

EXERCICE 1

① - L'univers Ω contient l'ensemble des différents codes à 6 caractères construits à partir { des 26 lettres de l'alphabet i.e 36 caractères et des 10 chiffres de 0 à 9. }

Notons E l'ensemble de ces 36 caractères possibles

un code quelconque est un 6-uplet $w = (w_1, \dots, w_6)$ si les w_i sont choisis dans E : ici l'ordre compte et les répétitions d'un même caractère sont possibles

donc $\text{card}(\Omega) = \text{card}(E)^6 = 36^6$

- Ω étant fini, on prend naturellement pour tribu \mathcal{F} l'ensemble $\mathcal{P}(\Omega)$ de toutes les parties de Ω .

- les différents codes de Ω sont équiprobables donc comme probabilité \mathbb{P} , on prend la probabilité uniforme sur Ω

i.e : $\forall A \subset \Omega, \mathbb{P}(A) = \frac{\text{card}(A)}{\text{card}(\Omega)}$

② a) $A =$ " le code comporte au moins un chiffre "

$\bar{A} = A^c =$ " le code ne comporte pas de chiffre "

$=$ " le code ne comporte que des lettres de l'alphabet "

Comme dans E , il y a les 26 lettres de l'alphabet, $\text{card}(\bar{A}) = 26^6$

et si : $\mathbb{P}(A) = 1 - \mathbb{P}(\bar{A}) = 1 - \left(\frac{26}{36}\right)^6$

b) $B =$ " le code comporte un seul chiffre qui apparaît exactement deux fois "

Calculons $\text{card}(B)$:

- il y a 10 chiffres possibles dans E donc 10 choix possibles pour l'unique chiffre qui apparaît dans un code de B .

- une fois ce chiffre choisi, il faut le placer exactement 2 fois dans le code. Comme un code comporte 6 caractères, il y a $C_6^2 = \binom{6}{2} = \frac{6!}{2!4!} = \frac{6 \times 5 \times 4}{2} = 15$ façons différentes de placer 2 fois le même chiffre exactement dans un code.

- il faut ensuite choisir les 4 caractères restants dans le code. La contrainte est ici que ces caractères ne doivent pas être des chiffres, i.e. qu'ils doivent être choisis parmi les 26 lettres de l'alphabet.

Il y a donc 26^4 possibilités pour les 4 caractères ^{restants} d'un code de B

par conséquent : $\text{card}(B) = 10 \times C_6^2 \times 26^4 = 150 \times 26^4$ et $P(B) = \frac{150 \times 26^4}{36^6}$

③ Gn introduit 2 événements : \otimes cf RD page ⑥

C = " parmi les deux premiers caractères du code, il y a exactement une fois le chiffre 0 "

D = " le code comporte exactement trois fois le chiffre 0 "

ici on cherche la probabilité conditionnelle : $P(D|C)$

on $P(D|C) = \frac{P(D \cap C)}{P(C)} = \frac{\text{card}(D \cap C)}{\text{card}(C)}$

- Gn a : $\text{card}(C) = C_2^1 \times 35 \times 36^4 = 2 \times 35 \times 36^4$

- car :
- pour placer le chiffre 0 une fois exactement parmi les 2 premiers caractères du code, il y a $C_2^1 = \binom{2}{1} = 2$ places possibles.
 - une fois ce chiffre 0 placé, pour l'autre caractère parmi les 2 premiers caractères, il y a $36 - 1 = 35$ possibilités (tout sauf le 0)
 - ensuite, il faut choisir les 4 derniers caractères d'un code de C pour ces caractères, il n'y a aucune contrainte donc 36^4 choix possibles.

- Gn a : $\text{card}(C \cap D) = C_2^1 \times C_4^2 \times 35^3 = 2 \times 6 \times 35^3 = 12 \times 35^3$

- car :
- le chiffre 0 apparaît au total 3 fois dans un code de C ∩ D dont exactement 1 fois parmi les 2 premiers caractères :
il y a $C_2^1 = 2$ façons de placer le 0 une fois parmi les 2 premiers caractères, et $C_4^2 = 6$ façons de placer deux fois le 0 parmi les 4 derniers caractères du code
 - une fois le 0 placé, il faut choisir les 3 autres caractères du code de C ∩ D : tout est possible sauf le 0 donc il y a :

$(36-1)^3 = 35^3$ ch3n famille
 par suite :
$$P(Z < C) = \frac{\text{card}(C \cap D)}{\text{card}(C)} = \frac{12 \times 35^3}{2 \times 35 \times 36^4} = \frac{6 \times 35^2}{36^4}$$

