

On s'intéresse dans ce DM à une modélisation particulière de la durée de vie d'un composant électronique ou électrique (par exemple d'une ampoule ou d'un pixel d'écran).

Soit  $X$  une variable aléatoire à densité. On dit que  $X$  suit une loi *sans mémoire* si,

- $X$  est à valeurs positives
- pour tout  $t \geq 0$  et pour tout  $x \geq 0$ ,

$$\mathbb{P}_{[X>t]}([X > t + x]) = \mathbb{P}([X > x])$$

(ce qui sous-entend que  $\mathbb{P}([X > t]) > 0$  pour que cela ait un sens)

Interprétation de la formule : si le composant a déjà survécu un temps  $t$ , la probabilité qu'il survive un temps  $x$  supplémentaire est la même qu'au tout début de son utilisation. Tout se passe comme si le composant avait « oublié » qu'il avait déjà vécu un temps  $t$ .

De manière analogue, si  $X$  est une variable aléatoire discrète à valeurs entières, on dit que  $X$  suit une loi *sans mémoire* si,

- $X$  est à valeurs positives
- pour tout  $k \in \mathbb{N}$  et pour tout  $j \in \mathbb{N}$ ,

$$\mathbb{P}_{[X>k]}([X > k + j]) = \mathbb{P}([X > j])$$

(ce qui sous-entend que  $\mathbb{P}([X > k]) > 0$  pour que cela ait un sens)

1. *Question préliminaire.* Soit  $X$  une variable aléatoire qui suit une loi sans mémoire. Montrer que  $\mathbb{P}([X > 0]) = 1$  puis que  $\mathbb{P}([X = 0]) = 0$ . On pourra ainsi considérer que  $X(\Omega) \subset ]0, +\infty[$  si  $X$  suit une loi sans mémoire.

*Démonstration.*

- Cas où  $X$  est à densité.

La variable aléatoire  $X$  suit une loi sans mémoire donc, en choisissant  $t = x = 0$  dans la définition, on a

$$\mathbb{P}([X > 0]) = \mathbb{P}_{[X>0]}([X > 0]) = 1$$

Ensuite, comme  $X$  est à densité, on a directement

$$\mathbb{P}([X = 0]) = 0$$

- Cas où  $X$  est discrète à valeurs entières.

La variable aléatoire  $X$  suit une loi sans mémoire donc, en choisissant  $k = j = 0$  dans la définition, on a

$$\mathbb{P}([X > 0]) = \mathbb{P}_{[X>0]}([X > 0]) = 1$$

Ensuite, par définition,  $X$  est à valeurs positives et donc  $\mathbb{P}([X \geq 0]) = 1$ . Or, par incompatibilité,

$$\mathbb{P}([X \geq 0]) = \mathbb{P}([X = 0]) + \mathbb{P}([X > 0])$$

ce qui donne

$$\mathbb{P}([X = 0]) = 1 - 1 = 0$$

□

## Partie 1 : Loi géométrique

L'objet de cette partie est de démontrer le théorème suivant.

**Théorème 1.** Soit  $X$  une variable aléatoire. Les deux propriétés qui suivent sont équivalentes :

- $X \leftrightarrow \mathcal{G}(p)$  où  $p \in ]0, 1[$ .
- $X$  est discrète à valeurs entières et  $X$  suit une loi sans mémoire.

2. Soit  $p \in ]0, 1[$  et soit  $X \hookrightarrow \mathcal{G}(p)$ . On pose  $q = 1 - p$ .

(a) Montrer que, pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $\mathbb{P}([X > k]) = q^k$ .

*Démonstration.* Soit  $k \in \mathbb{N}$ .

$$\begin{aligned}
 \mathbb{P}([X > k]) &= \mathbb{P}\left(\bigcup_{j=k+1}^{+\infty} [X = j]\right) \\
 &= \sum_{j=k+1}^{+\infty} \mathbb{P}([X = j]) && \text{(par incompatibilité)} \\
 &= \sum_{j=k+1}^{+\infty} pq^{j-1} && \text{(car } j \in \mathbb{N}^* \text{ et } X \hookrightarrow \mathcal{G}(p)) \\
 &= \sum_{j=0}^{+\infty} pq^{j+k} && \text{(par décalage d'indice)} \\
 &= pq^k \sum_{j=0}^{+\infty} q^j \\
 &= pq^k \frac{1}{1-q} && \text{(somme géométrique de raison } q \in ]-1, 1[) \\
 &= q^k && \text{(car } 1 - q = p)
 \end{aligned}$$

