 , on aura : $b'_1 \equiv b_1 + 1 \pmod{2}$.

- la valeur de c_1 ne dépend pas de b_1 donc est inchangée;
- $b'_1 + b_3 + b_4 \equiv b_1 + b_3 + b_4 + 1 \pmod{2}$ donc c_2 est modifiée;
- $b'_1 + b_2 + b_4 \equiv b_1 + b_2 + b_4 + 1 \pmod{2}$ donc c_3 est modifiée

3.

	b_1	b_2	b_3	b_4	c_1	c_2	c_3	Aucun
c_1	J	F	F	F	F	J	J	J
c_2	F	J	F	F	J	F	J	J
c_3	F	F	J	F	J	J	F	J

4. Les huit triplets du tableau (J;F;F), (F;J;F), ..., (J;J;J), sont tous différents. Quand on reçoit un message, on calcule les codes de contrôle et on les compare avec ceux qu'on a reçus. Selon le triplet obtenu, on sait donc quel est le bit erroné, s'il y en a un. Dans tous les cas on peut diagnostiquer l'erreur et la corriger.

5. $A = 1011111$

$$b_2 + b_3 + b_4 = 2 \text{ donc } c_1 = 0$$

$$b_1 + b_3 + b_4 = 3 \text{ donc } c_2 = 1$$

$$b_1 + b_2 + b_4 = 2 \text{ donc } c_3 = 0$$

On a donc le triplet (F ;J ;F) L'erreur porte donc sur b_2 et le message corrigé est 1111111

$B = 0010001$

$$b_2 + b_3 + b_4 = 1 \text{ donc } c_1 = 1$$

$$b_1 + b_3 + b_4 = 1 \text{ donc } c_2 = 1$$

$$b_1 + b_2 + b_4 = 0 \text{ donc } c_3 = 0$$

On a donc le triplet (F ;F ;F) L'erreur porte donc sur b_4 et le message corrigé est 0011001