EXERCICE 2

a) Comme $Z \sim \mathcal{G}(a)$, Z admet pour densité : $f_Z(z) = a e^{-az} \mathbb{1}_{z > 0}$
 donc $Z(\Omega) =]0; +\infty[$ (p. 1)
 et $X = \exp(Z)$ et donc p. 1 a valeurs dans $e^{\mathbb{R}^+} =]1; +\infty[$
 - donc $\forall t \leq 1 : F_X(t) = 0$

- $\forall t > 1 : F_X(t) = P(X \leq t) = P(e^Z \leq t) = P(Z \leq \ln t)$

$$= \int_{-\infty}^{\ln t} f_Z(z) dz$$

$$= \int_0^{\ln t} a e^{-az} dz$$

$$= [-e^{-az}]_0^{\ln t} = 1 - \frac{1}{t^a}$$

donc :
$$F_X(t) = \left(1 - \frac{1}{t^a}\right) \mathbb{1}_{t > 1} = \left(1 - \frac{1}{t^a}\right) \mathbb{1}_{t \geq 1}$$

b) - la fonction F_X est clairement continue sur \mathbb{R}
 - et elle est de classe \mathcal{C}^1 sur au moins $\mathbb{R} \setminus \{1\}$
 donc X admet une densité de probabilité f_X qui est donnée par :

$$f_X(x) = F_X'(x) \mathbb{1}_{x \neq 1} = (1 - x^{-a})' \mathbb{1}_{x > 1}$$

donc
$$f_X(x) = \frac{a}{x^{a+1}} \mathbb{1}_{x > 1}$$

2) a) soit $k \in \mathbb{N}^*$.

X admet un moment d'ordre k si $E[|X|^k] < +\infty$

soit
$$E[|X|^k] = \int_{\mathbb{R}} |x|^k f_X(x) dx = \int_1^{+\infty} \frac{a}{x^{a-k+1}} dx$$

donc $E[|X|^k] < +\infty \iff a - k + 1 > 1$ (critère de Riemann)
 $\iff a > k$

b) donc X admet un moment d'ordre k si $a > k$

dans ce cas, le moment d'ordre k de X vaut :

$$E(X^k) = \int_{\mathbb{R}} x^k f_X(x) dx = \int_1^{+\infty} a x^{-a+k-1} dx = \left[\frac{a}{-a+k} x^{-a+k} \right]_{x=1}^{x=+\infty}$$

$$= \frac{a}{a-k}$$

$$E(X^k) = \frac{a}{a-k} \quad (\text{si } a > k)$$

③ $X \perp Y$, X et Y suivent la loi de Poisson de paramètre a . ④

$$W = \min(X, Y)$$

- Calculons F_W la fonction de répartition de W :

$$\forall t \in \mathbb{R}, F_W(t) = P(W \leq t) = 1 - P(W > t)$$

$$X \perp Y \quad \downarrow = 1 - P[X > t \cap Y > t]$$

$$= 1 - P(X > t) P(Y > t)$$

$$= 1 - (1 - F_X(t))^2 \quad \downarrow \text{ X et Y ont même loi}$$

donc, d'après ① a), on a :

$$F_W(t) = \begin{cases} 0 & \text{si } t < 1 \\ 1 - \frac{1}{t^{2a}} & \text{si } t \geq 1 \end{cases}$$

- on reconnaît la fonction de répartition de la loi de Poisson de paramètre $a' = 2a$

et, la fonction de répartition d'une v.a.a caractérisée sa loi, donc

W suit la loi de Poisson de paramètre $2a$.

EXERCICE 3

① a) soit $j \in \mathbb{N}$,

$$P[M > j] = P[X > j \cap Y > j] \stackrel{X \perp Y}{=} P(X > j) P(Y > j)$$

et $X, Y \sim \mathcal{G}(p)$

donc

$$P(X > j) = P(Y > j)$$

$$= P(Y \geq j+1)$$

$$= \sum_{k \geq j+1} q^{k-1} \times p$$

$$= p \times \sum_{k \geq j} q^{k-1}$$

$$= p \times q^j \times \sum_{l \geq 0} q^l$$

$$= p \times q^j \times \frac{1}{1-q}$$

$$= q^j$$

car $p = 1 - q$

donc $P[M > j] = q^{2j}$, $\forall j \in \mathbb{N}$

b) $X(\lambda) = Y(\lambda) = N^*$ donc $M(\lambda) = N^*$

ait $j \in N^*$:

$$\begin{aligned}
P(M=j) &= P[j-1 < M \leq j] = P(M \leq j) - P(M \leq j-1) \\
&= (1 - P(M > j)) - (1 - P(M > j-1)) \\
&= P(M > j-1) - P(M > j) \\
&= (q^2)^{j-1} (1 - q^2)
\end{aligned}$$