□

(b) Soit  $k \in \mathbb{N}$  et soit  $j \in \mathbb{N}$ . Montrer que

$$\mathbb{P}_{[X > k]}([X > k + j]) = \mathbb{P}([X > j])$$

*Démonstration.* Soit  $k \in \mathbb{N}$  et soit  $j \in \mathbb{N}$ . Tout d'abord,  $\mathbb{P}([X > k]) = q^k > 0$  donc la probabilité conditionnelle  $\mathbb{P}_{[X > k]}([X > k + j])$  est bien définie.

$$\begin{aligned}
 \mathbb{P}_{[X > k]}([X > k + j]) &= \frac{\mathbb{P}([X > k + j] \cap [X > j])}{\mathbb{P}([X > k])} \\
 &= \frac{\mathbb{P}([X > k + j])}{\mathbb{P}([X > k])} && \text{(car } j \geq 0) \\
 &= \frac{q^{k+j}}{q^k} && \text{(car } j \in \mathbb{N} \text{ et } k + j \in \mathbb{N}) \\
 &= q^j \\
 &= \mathbb{P}([X > j]) && \text{(car } j \in \mathbb{N})
 \end{aligned}$$

□

(c) Conclure.

*Démonstration.* On sait que  $X$  est à valeurs entières positives (loi géométrique) et d'après la question précédente, on peut conclure que  $X$  suit une loi sans mémoire. Ainsi, la première propriété implique la deuxième propriété. □

3. Soit  $X$  une variable aléatoire discrète à valeurs entières et qui suit une loi sans mémoire. On pose  $q = \mathbb{P}([X > 1])$  et, pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $u_k = \mathbb{P}([X > k])$ .

(a) Justifier :  $X(\Omega) \subset \mathbb{N}^*$ .

*Démonstration.* D'après la question préliminaire,  $X(\Omega) \subset ]0, +\infty[$ . De plus,  $X$  est à valeurs entières. Il suit que  $X(\Omega) \subset \mathbb{Z} \cap ]0, +\infty[ = \mathbb{N}^*$ . □

(b) Justifier :  $q > 0$ .

*Démonstration.* Par hypothèse,  $X$  suit une loi sans mémoire. Ainsi, pour tout entier  $j \in \mathbb{N}$ , la probabilité conditionnelle  $\mathbb{P}_{[X > 1]}([X > 1 + j]) = \mathbb{P}([X > j])$  est bien définie (en posant  $k = 1$  dans la définition), ce qui implique en particulier que  $\mathbb{P}([X > 1]) > 0$ . D'où  $q > 0$ . □

- (c) Montrer que, pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $u_{k+1} = qu_k$ . En déduire une expression simple de  $u_k$  pour tout  $k \in \mathbb{N}$ .

*Démonstration.* Soit  $k \in \mathbb{N}$ . On sait que  $X$  suit une loi sans mémoire, donc en choisissant  $j = 1$  dans la définition, on obtient :

$$\mathbb{P}_{[X > k]}([X > k + 1]) = \mathbb{P}([X > 1])$$

Or,

$$\mathbb{P}_{[X > k]}([X > k + 1]) = \frac{\mathbb{P}([X > k + 1])}{\mathbb{P}([X > k])}$$

d'où

$$\mathbb{P}([X > k + 1]) = \mathbb{P}([X > 1])\mathbb{P}([X > k])$$

ce qui se traduit bien en

$$\boxed{u_{k+1} = qu_k}$$

On en déduit que  $(u_k)$  est une suite géométrique et il vient alors que, pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $u_k = u_0 q^k$ . Or,  $u_0 = \mathbb{P}([X > 0]) = 1$  d'après la question préliminaire. D'où :

$$\boxed{\forall k \in \mathbb{N}, u_k = q^k}$$

□

- (d) Montrer que, pour tout  $k \in \mathbb{N}^*$ ,  $\mathbb{P}([X = k]) = u_{k-1} - u_k$ .

*Démonstration.* Soit  $k \in \mathbb{N}^*$ . La variable aléatoire  $X$  est à valeurs entières donc

$$[X > k - 1] = [X \geq k] = [X = k] \cup [X > k]$$

Par incompatibilité, il vient

$$\mathbb{P}([X > k - 1]) = \mathbb{P}([X = k]) + \mathbb{P}([X > k])$$

ce qui se traduit en

$$\boxed{\mathbb{P}([X = k]) = u_{k-1} - u_k}$$

□

- (e) Montrer que  $q < 1$ . On pourra faire un raisonnement par l'absurde.

