

Partiel

Seules les notes de cours et de TD sont autorisées. Le correcteur s'intéressera à la justification de chaque réponse, puis à la concision.

Exercice 1 YouTube, don't you ?

Je viens d'ajouter 50 secondes aux 130 ans de longueur totale de vidéos sur YouTube. Comme ma vidéo ne fait pas beaucoup parler d'elle¹, le temps T entre deux visites suit une loi exponentielle de paramètre λ . On ne dispose que d'une précision à la seconde sur les dates des visites, le temps X entre deux visites est donc discrétisé à un nombre entier de secondes. On supposera que cette discrétisation est faite par troncature (ou partie entière) : $X = \lfloor T \rfloor$. Exprimer le plus simplement possible la loi de la v.a. entière X .

Solution

Soit $F_T(t) = 1 - e^{-\lambda t}$ la fonction de répartition de T .

$$\mathbb{P}(X = k) = \mathbb{P}(\lfloor T \rfloor = k) = \mathbb{P}(k \leq T < k + 1) = F_T(k + 1) - F_T(k) = e^{-\lambda k} - e^{-\lambda(k+1)} = e^{-\lambda k}(1 - e^{-\lambda})$$

On reconnaît (comme dans 2 des copies) une loi géométrique de paramètre $1 - e^{-\lambda}$.

Remarque. Attention à ne pas confondre fonction de répartition et fonction de densité. Puisque T est continue, $\mathbb{P}(T = a) = 0 \quad \forall a \in \mathbb{R}$.

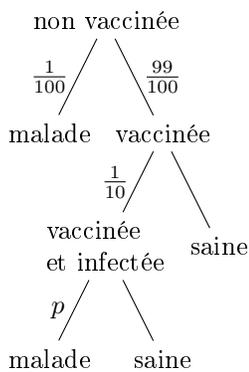
Exercice 2

Une nouvelle maladie se répand et l'on estime que chaque personne a une chance sur 10 d'être infectée. Il n'y a pas de porteur sain : une personne non vaccinée infectée tombe malade. On est en train de mettre au point un vaccin, mais il a deux défauts :

- vacciner une personne a 1 chance sur 100 de la rendre malade ;
- une personne vaccinée puis infectée a encore une probabilité p de tomber malade.

Quelle doit-être l'efficacité du vaccin (i.e. que doit valoir p) pour qu'il soit intéressant de se faire vacciner ? On suppose que la vaccination se fait toujours avant l'éventuelle infection.

Solution



Une personne non vaccinée a 1 chance sur 10 de tomber malade.

Une personne vaccinée a 1 chance sur 100 de tomber malade avant d'être infectée, sinon (dans les 99 cas sur 100 restants) elle a 1 chance sur 10 d'être infectée puis une probabilité p de tomber malade.

La probabilité de tomber malade pour une personne vaccinée est donc $1/100 + 99/100 \times 1/10 \times p$. On cherche donc à ce que

$$\frac{1}{100} + \frac{99}{100} \frac{1}{10} p < \frac{1}{10}$$

Ce qui est équivalent à

$$p < \frac{10}{11}$$

Avec ces probabilités imaginaires (et en l'absence d'effets secondaires, de coût prohibitif ou autre), le vaccin n'a pas besoin d'être très efficace pour être « pas complètement inutile ».

Remarque. Être tombé malade à cause du vaccin n'empêche pas de se faire éventuellement infecter.

Exercice 3 Mettre tous ses œufs dans le même panier

Carole et Ted² veulent s'envoyer un paquet de valeur v , qui a une probabilité p d'être perdu. Carole peut décider de découper son envoi en n paquets égaux et les envoyer indépendamment. Comparer l'espérance et l'écart type des deux solutions.

Solution La première solution correspond à une v.a. de Bernoulli de paramètre $1 - p$, multipliée par v . L'espérance est donc $v(1 - p)$ et l'écart-type $v\sqrt{p(1 - p)}$.