ⓐ)

donc $M \sim \mathcal{G}(1 - q^2)$

i.e. M suit la loi géométrique de paramètre $1 - q^2$

ⓐ) a) ait $(i, j) \in \mathbb{Z} \times N^*$

$\mathcal{D} = i \uparrow \cap \mathcal{M} = j \uparrow = \{X = y + i\} \cap \{\min(x, y) = j\} = (*)$

- $i < 0$ abs \uparrow $(*) = \{X = y + i\} \cap \{X = j\}$
 $y + i < y$ donc $= \{y = j - i\} \cap \{X = j\}$

- $i \geq 0$ abs $y + i \geq y$ donc $(*) = \{X = y + i\} \cap \{y = j\}$
 $= \{X = j + i\} \cap \{y = j\}$

b) (\mathcal{D}, M) est a' valeurs dans $\mathbb{Z} \times N^*$ p.s. puisque X et Y sont a' valeurs dans N^* p.s.

c) la loi du couple (\mathcal{D}, M) :

ait $(i, j) \in \mathbb{Z} \times N^*$:

- $i < 0$: $P[(\mathcal{D}, M) = (i, j)] = P[\{y = j - i\} \cap \{X = j\}]$
 $= P(y = j - i) P(X = j) \quad \checkmark \quad X \perp\!\!\!\perp Y$
 $= p \cdot q^{j-i-1} \times p \cdot q^{j-1}$
 $= p^2 \cdot q^{2(j-1) - i}$

- $i \geq 0$: $P[(\mathcal{D}, M) = (i, j)] = P[\{X = j + i\} \cap \{y = j\}]$
 $= P(X = j + i) P(y = j) \quad \checkmark \quad X \perp\!\!\!\perp Y$
 $= p^2 \cdot q^{2(j-1) + i}$

donc: $\forall (i, j) \in \mathbb{Z} \times N^*, P[(\mathcal{D}, M) = (i, j)] = p^2 \cdot q^{2(j-1) + |i|}$

③ $\forall i \in \mathbb{Z}$,

$$\begin{aligned} P[D=i] &= P[\exists D=i \cap \exists M \in \mathbb{N}^*] = \sum_{j \in \mathbb{N}^*} P[(D, M) = (i, j)] \\ &= p^2 \cdot \sum_{j \geq 1} q^{2(j-1) + |i|} \\ &= p^2 \cdot q^{|i|} \underbrace{\left(\sum_{j \geq 1} q^{2(j-1)} \right)}_{\substack{\text{"} \\ \sum_{j \geq 1} (q^2)^{j-1} \\ \text{"} \\ \downarrow q \in]0, 1[\\ \frac{1}{1-q^2}}} \end{aligned}$$

D' xi : $\forall i \in \mathbb{Z}, P[D=i] = \frac{p^2}{1-q^2} q^{|i|}$

④ D et M sont indépendantes si $\forall (i, j) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*$,
 $P[(D, M) = (i, j)] = P[D=i] \times P[M=j]$

si $(i, j) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*$,

alors :
$$\begin{aligned} P[(D, M) = (i, j)] &= p^2 \cdot q^{2(j-1) + |i|} \\ &= \underbrace{\frac{p^2}{1-q^2} q^{|i|}}_{\substack{\text{par } \textcircled{3} \rightarrow \text{"} \\ P[D=i]}} \times \underbrace{(1-q^2) (q^2)^{j-1}}_{\substack{\text{"} \text{ par } \textcircled{4} \\ P[M=j]}} \end{aligned}$$

Donc les v.a D et M sont II

RQ (*) p. ② sur la question ③ de l'exo 1

on peut intuitivement remarquer que "choisir un code qui compte exactement 3 fois le chiffre 0" ou la contrainte que le chiffre 0 apparaît exactement 1 fois parmi les 2 premiers caractères" revient à "choisir un sous-code de 4 caractères qui contient exactement 2 fois le chiffre 0"

ce si on note $\Omega' =$ "l'ensemble des sous-codes de 4 caractères pris dans E "
 $A' =$ "les sous-codes de Ω' qui contiennent exactement 2 fois le chiffre 0"

il y a équiprobabilité sur $(\Omega', P(\Omega'))$

et $\text{card}(\Omega') = 36^4$

$\text{card}(A') = \binom{4}{2} \times 35^2$ (car deux des 2 autres caractères ($\neq 0$) du sous-code)
 et $P(D/C) = \frac{\text{card}(A')}{\text{card}(\Omega')}$

on place le 0

#