

Exercice 1

- ① 2] a) $p(B_m) = \frac{2}{3} = \frac{1}{3}$ car les tirages sont indépendants
- b) $p(U_m) = \binom{m-1}{1} \times \left(\frac{1}{3}\right)^1 \times \left(\frac{2}{3}\right)^{m-2}$ car le nombre X de boules blanches tirées lors des $m-1$ premiers tirages suit la loi $B(m-1; \frac{1}{3})$
et $U_m = "X=1"$
- $p(U_m) = (m-1) \times \frac{1}{3} \times \left(\frac{2}{3}\right)^{m-2}$

② c) $t_m = p(U_m \cap B_m) = p(U_m) \times p(B_m)$ car les tirages sont indépendants

$$= \frac{m-1}{3} \times \left(\frac{2}{3}\right)^{m-2} \times \frac{1}{3} \quad \left(\frac{2^{m-2}}{3^{m-2}} = \frac{2^m}{3^m} \right)$$

$$= (m-1) \times \frac{2^{m-2}}{3^2} \times \frac{1}{3^{m-2}}$$

$$= (m-1) \times \frac{2^m}{4} \times \frac{1}{3^m}$$

$$= \frac{m-1}{4} \times \left(\frac{2}{3}\right)^m$$

- 3] a) $P(m) : \left\langle S_m = 1 - \left(\frac{m}{2} + 1\right) \times \left(\frac{2}{3}\right)^m \right\rangle$
- $S_2 = t_2 = \frac{1}{4} \times \left(\frac{2}{3}\right)^2 = \frac{1}{9}$ et $1 - \left(\frac{m}{2} + 1\right) \times \left(\frac{2}{3}\right)^2 = 1 - 2 \times \frac{4}{9} = \frac{1}{9}$
donc $P(2)$ est vraie

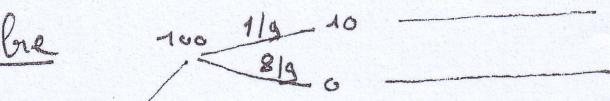
• Soit $n \geq 2$ supposons $P(m)$ vraie (H.R.)
et démontrons que $P(m+1)$ est vraie (c'est à dire
 $t_2 + t_3 + \dots + t_{m+1} = 1 - \left(\frac{m+1}{2} + 1\right) \times \left(\frac{2}{3}\right)^{m+1}$)

$$\begin{aligned} t_2 + t_3 + \dots + t_{m+1} &= S_m + t_{m+1} \\ &= 1 - \left(\frac{m}{2} + 1\right) \left(\frac{2}{3}\right)^m + \left(\frac{m+1-1}{2}\right) \left(\frac{2}{3}\right)^{m+1} \text{ avec (H.R.)} \\ &= 1 - \left(\frac{2}{3}\right)^m \left[\frac{m}{2} + 1 - \frac{m}{4} \times \frac{2}{3} \right] \\ &= 1 - \left(\frac{2}{3}\right)^m \left[\frac{m}{3} + 1 \right] \\ &= 1 - \left(\frac{2}{3}\right)^{m+1} \left(\frac{m}{3} + 1 \right) \times \frac{3}{2} \\ &= 1 - \left(\frac{2}{3}\right)^{m+1} \left(\frac{m}{2} + \frac{3}{2} \right) \\ &= 1 - \left(\frac{2}{3}\right)^{m+1} \left(\frac{m+1}{2} + 1 \right) \text{ c.q.p.d} \end{aligned}$$

- $P(m)$ est vraie au rang 2 et est héréditaire, donc $P(m)$ est vraie pour tout entier $n \geq 2$

Exercice 2

1] Arbre



110
100

Probabilité

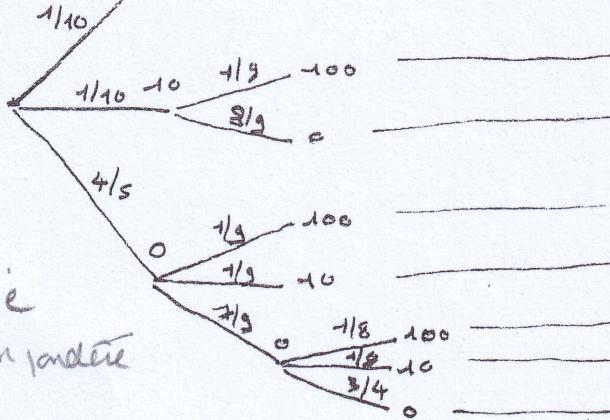
$$1/90$$

$$8/90 = 4/45$$

2)

