

BACCALAURÉAT BLANC 2013

– Série S –

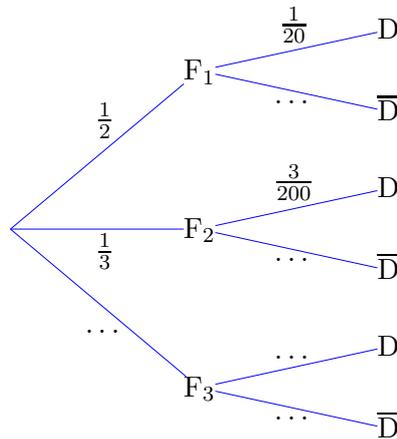
Mathématiques (obligatoire)

CORRIGÉ

Exercice 1

1. (a) On traduit les données de l'énoncé et on représente la situation par un arbre pondéré.

$$P(F_1) = \frac{1}{2}, \quad P(F_2) = \frac{1}{3},$$
$$P_{F_1}(D) = \frac{5}{100} = \frac{1}{20}, \quad P_{F_2}(D) = \frac{3}{200} = \frac{1,5}{100}, \quad P(D) = \frac{3,5}{100} = \frac{7}{200}.$$



- (b) La probabilité qu'une paire de chaussettes prélevée soit fabriquée par le fournisseur \mathcal{F}_1 et présente un défaut est égale à

$$P(F_1 \cap D) = P(F_1) \times P_{F_1}(D) = \frac{1}{2} \times \frac{1}{20} = \frac{1}{40} = \frac{5}{200}.$$

- (c) De la même façon la probabilité de l'événement $F_2 \cap D$ est égale à

$$P(F_2 \cap D) = \frac{1}{3} \times \frac{3}{200} = \frac{1}{200}.$$

- (d) On calcule $P(F_3 \cap D)$ avec la formule des probabilités totales :

$$P(D) = P(F_1 \cap D) + P(F_2 \cap D) + P(F_3 \cap D),$$

soit ici

$$\frac{7}{200} = \frac{5}{200} + \frac{1}{200} + P(F_3 \cap D),$$

donc

$$P(F_3 \cap D) = \frac{1}{200}.$$

(e) On a

$$P(F_3) = 1 - P(F_1) - P(F_2) = 1 - \frac{1}{2} - \frac{1}{3} = \frac{1}{6}.$$

Puis

$$P_{F_3}(D) = \frac{P(F_3 \cap D)}{P(F_3)} = \frac{\frac{1}{200}}{\frac{1}{6}} = \frac{6}{200} = \frac{3}{100}.$$

2. (a) Le tirage des 6 chaussettes est assimilé à 6 tirages indépendants avec remise, ce qui correspond à la répétition de 6 épreuves de Bernoulli identiques et indépendantes ayant pour « succès » l'obtention d'une chaussette défectueuse.

Soit X la variable aléatoire donnant le nombre de chaussettes défectueuses sur un tirage de 6 chaussettes. X compte donc le nombre de succès, ainsi elle suit une loi binomiale de paramètres $n = 6$ et de probabilité $p = P(D) = 0,035$.

Lorsque X suit $\mathcal{B}(n, p)$ on sait que

$$P(X = k) = \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k},$$

soit ici

$$P(X = 2) = \binom{6}{2} 0,035^2 (1 - 0,035)^4 = 15 \times 0,035^2 \times 0,965^4 \approx 0,015\ 934 \approx 0,016.$$

- (b) La probabilité qu'au plus une paire de chaussettes d'un lot présente un défaut est égale à

$$\begin{aligned} P(X = 0) + P(X = 1) &= \binom{6}{0} 0,035^0 (1 - 0,035)^6 + \binom{6}{1} 0,035^1 (1 - 0,035)^5 \\ &\approx 0,807\ 54 + 0,175\ 734 \approx 0,983. \end{aligned}$$

Exercice 2

Partie A : restitution organisée de connaissance

On pose $\varphi(x) = e^x - x$. La fonction φ est dérivable sur \mathbf{R} et, pour tout x réel,

$$\varphi'(x) = e^x - 1.$$

On étudie le signe de cette dérivée :

$$\varphi'(x) > 0 \iff e^x > 1 \iff x > 0,$$

car la fonction exponentielle est strictement croissante sur \mathbf{R} . On en déduit le tableau de variation.

x	$-\infty$	0	$+\infty$
$\varphi'(x)$	$-$	0	$+$
$\varphi(x)$			

$$\varphi(0) = e^0 - 0 = 1.$$

Ainsi, pour tout x réel, $\varphi(x) > 0$ soit $e^x > x$. Or $\lim_{x \rightarrow +\infty} x = +\infty$, donc, d'après le prérequis,

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} e^x = +\infty.$$

Partie B

1. Pour tout réel x on a $f(x) = xe^x \times e^{-1} + 1$, or (croissances comparées) $\lim_{x \rightarrow -\infty} xe^x = 0$, donc, par opérations sur les limites, $\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = 1$.