La seconde correspond à une v.a. de loi binomiale de paramètres (n, p) , multipliée par $\frac{v}{n}$. L'espérance est donc $np\frac{v}{n} = vp$, inchangée. L'écart-type est $\sqrt{np(1 - p)}\frac{v}{n}$, ce qui est \sqrt{n} fois plus petit que le précédent.

Exercice 4 Espace L^r

Soit X une variable aléatoire réelle positive de densité f_X .

¹jusqu'ici tout est vrai et sans aucune importance pour l'exercice

²les époux d'Alice et Bob dans le film de Paul Mazurskya

- ▷ 1. Montrer que si $\mathbb{E}(X^2)$ est finie alors $\mathbb{E}(X)$ est finie (ou bien répondre à la question 2 tout de suite).
- ▷ 2. Plus généralement, montrer que si $r \geq s \geq 1$ et $\mathbb{E}(X^r) < +\infty$ alors $\mathbb{E}(X^s) < +\infty$.

Solution

- ▷ 1. Poser $r = 2$ et $s = 1$ dans la question suivante.
- ▷ 2.

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(X^s) &= \int_{\mathbb{R}^+} x^s f_X(x) dx \\ &= \int_0^1 x^s f_X(x) dx + \int_1^\infty x^s f_X(x) dx \end{aligned}$$

Or $x^s \leq 1$ sur $[0; 1]$ et $x^s \leq x^r$ sur $[1; +\infty[$.

$$\begin{aligned} \mathbb{E}(X^s) &\leq \int_0^1 f_X(x) dx + \int_1^\infty x^r f_X(x) dx \\ &\leq \int_0^\infty f_X(x) dx + \int_0^\infty x^r f_X(x) dx \\ &= 1 + \mathbb{E}(X^r) < +\infty \end{aligned}$$

Remarques. On note L^r l'ensemble des v.a. dont la valeur absolue est de puissance r^e intégrable. f_X n'est pas nécessairement bornée (cf. exercice 6). On sait seulement que $\int_{\mathbb{R}} f_X = 1$.

Exercice 5

Un nouveau jeu télévisé pose des questions à un candidat tant qu'il répond juste. La première question vaut 1 point, chaque question lui rapporte deux fois plus de points que la précédente.

- ▷ 1. On suppose le candidat imperturbable : à chaque question il répond juste avec probabilité p ($p < 1$). Calculer l'espérance du nombre de questions Q auxquelles il répond juste et l'espérance du nombre total de points N qu'il va gagner.
- * ▷ 2. On suppose à la place que le candidat prend confiance en lui au fur et à mesure du jeu, mais se fatigue en même temps. La probabilité qu'il réponde juste à la k^e question est égale à $\frac{\alpha}{k}$ fois la probabilité qu'il réponde juste à la question précédente. Calculer l'espérance de Q et de N dans ce nouveau modèle.
- ▷ 3. On suppose cette fois que la probabilité qu'il réponde juste à au moins k questions est $\frac{\alpha}{k}$ fois la probabilité qu'il réponde à au moins $(k-1)$ questions ($\alpha < 1$). En notant $g(k)$ le nombre de points que vaut la k^e question, montrer que $\mathbb{E}(N) = \sum_{k \geq 1} g(k) \mathbb{P}(Q \geq k)$. Calculer $\mathbb{E}(Q)$ et $\mathbb{E}(N)$.

Solution Si le candidat répond juste à i questions il gagne $2^i - 1$ points.

- ▷ 1. $Q + 1$ suit une loi géométrique de paramètre $1 - p$. $\mathbb{E}(Q) = \mathbb{E}(Q + 1) - 1 = \frac{1}{1-p} - 1 = \frac{p}{1-p}$.

Autre méthode : $\mathbb{E}(Q) = \sum_{k=1}^\infty \mathbb{P}(Q \geq k) = \sum_{k=1}^\infty p^k = \frac{1}{1-p} - 1 = \frac{p}{1-p}$.