*Démonstration.* On sait déjà que  $q \in ]0, 1]$ . Supposons que  $q = 1$ .

Alors, pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $u_k = 1$ . On en déduit que, pour tout  $k \in \mathbb{N}^*$ ,

$$\mathbb{P}([X = k]) = u_{k-1} - u_k = 1 - 1 = 0$$

ce qui donne :

$$\sum_{k=1}^{+\infty} \mathbb{P}([X = k]) = 0$$

Or,  $X(\Omega) \subset \mathbb{N}^*$  et donc la famille  $([X = k])_{k \in \mathbb{N}^*}$  est un système complet d'événements. Ainsi,

$$\sum_{k=1}^{+\infty} \mathbb{P}([X = k]) = 1$$

D'où  $0 = 1$ . C'est absurde. Donc  $\boxed{q < 1}$ .

□

- (f) Conclure.

*Démonstration.* On a montré que

- $X(\Omega) \subset \mathbb{N}^*$

- pour tout  $k \in \mathbb{N}^*$ ,

$$\begin{aligned}\mathbb{P}([X = k]) &= u_{k-1} - u_k \\ &= q^{k-1} - q^k \\ &= q^{k-1}(1 - q) \\ &= pq^{k-1} \quad (\text{en posant } p = 1 - q)\end{aligned}$$

Ceci permet de conclure que  $X \hookrightarrow \mathcal{G}(p)$  avec  $p \in ]0, 1[$  (puisque  $q \in ]0, 1[$ ). Ainsi, la deuxième propriété implique la première propriété.  $\square$

4. De quel nombre l'appel `simul(100000)` donne-t-il une approximation ?

```

1 def simul(N):
2     c = 0
3     tirages = 0
4     while tirages < N:
5         X = rd.geometric(1/2)
6         if X > 2:
7             tirages = tirages + 1
8             if X > 5:
9                 c = c + 1
10    return c / N

```

*Démonstration.* D'après la loi faible des grands nombres, l'appel `simul(100000)` renvoie une approximation de la probabilité conditionnelle

$$\mathbb{P}_{[X > 2]}([X > 5])$$

où  $X \hookrightarrow \mathcal{G}(\frac{1}{2})$ .

En effet, dans cette simulation **Python**, on ne retient que les tirages qui réalisent l'événement  $[X > 2]$  donc on conditionne l'expérience par cet événement. Ensuite, on effectue exactement  $N$  tirages réalisant l'événement  $[X > 2]$ , et parmi ces tirages, la variable  $c$  compte combien de tirages ont réalisé l'événement  $[X > 5]$ . Le nombre  $c/N$  est donc la fréquence empirique de réalisation de cet événement lorsque l'on conditionne par  $[X > 2]$ .

De plus, d'après ce qui précède,  $X$  suit une loi sans mémoire, donc

$$\mathbb{P}_{[X > 2]}([X > 5]) = \mathbb{P}([X > 3]) = \left(\frac{1}{2}\right)^3 = \frac{1}{8}$$

L'appel `simul(100000)` renvoie une approximation de  $\frac{1}{8}$ .  $\square$

## Partie 2 : Loi exponentielle

L'objet de cette partie est de démontrer le théorème suivant.

**Théorème 2.** Soit  $X$  une variable aléatoire. Les deux propriétés qui suivent sont équivalentes :

- $X \hookrightarrow \mathcal{E}(\lambda)$  où  $\lambda > 0$ .
- $X$  suit une loi sans mémoire et  $X$  admet une densité  $f$  qui est nulle sur  $] - \infty, 0[$ , continue et strictement positive sur  $]0, +\infty[$  et continue à droite en 0.

5. Soit  $\lambda > 0$  et soit  $X \hookrightarrow \mathcal{E}(\lambda)$ .

(a) On note  $f$  la densité usuelle de  $X$ . Rappeler l'expression de  $f(x)$  pour tout  $x \in \mathbb{R}$ .