On en déduit que la droite d'équation $y = 1$ est asymptote horizontale à \mathcal{C} en $-\infty$.

2. On a $f(x) = xe^x \times e^{-1} + 1$, et $\lim_{x \rightarrow +\infty} e^x = +\infty$, donc par opérations sur les limites (il n'y a aucune forme indéterminée ici), $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = +\infty$.

3. On calcule la dérivée de f :

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

4. Pour tout réel x , $e^{x-1} > 0$, donc $f'(x)$ a le même signe que $x+1$. Or $x+1 \geq 0$ équivaut à $x \geq -1$. Donc la fonction f est décroissante sur $] -\infty, -1]$ et croissante sur $[-1, +\infty[$ et $f(-1) = -1e^{-1-1} + 1 = 1 - e^{-2}$. On peut dresser le tableau de variation suivant.

x	$-\infty$	-1	$+\infty$
$f'(x)$	$-$	0	$+$
$f(x)$	1	$1 - e^{-2}$	$+\infty$

Partie C

1. La tangente \mathcal{T}_a a pour équation $y = f'(a)(x-a) + f(a)$, c'est-à-dire

$$y = (a+1)e^{a-1}(x-a) + ae^{a-1} + 1.$$

2. Soit $a > 0$, alors

$$\begin{aligned} \text{O}(0,0) \in \mathcal{T}_a &\iff 0 = (a+1)e^{a-1}(-a) + ae^{a-1} + 1 \\ &\iff 0 = e^{a-1}(-a^2 - a + a) + 1 \\ &\iff 1 - a^2e^{a-1} = 0. \end{aligned}$$

3. • 1 est une solution de l'équation considérée car $1 - 1^2e^{1-1} = 1 - 1 = 0$.
 • Montrons maintenant que cette équation n'admet qu'une unique solution sur l'intervalle $]0, +\infty[$. Posons, pour tout $x > 0$, $g(x) = 1 - x^2e^{x-1}$. La fonction g est alors dérivable sur $]0, +\infty[$ et, pour tout $x > 0$,

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

Sur $]0, +\infty[$, $x > 0$, donc $x+2 > 0$ et $-x < 0$; par ailleurs $e^{x-1} > 0$, on en déduit que $g'(x) < 0$ et donc que g est strictement décroissante sur $]0, +\infty[$.

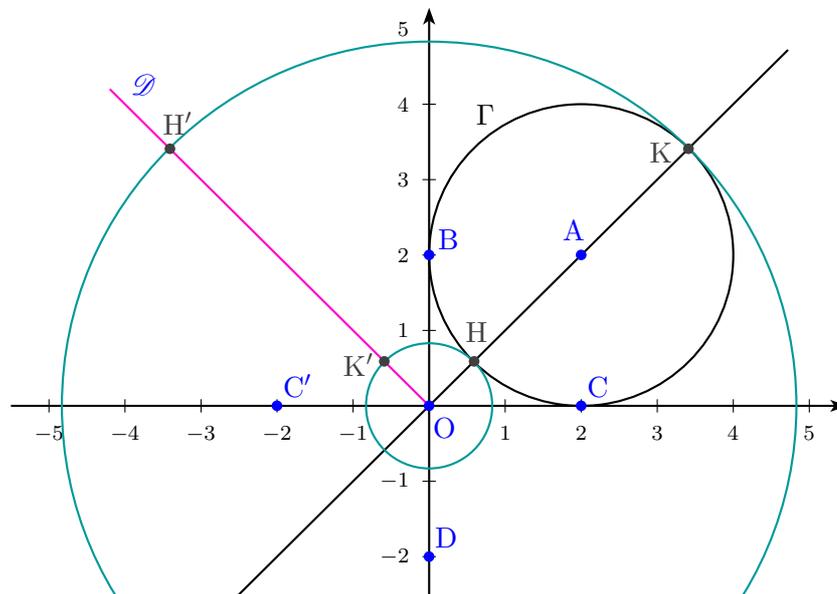
Donc si $x < 1$, alors $g(x) > g(1)$ et si $x > 1$, alors $g(x) < g(1)$. Comme $g(1) = 0$, on conclut que 1 est l'unique solution de l'équation $g(x) = 0$ sur $]0, +\infty[$.