$N = 2^Q - 1$.

$$\mathbb{E}(N) = \sum_{q=0}^\infty (2^q - 1) \mathbb{P}(Q = q) = \sum_{q=0}^\infty 2^q p^q (1-p) - \sum \mathbb{P}(Q = q) = \begin{cases} (1-p) \frac{1}{1-2p} - 1 = \frac{p}{1-2p} & \text{si } p < \frac{1}{2} \\ +\infty & \text{si } p \geq \frac{1}{2} \end{cases}$$

Remarque. Un tableau des premières valeurs aide à éviter tout décalage d'une unité :

$$\begin{array}{l} \text{points pour la } q^e \text{ question} \\ N \text{ si } Q = q \end{array} \begin{array}{c} q \\ \left| \begin{array}{ccc} 0 & 1 & 2 \\ 1-p & p(1-p) & p^2(1-p) \\ 0 & 2^0 & 2^1 \\ 0 & 1 & 3 \end{array} \right. \\ \left. \begin{array}{c} q \\ p^q(1-p) \\ 2^{q-1} \text{ si } q \geq 1 \\ 2^q - 1 \end{array} \right. \end{array}$$

- ▷ 2. $\mathbb{P}(Q = k) = \frac{\alpha}{k} \mathbb{P}(Q = k-1) = \frac{\alpha^k}{k!} \mathbb{P}(Q = 0)$. On reconnaît une loi de poisson de paramètre α , donc $\mathbb{P}(Q = 0) = e^{-\alpha}$ et $\mathbb{E}(Q) = \alpha$.
- $\mathbb{E}(N) = \sum_{q=0}^\infty (2^q - 1) \mathbb{P}(Q = q) = \sum_{q \geq 0} 2^q e^{-\alpha} \frac{\alpha^q}{q!} - 1 = e^{2\alpha} e^{-\alpha} - 1 = e^\alpha - 1$.

Remarque. Sans reconnaître une loi de poisson, on peut déterminer $\mathbb{P}(Q = 0)$ grâce à $\sum_{k \in \mathbb{N}} \mathbb{P}(Q = k) = 1$.

- ▷ 3. $\mathbb{E}(N) = \sum_{k \geq 1} \left(\sum_{i=1}^k g(i) \right) \mathbb{P}(Q = k) = \sum_{1 \leq i \leq k \leq \infty} g(i) \mathbb{P}(Q = k) = \sum_{i \geq 1} g(i) \mathbb{P}(Q \geq i)$

$$\mathbb{P}(Q \geq k) = \frac{\alpha}{k} \mathbb{P}(Q \geq k-1) = \frac{\alpha^k}{k!} \underbrace{\mathbb{P}(Q \geq 0)}_1$$

$$\text{Donc } \mathbb{E}(Q) = \sum_{k \geq 1} \mathbb{P}(Q \geq k) = \sum_{k \geq 1} \frac{\alpha^k}{k!} = e^\alpha - 1$$

$$\mathbb{E}(N) = \sum_{k \geq 1} g(k) \mathbb{P}(Q \geq k) = \sum_{k \geq 1} 2^{k-1} \frac{\alpha^k}{k!} = \frac{1}{2}(e^{2\alpha} - 1).$$

Exercice 6

Soit U une variable de loi uniforme sur $[0; 1]$. On pose $X := U^2$.

- ▷ 1. Calculer la densité f_X de X .
- ▷ 2. Soit Y indépendante et de même loi que X (par exemple, soit V indépendante de U de loi uniforme sur $[0; 1]$ et $Y = V^2$). Combien vaut $\mathbb{P}(X \leq Y)$?
- * ▷ 3. Calculer $\mathbb{P}(Y \leq t | X \leq Y)$.

Solution

- ▷ 1. $\mathbb{P}(X \leq x) = \mathbb{P}(U^2 \leq x) = \mathbb{P}(U \leq \sqrt{x})$ (car $U \geq 0$).

$$F_X(x) = \begin{cases} 0 & \text{si } x \leq 0 \\ \sqrt{x} & \text{si } x \in [0; 1] \\ 1 & \text{si } x \geq 1 \end{cases}$$

$$\text{Donc } f_X = \frac{d}{dx} \sqrt{x} = \frac{1}{2\sqrt{x}}.$$

- ▷ 2. Par symétrie, $\mathbb{P}(X \leq Y) = \mathbb{P}(Y \leq X)$. Or $\mathbb{P}(X = Y) = 0$ donc $\mathbb{P}(X \leq Y) = \frac{1}{2}$.
- ▷ 3. Soit $t \in [0; 1]$.

