Probabilités

TD n° 4

Hugo SACCU.

Exercice 1. Running Time.

Q1. Soit $X_n \sim \mathcal{U}(\{0,1\}^n)$. On a : $\mathbb{E}[T(X_n)] \leq k \cdot n^2$ avec k fixé.

D'après l'inégalité de Markov:

$$P(T(X_n) \geq n^2 f(n)) \leq \frac{\mathbb{E}[T(X_n)]}{n^2 f(n)} = \frac{k}{f(n)} \xrightarrow[n \to +\infty]{} 0.$$

Q2. Notons $T_{max} = \max_{\omega \in \Omega} T(\omega)$.

$$k n^2 \geq \mathbb{E}[T] = \sum_{\omega \in \Omega} T(\omega) \, 1/2^n \geq T_{max} \frac{1}{2^n}$$

D'où $T_{max} \leq k \cdot n^2 \, 2^n$. On conclut que $T_{max} = O(n^2 2^n)$.

Exercice 2. Coquilles dans un TD

Q1. Notons N le temps de relecture pour enlever les 4 coquilles. et N_i pour la ième coquille.

$N_i \sim \mathcal{G}(1/3)$ et $N = \max(N_1, N_2, N_3, N_4)$.

$$\mathbb{P}(N \leq n) = \prod_{i=1}^{4} \mathbb{P}(N_i \leq n) = \prod_{i=1}^{4} \sum_{k=1}^{n} \mathbb{P}(N_i = k)$$

↑ indépendance

$$= \prod_{i=1}^{4} \sum \left(\frac{2}{3}\right)^k \frac{1}{3}$$

$$= \prod_{i=1}^{4} \cancel{\frac{1}{3}} \times \frac{1 - \left(\frac{2}{3}\right)^n}{1/3}$$

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

Avec $n = 10$, on a $\mathbb{P}(N \leq 10) \approx 0,9$.

Q2. Le problème du collectionneur de vignettes, mais, à chaque étape, on peut corriger plusieurs coquilles, alors qu'on ne peut avoir qu'un magnet.

Q3.. D'après Tchebychev,

$$\mathbb{P}(10-n < X < 10+n) = 1 - \mathbb{P}(|X-\mu| \geq n) \leq 1 - \frac{\sigma^2}{n^2}$$

On a bien le résultat demandé pour $n \geq 5$.

Exercice 3. Tester la pièce.

On lance n fois la pièce. Le nombre de "Pile"s est $X \sim \mathcal{B}(n,p)$.

$$\mathbb{E}[X] = n \cdot p \qquad Var[X] = np(1-p)$$

$$\mathbb{P}(|X - \mathbb{E}[X]| \geq n/10) \leq \frac{Var[X]}{(n/10)^2} = \frac{p(1-p)}{n/100} \leq \frac{25}{n}$$

Pour avoir une probabilité d'au moins 0,9, il faut

$$0,9 \leq 1 - 25/n \iff 25/n \leq 0,1 \iff n \geq 250$$

Exercice 4. Comparer Markov, Tchebychev et Chernoff.

$$X \sim \mathcal{B}(n, 1/6) \qquad \mathbb{E}[X] = n/6 \qquad Var[X] = 5n/36.$$

Markov : $\mathbb{P}(X \geq n/4) \leq \frac{n/6}{n/4} = \frac{4}{6}$

Tchebychev : $\mathbb{P}(|X - \mathbb{E}[X]| \leq n/12) \leq \frac{5n/36}{(n/12)^2} = \frac{144 \times 5}{36} \times \frac{1}{n} = 20/n$

Chernoff : $\mathbb{P}(X \leq (1+\frac{1}{2})\mathbb{E}[X]) \leq \exp\left(-\frac{1/4}{5/2}\frac{n}{6}\right) = \exp(-\frac{n}{60})$.

Exercice 5. Chernoff Bound Interval.