4. La seule tangente passant par l'origine du repère est donc la droite \mathcal{T}_1 qui a pour équation $y = 2(x-1) + 2$, c'est-à-dire $y = 2x$.

Exercice 3

1. On a $z_A = 2 + 2i$, $z_B = 2i$ et $z_C = 2$.

(a) On place les points sur une figure que l'on complète au fur et à mesure.



(b) $OA = |z_A| = \sqrt{2^2 + 2^2} = \sqrt{8} = 2\sqrt{2}$.

O, H, A et K sont alignés dans cet ordre donc

$$OH = OA - AH = 2\sqrt{2} - 2 \quad \text{et} \quad OK = OA + AK = 2\sqrt{2} + 2.$$

(c) Les vecteurs \vec{OA} , \vec{OH} et \vec{OK} sont colinéaires de même sens, donc

$$\arg(z_H) = \arg(z_K) = \arg(z_A) = \frac{\pi}{4} \quad (2\pi).$$

Alors

$$z_K = |z_K|e^{i\frac{\pi}{4}} = (2\sqrt{2} + 2)e^{i\frac{\pi}{4}} \quad \text{et} \quad z_H = |z_H|e^{i\frac{\pi}{4}} = (2\sqrt{2} - 2)e^{i\frac{\pi}{4}}.$$

À tout point point M d'affixe $z \neq 0$, on associe le point M' d'affixe z' telle que

$$z' = \frac{-4}{z}.$$

2. (a) Soit B' et C' les images respectives de B et C par f . On a

$$z_{B'} = \frac{-4}{2i} = \frac{-4i}{-2} = 2i \quad \text{et} \quad z_{C'} = \frac{-4}{2} = -2.$$

L'image de B et le point B lui-même et l'image de C est le point C' d'affixe -2 .

(b) M, d'affixe $z \neq 0$, invariant par f se traduit par

$$z = \frac{-4}{z} \iff z^2 = -4 \iff z = 2i \text{ ou } z = -2i.$$

Les points invariants par f sont B et le point D d'affixe $-2i$.

3. (a) Pour tout point M, d'affixe z , distinct de O,

$$z' = \frac{-4}{z} \implies zz' = -4 \implies |z| \times |z'| = 4 \implies OM \times OM' = 4.$$

(b) Pour tout point M, d'affixe z , distinct de O,

$$z' = \frac{-4}{z} \implies \arg(z') = \arg(-4) - \arg(z) = \pi - \arg(z) \quad (2\pi).$$

4. (a) D'après le 3.a,

$$\begin{aligned} OK' &= \frac{4}{OK} = \frac{4}{2\sqrt{2} + 2} = \frac{2}{\sqrt{2} + 1} = \frac{2(\sqrt{2} - 1)}{(\sqrt{2} + 1)(\sqrt{2} - 1)} = 2\sqrt{2} - 2 = OH, \\ OH' &= \frac{4}{OH} = \frac{4}{2\sqrt{2} - 2} = \frac{2}{\sqrt{2} - 1} = \frac{2(\sqrt{2} + 1)}{(\sqrt{2} - 1)(\sqrt{2} + 1)} = 2\sqrt{2} + 2 = OK. \end{aligned}$$

(b) D'après le 3.b,

$$\begin{aligned} \arg(z_{K'}) &= \pi - \arg(z_K) = \pi - \frac{\pi}{4} = \frac{3\pi}{4} \quad (2\pi), \\ \arg(z_{H'}) &= \pi - \arg(z_H) = \pi - \frac{\pi}{4} = \frac{3\pi}{4} \quad (2\pi). \end{aligned}$$

Comme $|z_{K'}| = OK'$ et $|z_{H'}| = OH'$, on déduit les formes exponentielles :

$$z_{K'} = (2\sqrt{2} - 2) e^{i\frac{3\pi}{4}} \quad \text{et} \quad z_{H'} = (2\sqrt{2} + 2) e^{i\frac{3\pi}{4}}.$$

(c) $z_{K'}$ et $z_{H'}$ ont pour argument $\frac{3\pi}{4}$, donc K' et H' sont sur la demi-droite \mathcal{D} (constituée des points d'argument $\frac{3\pi}{4}$). De plus $OK' = OH$ donc K' appartient aussi au cercle de centre O et rayon OH. De même $OH' = OK$, donc H' appartient au cercle de centre O et rayon OK. D'où la construction des deux points.