*Démonstration.*

$$\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = \begin{cases} \lambda e^{-\lambda x} & \text{si } x \geq 0 \\ 0 & \text{si } x < 0 \end{cases}$$

$\square$

- (b) Vérifier que  $f$  est nulle sur  $] -\infty, 0[$ , continue et strictement positive sur  $]0, +\infty[$  et continue à droite en 0.

*Démonstration.* • D'après la formule précédente,  $f$  est nulle sur  $] -\infty, 0[$ .

- $f$  coïncide avec  $x \mapsto \lambda e^{-\lambda x}$  sur  $]0, +\infty[$  et  $\lambda > 0$  donc  $f$  est continue et strictement positive sur  $]0, +\infty[$ .
- $\lim_{x \rightarrow 0^+} f(x) = \lim_{x \rightarrow 0^+} \lambda e^{-\lambda x} = \lambda = f(0)$ . Donc  $f$  est continue à droite en 0.

□

- (c) Montrer que, pour tout  $t \geq 0$ ,  $\mathbb{P}([X > t]) = e^{-\lambda t}$ .

*Démonstration.* Soit  $t \geq 0$ .

$$\begin{aligned} \mathbb{P}([X > t]) &= 1 - \mathbb{P}([X \leq t]) \\ &= 1 - F_X(t) \\ &= 1 - (1 - e^{-\lambda t}) && \text{(d'après le cours)} \\ &= e^{-\lambda t} \end{aligned}$$

□

- (d) Conclure.

*Démonstration.* Tout d'abord,  $f$  est nulle en dehors de  $]0, +\infty[$  donc  $X$  est à valeurs positives. Soit  $t \geq 0$  et soit  $x \geq 0$ .

$$\begin{aligned} \mathbb{P}_{[X > t]}([X > t + x]) &= \frac{\mathbb{P}([X > t + x] \cap [X > t])}{\mathbb{P}([X > t])} \\ &= \frac{\mathbb{P}([X > t + x])}{\mathbb{P}([X > t])} && \text{(car } x \geq 0) \\ &= \frac{e^{-\lambda(t+x)}}{e^{-\lambda t}} && \text{(car } t \geq 0 \text{ et } t + x \geq 0) \\ &= e^{-\lambda x} \\ &= \mathbb{P}([X > x]) && \text{(car } x \geq 0) \end{aligned}$$

On en déduit que  $X$  suit une loi sans mémoire. Ainsi, la première propriété implique la deuxième propriété.

□

6. Soit  $X$  une variable aléatoire suivant une loi sans mémoire et admettant une densité  $f$  qui est nulle sur  $] -\infty, 0[$ , continue et strictement positive sur  $]0, +\infty[$  et continue à droite en 0. On note  $G : x \mapsto \mathbb{P}([X > x])$  (on appelle  $G$  la fonction de *survie* de  $X$ ). On pose  $\lambda = f(0)$ .

- (a) Donner la valeur de  $F_X(x)$  pour  $x \leq 0$ . Rappeler la valeur de  $G(0)$ .

*Démonstration.* Soit  $x \geq 0$ . D'après la question préliminaire,  $X(\Omega) \subset ]0, +\infty[$ . On en déduit que

$$F_X(x) = \mathbb{P}([X \leq x]) = \mathbb{P}(\emptyset) = 0$$

De plus,

$$G(0) = \mathbb{P}([X > 0]) = 1$$

□

- (b) Justifier que  $G$  est continue sur  $\mathbb{R}$  et de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $]0, +\infty[$ .

*Démonstration.* Pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $G(x) = \mathbb{P}([X > x]) = 1 - \mathbb{P}([X \leq x]) = 1 - F_X(x)$ .

- La variable aléatoire  $X$  est à densité donc  $F_X$  est continue sur  $\mathbb{R}$  donc  $G$  est continue sur  $\mathbb{R}$ .
- $f$  est continue sur  $]0, +\infty[$  donc  $F_X$  est de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $]0, +\infty[$  donc  $G$  est de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $]0, +\infty[$ .