1 pinceau

1 si non poudré



110
10
100

100
10
0

1/90

$$8/90 = 4/45$$

$$4/45$$

$$4/45$$

$$28/360 = 7/90$$

$$28/360 = 7/90$$

$$84/180 = 7/15$$

Loi de X

| x_i | 0 | 10 | 100 | 110 | Total |
|-------|----------------|---|---|---|--|
| ② | $\frac{7}{15}$ | $\frac{4}{45} + \frac{4}{45} + \frac{7}{90}$ $= \frac{23}{90}$ | $\frac{4}{45} + \frac{4}{45} + \frac{7}{90}$ $= \frac{23}{90}$ | $\frac{1}{90} + \frac{1}{90}$ $= \frac{1}{45}$ | $\frac{7}{15} + \frac{23}{90} + \frac{23}{90} + \frac{1}{45}$ $= \frac{42 + 23 + 23 + 2}{90} = \frac{90}{90} = 1$ |

(0,5 chaque pinceau)

2] On cherche m tel que $E(X) = m$

$$\text{or } E(X) = 10 \times \frac{23}{90} + 100 \times \frac{23}{90} + 110 \times \frac{1}{45} = \frac{230 + 2300 + 220}{90} = \frac{2750}{90} = \boxed{\frac{275}{9}} \approx 30,56$$

1)

$$\text{donc } m = \boxed{\frac{275}{9}} \approx 30,56$$

(0,5 minimum)

3] Considérons le succès $S = \{X \geq 100\}$

$$\begin{aligned} P(S) &= P(X=100) + P(X=110) \\ &= \frac{23}{90} + \frac{1}{45} \\ &= \frac{25}{90} = \boxed{\frac{5}{18}} \end{aligned}$$

2) $\rightarrow S \sim \text{binom}(10, \frac{5}{18})$

On a donc un schéma de Bernoulli

0,5 de paramètres $(10, \frac{5}{18})$

$$\begin{aligned} ① P(\text{"avoir au moins un succès"}) &= 1 - P(\text{"avoir 0 succès"}) \\ &= 1 - (1 - \frac{5}{18})^{10} \\ &= 1 - (\frac{13}{18})^{10} \\ &\approx \boxed{0,964} \end{aligned}$$

Problème

Partie I

1) $\lim_{x \rightarrow -\infty} g(x) = -\infty$ car $\lim_{x \rightarrow -\infty} (x^2 - 2x + 2) = +\infty$ et $\lim_{x \rightarrow -\infty} e^{-x} = +\infty$

(0,25 résultat) $\lim_{x \rightarrow +\infty} g(x) = 1$ car $\lim_{x \rightarrow +\infty} x^n e^{-x} = 0$ pour tout $n \in \mathbb{N}$.

0,5 2) et 3) $g'(x) = -[(2x-2)e^{-x} - (x^2 - 2x + 2)e^{-x}] = (x^2 - 4x + 4)e^{-x} = (x-2)^2 e^{-x}$

0,5

| | x | $-\infty$ | 2 | $+\infty$ |
|------------------|---------------|-----------|-----|-----------|
| | signe de g' | + | 0 | + |
| 0,5 s'inscrit | g | $-\infty$ | ↗ 1 | |

1
0,5 4) g est continue et strictement croissante sur \mathbb{R} et $0 \in]-\infty, 1[$, donc, d'après le théorème des valeurs intermédiaires, l'équation $g(x) = 0$ n'a qu'une seule solution, notée α , dans \mathbb{R} . Par balayage $\alpha \in [0,35 ; 0,36]$ et le signe de g se déduit du tableau précédent :

5)

0,5

| | x | $-\infty$ | α | $+\infty$ |
|--|--------------|-----------|----------|-----------|
| | signe de g | - | 0 | + |

Partie II

1
(0,25 résultat) 1) $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = \lim_{x \rightarrow +\infty} (x-1) = +\infty$

0,5 $\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = +\infty$ car, pour $x \in]-\infty; 0[$, $e^{-x} \geq 1$ et $x^2 + 2 \geq 0$ donc $f(x) \geq x^2 + x + 1$

(0,25 résultat) et $\lim_{x \rightarrow -\infty} (x^2 + x + 1) = +\infty$

1 2) et 3) $f'(x) = 1 + [2x - (x^2 + 2)]e^{-x} = g(x)$ d'où les variations de f :

| | x | $-\infty$ | α | $+\infty$ |
|------------------|---------------|-----------|---------------|-----------|
| | signe de f' | - | 0 | + |
| 0,5 s'inscrit | f | $+\infty$ | ↘ $f(\alpha)$ | $+\infty$ |