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(Y \leq t | X \leq Y) &= \frac{\mathbb{P}(X \leq Y \leq t)}{\mathbb{P}(X \leq Y)} = 2\mathbb{P}(X \leq Y \leq t) \\ &= 2 \int_{y=0}^1 \int_{x=0}^1 \mathbf{1}(x \leq y \leq t) f_X(x) f_Y(y) dx dy \\ &= 2 \int_{y=0}^t \underbrace{\int_{x=0}^y f_X(x) dx}_{\mathbb{P}(X \leq y) = \sqrt{y} \text{ car } y \in [0; 1]} f_Y(y) dy \\ &= 2 \int_{y=0}^t \sqrt{y} \frac{1}{2\sqrt{y}} dy \\ &= t \end{aligned}$$

On reconnaît une loi uniforme : sachant que $Y \geq X$, Y est une v.a. uniforme sur $[0; 1]$.

Exercice 7 (*) Génération uniforme

On considère l'algorithme suivant pour générer un mot sur l'alphabet $\{a, b\}$ ayant p « a » et q « b ».

Données: p, q

$n_a := 0$;

for $i = 0$ **to** $p + q - 1$ **do**

```

    if random( $p + q - i$ ) <  $p - n_a$  then
        resultat[ $i$ ] := 'a';  $n_a++$ 
    else resultat[ $i$ ] := 'b'
```

return resultat

Montrer proprement que le tirage est uniforme, c'est-à-dire que tous les mots ayant p 'a' et q 'b' ont la même probabilité d'être générés par l'algorithme. (La fonction random(n) renvoie un entier de $\llbracket 0, n-1 \rrbracket$).

Solution Soit $n := p + q$ et un mot $m = m_0 \dots m_{n-1}$ ayant p 'a' et q 'b'. Soient $A := \{i \mid m_i = a\} = \{i_1 \leq \dots \leq i_p\}$ et $B := \{j \mid m_j = b\} = \{j_1 \leq \dots \leq j_q\}$. Enfin, soient $X = X_0 \dots X_{n-1}$ la v.a. représentant le mot généré par l'algorithme.

On remarque $A \cup B = \llbracket 0, n-1 \rrbracket$ (A et B disjoints). À la fin de la boucle i de l'algorithme, $n_a = |A \cap \llbracket 0, i \rrbracket|$ (c'est le nombre de a placés jusqu'ici). On a donc tiré un 'b' avec probabilité $\frac{p+q-i-p+n_a}{p+q-i} = \frac{q-n_b}{p+q-i}$ où $n_b = |B \cap \llbracket 0, i \rrbracket|$ est le nombre de 'b' placés jusqu'ici.

$$\mathbb{P}(X = m) =$$

$$\mathbb{P}(X_0 = m_0) \mathbb{P}(X_1 = m_1 | X_0 = m_0) \dots \mathbb{P}(X_{n-1} = m_{n-1} | X_0 \dots X_{n-2} = m_0 \dots m_{n-2})$$

$$= \frac{p}{p+q-i_1} \frac{p-1}{p+q-i_2} \dots \frac{1}{p+q-i_p} \times \frac{q}{p+q-j_1} \frac{q-1}{p+q-j_2} \dots \frac{1}{p+q-j_q} = \frac{p!q!}{(p+q)!} = 1/C_{p+q}^p. \text{ Or il y a bien } C_{p+q}^p \text{ mots ayant } p \text{ 'a' et } q \text{ 'b'.$$

Remarques. Les X_i ne sont pas indépendants : quand on tire un 'a' on a moins de chances d'en tirer un nouveau.