□

- (c) i. Montrer que, pour tout
- $t \geq 0$
- et pour tout
- $x \geq 0$
- ,

$$G(t+x) = G(t)G(x)$$

*Démonstration.* Soit  $t \geq 0$  et soit  $x \geq 0$ . Puisque  $X$  suit une loi sans mémoire, on a

$$\mathbb{P}_{[X>t]}([X > t+x]) = \mathbb{P}([X > x])$$

Or,  $x \geq 0$ , donc

$$\mathbb{P}_{[X>t]}([X > t+x]) = \frac{\mathbb{P}([X > t+x])}{\mathbb{P}([X > t])}$$

ce qui se réécrit

$$\frac{G(t+x)}{G(t)} = G(x)$$

d'où

$$\boxed{G(t+x) = G(t)G(x)}$$

□

- ii. Montrer que, pour tout
- $t > 0$
- et pour tout
- $x > 0$
- ,

$$G'(t+x) = G(t)G'(x)$$

*Démonstration.* Soit  $t > 0$ . On pose  $h_1 : x \mapsto G(t+x)$  et  $h_2 : x \mapsto G(t)G(x)$ . D'après la question précédente,  $h_1$  et  $h_2$  coïncident sur  $[0, +\infty[$ . De plus,  $G$  est de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $]0, +\infty[$  donc  $h_1$  et  $h_2$  sont dérivables sur  $]0, +\infty[$  (on a bien, pour tout  $x > 0$ ,  $t+x > 0$ ).

Ainsi,

$$\forall x > 0, h_1'(x) = h_2'(x)$$

*i.e.*

$$\boxed{\forall x > 0, G'(t+x) = G(t)G'(x)}$$

□

- iii. En déduire que, pour tout
- $t > 0$
- ,

$$G'(t) = -\lambda G(t)$$

(on fera le lien entre la fonction  $G'$  et la fonction  $f$ )

*Démonstration.* Soit  $t > 0$  et soit  $x > 0$ . On sait que

$$G'(t+x) = G(t)G'(x)$$

Or,  $G(x) = 1 - F_X(x)$  donc  $G'(x) = -F_X'(x) = -f(x)$ . D'où

$$G'(t+x) = -f(x)G(t)$$

Or,

$$\lim_{x \rightarrow 0^+} f(x) = f(0) = \lambda$$

car  $f$  est continue à droite en 0.

De plus,  $G$  est de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $]0, +\infty[$  donc  $G'$  est continue sur  $]0, +\infty[$  donc

$$\lim_{x \rightarrow 0} G'(t+x) = G'(t) \quad (\text{car } t > 0)$$

On fait alors un passage à la limite lorsque  $x \rightarrow 0^+$ , on obtient :

$$\boxed{G'(t) = -\lambda G(t)}$$

□

- iv. Justifier que
- $\lambda \geq 0$
- puis montrer que
- $\lambda > 0$
- . On pourra faire un raisonnement par l'absurde pour la deuxième inégalité.

*Démonstration.* Tout d'abord, on sait que  $f$  est une densité donc, pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,  $f(x) \geq 0$ . En particulier,  $f(0) \geq 0$ . D'où  $\lambda \geq 0$ .

Supposons que  $\lambda = 0$ .

Alors, pour tout  $t > 0$ ,  $G'(t) = 0$  et donc  $-f(t) = 0$ . Ceci contredit l'hypothèse faite sur  $f$ , à savoir que  $f$  est strictement positive sur  $]0, +\infty[$ .

Donc  $\lambda > 0$ . □

- v. Montrer qu'il existe une constante  $C \in \mathbb{R}$  telle que, pour tout  $t > 0$ ,  $G(t) = Ce^{-\lambda t}$ , puis déterminer la valeur de  $C$ .

*Démonstration.* La fonction  $G$  est solution sur  $]0, +\infty[$  de l'équation différentielle  $y' = -\lambda y$  d'inconnue  $y$ . Il s'agit d'une équation différentielle linéaire, d'ordre 1, homogène et à coefficients constants. On sait alors que les solutions de cette équation différentielle sont toutes de la forme

$$t \mapsto Ce^{-\lambda t}, \quad \text{où } C \in \mathbb{R}$$

La fonction  $G$  étant l'une de ces solutions, il existe  $C \in \mathbb{R}$  tel que, pour tout  $t > 0$ ,  $G(t) = Ce^{-\lambda t}$ .

En faisant tendre  $t$  vers  $0^+$  et en utilisant la continuité de  $G$  en 0, on obtient :  $G(0) = C$ . Or,  $G(0) = 1$  donc  $C = 1$ . □

- (d) Conclure.

*Démonstration.* On a montré que, pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,

$$F_X(t) = \begin{cases} 1 - e^{-\lambda t} & \text{si } t > 0 \\ 0 & \text{si } t \leq 0 \end{cases}$$

car  $F_X = 1 - G$ .