1 4) de $g'(\alpha) = 0$ on trouve $1 - (\alpha^2 - 2\alpha + 2)e^{-\alpha} = 0$ et donc $(\alpha^2 + 2)e^{-\alpha} = 1 + 2\alpha e^{-\alpha}$ d'où $f(\alpha) = \alpha - 1 + 1 + 2\alpha e^{-\alpha} = \alpha(1 + 2e^{-\alpha}) \approx 0,84$ en prenant $\alpha \approx 0,35$

5) $f(x) - (x-1) = (x^2+2)e^{-x}$ donc (Δ) est asymptote à (C) en $+\infty$ car $\lim_{x \rightarrow +\infty} (x^2+2)e^{-x} = 0$

et (Δ) est en dessous (C) car $(x^2+2)e^{-x} > 0$ pour tout $x \in \mathbb{R}$.

6) (T) a pour équation $y = 1 - x$

s'inscrit

Correction contrôle 6 spécialité Tle S

su10 $\xrightarrow{x^2}$ 20 Chiffrement de Hill

A

$$y_2 - y_1 \equiv 6x_1 + 2x_2 \pmod{26}$$

$$\equiv 2(3x_1 + x_2) \pmod{26}$$

- ① • si $3x_1 + x_2 = 13$ alors $y_2 - y_1 \equiv 0 \pmod{26}$

et donc $y_2 = y_1$ car y_1 et y_2 sont dans $\{0, \dots, 25\}$

- ② • en prenant $x_1 = 1$ (B) on trouve $x_2 = 10$ (I)

on a $y_1 \equiv 4 + 30 \pmod{26}$ et $y_2 \equiv 10 + 50 \pmod{26}$
 $\equiv 8 \pmod{26}$ (I) $\equiv 8 \pmod{26}$ (I)

$$(B, K) \mapsto (I, I)$$

$$(B, C) \mapsto (K, U)$$

De même $(1, 2)$ et $(14, 2)$ se codent de la même façon $(10, 20)$

$$(O, C) \mapsto (K, U)$$

B) 1) $A \times B = \begin{pmatrix} 25 & 0 & 0 \\ 0 & 25 & 0 \\ 0 & 0 & 25 \end{pmatrix} = 25 \text{ Id}(3)$

①

$$A \times \left(\frac{1}{25} B\right) = \text{Id}(3) \Rightarrow A^{-1} = \frac{1}{25} B = \begin{pmatrix} \frac{13}{25} & \frac{2}{25} & -\frac{8}{25} \\ \frac{2}{25} & -\frac{5}{25} & -\frac{2}{25} \\ -\frac{24}{25} & \frac{5}{25} & \frac{7}{25} \end{pmatrix}$$

① (b) (simplifié) on trouve $x = 25$ $25 \times 25 = 625 \equiv 1 \pmod{26}$

① 3). Si on mette $X = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix}$ et $Y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix}$ on a $Y \equiv AX \pmod{26}$

①

on obtient $Y = \begin{pmatrix} 5 \\ 16 \\ 15 \end{pmatrix} \quad (\text{P})$

• $A \times B = 25 \text{ Id} \Rightarrow A \times 25B \equiv \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \pmod{26}$ car $25 \times 25 \equiv 1 \pmod{26}$

②

$$25B = \begin{pmatrix} 325 & 125 & -200 \\ 550 & -125 & -50 \\ -675 & 125 & 175 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 13 & 21 & 8 \\ 4 & 5 & 2 \\ 1 & 21 & 19 \end{pmatrix} \pmod{26}$$

donc $A \times C \equiv \text{Id}(3) \pmod{26}$

• le système de décodage est donc

$$\begin{cases} x_1 \equiv 13y_1 + 21y_2 + 8y_3 \pmod{26} \\ x_2 \equiv 4y_1 + 5y_2 + 2y_3 \pmod{26} \\ x_3 \equiv y_1 + 21y_2 + 19y_3 \pmod{26} \end{cases}$$

①

en posant $Y = \begin{pmatrix} 5 \\ 16 \\ 15 \end{pmatrix}$, on calcule $CY = \begin{pmatrix} 521 \\ 130 \\ 626 \end{pmatrix} \equiv \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix} \pmod{26}$
 donc $X = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix}$

Remarque $y_1 = y_2 \Leftrightarrow y_1 \equiv y_2 \pmod{26} \Leftrightarrow AX_1 - AX_2 \equiv 0 \pmod{26} \Leftrightarrow A(X_1 - X_2) \equiv 0 \pmod{26}$

$\Leftrightarrow x_1 - x_2 \equiv 0 \pmod{26} \Leftrightarrow x_1 = x_2$ donc 2 triplets de lettres différentes sont codés en 2 triplets de lettres différentes mais une même lettre selon le triplet où elle se trouve