Exercice 4

Partie A

Lorsque $N = 3$ l'algorithme effectue trois boucles avant de s'arrêter. k prend successivement les valeurs 0, 1 et 2. U est initialisée à 0 et, à la fin de la boucle $k = 0$, on a $U = 3$; à la fin de la boucle $k = 1$ on a $U = 10$ et, à la fin de la boucle correspondant à $k = 2$, on obtient $U = 29$. L'affichage en sortie est donc 29.

Partie B

On a la suite (u_n) définie par $u_0 = 0$ et, pour tout entier naturel n , $u_{n+1} = 3u_n - 2n + 3$.

1. On calcule $u_1 = 3u_0 - 2 \times 0 + 3 = 3$ et $u_2 = 3u_1 - 2 \times 1 + 3 = 10$.

2. (a) Démontrons par récurrence, pour tout entier naturel n , la propriété $P_n : u_n \geq n$.

- $u_0 = 0 \geq 0$ donc la propriété P_0 est vérifiée.

- Supposons la propriété P_n vraie pour une valeur de n fixée. Alors

$$u_{n+1} = 3u_n - 2n + 3 \geq 3n - 2n + 3 = n + 3 \geq n + 1.$$

La propriété est alors vérifiée au rang $n + 1$.

- Conclusion : d'après le principe de récurrence on en déduit que, pour tout entier naturel n , $u_n \geq n$.

(b) D'après le théorème de comparaison,

$$\left(\lim_{n \rightarrow +\infty} n = +\infty \text{ et } u_n \geq n \right) \implies \lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = +\infty.$$

3. Pour tout entier naturel n ,

$$u_{n+1} - u_n = 3u_n - 2n + 3 - u_n = 2u_n - 2n + 3 = 2(\underbrace{u_n - n}_{\geq 0}) + 3 \geq 0,$$

donc la suite (u_n) est croissante.

4. Soit la suite (v_n) définie, pour tout entier naturel n , par $v_n = u_n - n + 1$.

(a) Pour tout entier naturel n ,

$$v_{n+1} = u_{n+1} - (n + 1) + 1 = 3u_n - 2n + 3 - n - 1 + 1 = 3(u_n - n + 1) = 3v_n.$$

La suite (v_n) est donc une suite géométrique de raison 3.

(b) Comme la suite (v_n) est géométrique de raison 3, on a, pour tout entier naturel n , $v_n = v_0 \times 3^n$, or $v_0 = u_0 - 0 + 1 = 1$, donc $v_n = 3^n$. Alors $u_n = v_n + n - 1$, soit $u_n = 3^n + n - 1$.

5. Soit p un entier naturel non nul.

- (a) Comme $3 > 1$, 3^n tend vers $+\infty$, donc la suite (u_n) tend vers $+\infty$ et on peut alors affirmer qu'il existe au moins un entier n_0 tel que, pour tout $n \geq n_0$, $u_n \geq 10^p$.
- (b) $u_{3p} = 3^{3p} + 3p - 1 = 27^p + 3p - 1 \geq 27^p \geq 10^p$, donc $n = 3p$ est un entier tel que $u_n \geq 10^p$; n_0 étant le plus petit entier n tel que $u_n \geq 10^p$, on a donc $n_0 \leq 3p$.
- (c) À la calculatrice, on obtient $u_6 = 734 < 10^3$ et $u_7 = 2193 \geq 10^3$, donc pour la valeur $p = 3$, on a $n_0 = 7$.
- (d) Algorithme qui, pour une valeur de p donnée en entrée, affiche en sortie la valeur du plus petit entier n_0 tel que, pour tout $n \geq n_0$, on ait $u_n \geq 10^p$.

Entrée
Saisir le nombre entier naturel non nul p .
Traitement
Affecter à U la valeur 0
Affecter à k la valeur 0
Tant que $U < 10^p$
Affecter à U la valeur $3U - 2k + 3$
Affecter à k la valeur $k + 1$
Fin tant que
Sortie
Afficher k