On reconnaît la fonction de répartition d'une variable aléatoire qui suit la loi exponentielle de paramètre  $\lambda$ . Or, la fonction de répartition caractérise la loi, donc  $X \leftrightarrow \mathcal{E}(\lambda)$  avec  $\lambda > 0$ . La deuxième propriété implique la première propriété. □

### Partie 3 : De la loi exponentielle à la loi géométrique

L'objet de cette partie est de démontrer le théorème suivant.

**Théorème 3.** Soit  $\lambda > 0$  et soit  $X \leftrightarrow \mathcal{E}(\lambda)$ . On pose  $Y = \lfloor X \rfloor + 1$ . Alors  $Y \leftrightarrow \mathcal{G}(1 - e^{-\lambda})$ .

7. On pose  $Z = \lfloor X \rfloor$ .

- (a) Déterminer  $Z(\Omega)$ .

*Démonstration.* On a  $Z = h(X)$  où  $h : x \mapsto \lfloor x \rfloor$ . Donc

$$\begin{aligned} Z(\Omega) &= h(X)(\Omega) \\ &= h(X(\Omega)) \\ &= h([0, +\infty[) \\ &= \mathbb{N} \end{aligned}$$

□

- (b) Calculer, pour tout  $k \in Z(\Omega)$ ,  $\mathbb{P}([Z = k])$ .

*Démonstration.* Soit  $k \in \mathbb{N}$ .

$$\begin{aligned} \mathbb{P}([Z = k]) &= \mathbb{P}(\lfloor X \rfloor = k) \\ &= \mathbb{P}([k \leq X < k + 1]) \\ &= F_X(k + 1) - F_X(k) && \text{(car } X \text{ est à densité)} \\ &= (1 - e^{-\lambda(k+1)}) - (1 - e^{-\lambda k}) \\ &= e^{-\lambda k} - e^{-\lambda(k+1)} \\ &= e^{-\lambda k} (1 - e^{-\lambda}) \end{aligned}$$

□

8. Conclure.

*Démonstration.* Tout d'abord,  $Z(\Omega) = \mathbb{N}$  donc  $Y(\Omega) = \mathbb{N}^*$ . Soit  $k \in \mathbb{N}^*$ .

$$\begin{aligned} \mathbb{P}([Y = k]) &= \mathbb{P}([Z + 1 = k]) \\ &= \mathbb{P}([Z = k - 1]) \\ &= e^{-\lambda(k-1)} (1 - e^{-\lambda}) \end{aligned} \quad (\text{car } k - 1 \in \mathbb{N})$$

Posons  $p = 1 - e^{-\lambda}$  et  $q = 1 - p = e^{-\lambda}$ . On a bien  $1 - e^{-\lambda} \in ]0, 1[$  (car  $\lambda > 0$ ) et, pour tout  $k \in \mathbb{N}^*$ ,  $\mathbb{P}([Y = k]) = pq^{k-1}$  donc  $Y \leftrightarrow \mathcal{G}(p)$ .  $\square$

9. (a) Ecrire une fonction **Python**, nommée `partieEnt(x)`, qui prend en paramètre un réel  $x \geq 0$  et renvoie  $\lfloor x \rfloor$ .

*Démonstration.* On propose le programme **Python** suivant :

```

1 def partieEnt(x):
2     k = 0
3     while k+1 <= x:
4         k = k+1
5     return k

```

$\square$

(b) Compléter le programme **Python** suivant pour qu'il simule la variable aléatoire  $Y$  (on note `lam` le réel  $\lambda$ ).

```

1 def simulY(lam):
2     X = rd.exponential(1 / lam)
3     return partieEnt(X) + 1

```

*Démonstration.* Il faut faire attention au paramètre pour la simulation d'une loi exponentielle en **Python**. C'est l'inverse du paramètre de la loi dans le langage mathématiques. Ceci est dû à une différence culturelle entre la France et le monde anglo-saxon, qui définit  $X \leftrightarrow \mathcal{E}(\lambda)$  de telle sorte que  $\mathbb{E}(X) = \lambda$  (alors qu'avec la convention française,  $\mathbb{E}(X) = \frac{1}{\lambda}$ ).  $\square$

## Partie 4 : De la loi géométrique à la loi exponentielle

L'objet de cette partie est de démontrer le théorème suivant.

**Théorème 4.** Soit  $\lambda > 0$  et soit  $X \leftrightarrow \mathcal{E}(\lambda)$ . Soit  $(p_n)_{n \in \mathbb{N}^*}$  une suite de réels dans  $]0, 1[$  qui vérifie :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} np_n = \lambda$ . Soit  $(X_n)_{n \in \mathbb{N}^*}$  une suite de variables aléatoires telle que, pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ ,  $X_n \leftrightarrow \mathcal{G}(p_n)$ . Alors la suite de variables aléatoires  $\left(\frac{X_n}{n}\right)_{n \in \mathbb{N}^*}$  converge en loi vers  $X$ .

Notons, pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ ,  $Y_n = \frac{X_n}{n}$ . Il s'agit de démontrer :

$$\forall x \in \mathbb{R}, \lim_{n \rightarrow +\infty} F_{Y_n}(x) = F_X(x)$$

10. Soit  $x \leq 0$ . Donner la valeur de  $F_{Y_n}(x)$ .

*Démonstration.*  $Y_n$  est à valeurs strictement positives, donc, pour tout  $x \leq 0$ ,  $F_{Y_n}(x) = 0$ .  $\square$

11. Soit  $x > 0$ .

(a) Montrer que, pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ ,  $F_{Y_n}(x) = 1 - (1 - p_n)^{\lfloor nx \rfloor}$ .

*Démonstration.* Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ .

$$\begin{aligned}
 F_{Y_n}(x) &= \mathbb{P}([Y_n \leq x]) \\
 &= \mathbb{P}\left(\left[\frac{X_n}{n} \leq x\right]\right) \\
 &= \mathbb{P}([X_n \leq nx]) && \text{(car } n > 0) \\
 &= \mathbb{P}([X_n \leq \lfloor nx \rfloor]) && \text{(car } X \text{ est à valeurs entières)} \\
 &= 1 - \mathbb{P}([X_n > \lfloor nx \rfloor]) \\
 &= 1 - (1 - p_n)^{\lfloor nx \rfloor} && \text{(cf question 2a)}
 \end{aligned}$$

□

(b) Montrer que  $\lfloor nx \rfloor \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} nx$ .

*Démonstration.* Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . On a

$$\lfloor nx \rfloor \leq nx < \lfloor nx \rfloor + 1$$

donc

$$nx - 1 < \lfloor nx \rfloor \leq nx$$

Or,  $nx > 0$  (car  $x > 0$  et  $n > 0$ ) donc

$$1 - \frac{1}{nx} < \frac{\lfloor nx \rfloor}{nx} \leq 1$$

De plus,  $\frac{1}{nx} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$  donc, par théorème d'encadrement,

$$\frac{\lfloor nx \rfloor}{nx} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$$

d'où

$$\boxed{\lfloor nx \rfloor \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} nx}$$

□

(c) Calculer  $\lim_{n \rightarrow +\infty} F_{Y_n}(x)$ .

*Démonstration.* Pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ ,

$$F_{Y_n}(x) = 1 - (1 - p_n)^{\lfloor nx \rfloor} = 1 - e^{\lfloor nx \rfloor \ln(1 - p_n)}$$

Or,  $np_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \lambda$  et  $\lambda \neq 0$  donc  $p_n \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \frac{\lambda}{n}$ , d'où  $p_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$ .

Ainsi, on a  $\ln(1 - p_n) \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} -p_n$  et, d'après la question précédente,  $\lfloor nx \rfloor \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} nx$ . Par produit :

$$\lfloor nx \rfloor \ln(1 - p_n) \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} -np_n x$$

D'où  $\lfloor nx \rfloor \ln(1 - p_n) \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} -\lambda x$ . Par continuité de l'exponentielle,

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} e^{\lfloor nx \rfloor \ln(1 - p_n)} = e^{-\lambda x}$$

et finalement :

$$\boxed{\lim_{n \rightarrow +\infty} F_{Y_n}(x) = 1 - e^{-\lambda x}}$$

□

12. Conclusion.

*Démonstration.* En faisant le bilan des questions 10 et 11, il vient que, pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} F_{Y_n}(x) = \begin{cases} 1 - e^{-\lambda x} & \text{si } x > 0 \\ 0 & \text{si } x \leq 0 \end{cases}$$

Ainsi, pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,

$$\boxed{\lim_{n \rightarrow +\infty} F_{Y_n}(x) = F_X(x)}$$

puisque  $X \leftrightarrow \mathcal{E}(\lambda)$ . □