Q1. On a : $\mathbb{E}[e^{\lambda Y}] = (1-p) + p e^{\lambda}$

$= 1 - \mathbb{E}[X] + \mathbb{E}[X] e^{\lambda}$

Convexité de $\exp(\lambda -)$ et croissance de $\mathbb{E}[-]$ ↪ $= \mathbb{E}[(1-X)e^{0} + e^{\lambda} X]$

$\geq \mathbb{E}[e^{\lambda X + (1-X)\cdot 0}] \geq \mathbb{E}[e^{\lambda X}]$

Q2. Pour $\lambda > 0$,

$$\mathbb{P}(X \geq (1+\varepsilon)\mu) = \mathbb{P}(e^{\lambda X} \geq e^{\lambda \mu (1+\varepsilon)})$$

$$\leq \frac{\mathbb{E}[e^{\lambda X}]}{e^{\lambda \mu (1+\varepsilon)}}$$

Par inégalité de Markov

De plus, $\mathbb{E}[e^{\lambda X}] = \mathbb{E}[e^{\lambda(X_1 + \dots + X_n)}]$

$$= \prod \mathbb{E}[e^{\lambda X_i}]$$

$$= e^{\sum p_i (e^{\lambda} - 1)}$$

En effet,

$$\mathbb{E}[e^{\lambda X_i}] \leq (1-p_i) + p_i e^{\lambda}$$

$$= 1 + p_i (e^{\lambda} - 1)$$

$$\leq e^{p_i (e^{\lambda} - 1)}$$

D'où, $\mathbb{P}(X \geq (1+\varepsilon)\mu) \leq \dfrac{e^{\mu(e^{\lambda} - 1)}}{e^{\lambda \mu (1+\varepsilon)}}$ où $\lambda = \ln(1+\varepsilon)$.

Exercice 6. Fonction génératrice

1) $G_X(z) = \mathbb{E}[z^X] = \sum_{n=0}^{+\infty} z^n \, \mathbb{P}(X=n)$

$$G'_X(z) = \sum_{n=1}^{+\infty} n z^{n-1} \, \mathbb{P}(X=n) \Rightarrow \mathbb{E}[X] = G'_X(1)$$

$$G''_X(z) = \sum_{n=2}^{+\infty} n(n-1) z^{n-2} \, \mathbb{P}(X=n)$$

$$\mathrm{Var}[X] = G''_X(1) + G'_X(1) - (G'_X(1))^2$$

Q 2. $G_X(z) = \mathbb{E}[z^X] = \sum_{k=0}^{+\infty} z^k \, \mathcal{C}(\lambda) \frac{\lambda^k}{k!}$

$$= \mathcal{C}(\lambda) \exp(\lambda z)$$

Q3. $G_X(1) = \sum_{n=0}^{+\infty} \mathbb{P}(X=n) = 1$

d'où $\mathcal{C}(\lambda)\exp(\lambda) = 1$ pour tout $\lambda \in \mathbb{R}$

On en déduit $\mathcal{C}(\lambda) = \exp(-\lambda)$.

Q4. $G_X(z) = \exp(\lambda(z-1))$

$$\mathbb{E}[X] = G'_X(1) = \lambda e^{-\lambda} \cdot e^{\lambda} = \lambda$$

$$\mathrm{Var}[X] = G''_X(1) + G'_X(1) - (G'_X(1))^2$$

$$= \lambda^2 \cancel{e^{-\lambda} e^{\lambda}} \quad \lambda \quad - \lambda^2$$

$$= \lambda$$

Q5. $X \sim \mathcal{B}(n, p)$.

$G_X(z) = \sum_{k=0}^{+\infty} z^k \, \mathbb{P}(X=k)$

$= \sum_{k=0}^{n} z^k \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k}$

$= (pz + 1 - p)^n$

$\mathbb{E}[X] = G'_X(1) = np(p+1-p)^{n-1}$

$= np$

$\mathrm{Var}[X] = G''_X(1) + G'_X(1) - G'_X(1)^2$

$= n(n-1)p^2 + np - n^2p^2$

$= p^2(\cancel{n^2} - n - \cancel{n^2}) + np$

$= np(1-p)$.

Q6. $G_S(z) = \mathbb{E}[z^S] = \sum_{n=0}^{+\infty} \mathbb{E}[z^S \mid N=n] \cdot \mathbb{P}(N=n)$

$$= \sum_{n=1}^{+\infty} \mathbb{E}[z^{X_1+\dots+X_n}] \cdot \mathbb{P}(N=n) + \mathbb{P}(N=0)$$

$$= \sum_{n=1}^{+\infty} \mathbb{E}[z^{X_1} \times \dots \times z^{X_n}] \cdot \mathbb{P}(N=n) + \mathbb{P}(N=0)$$

car les $(X_i)_{i\geq 0}$ sont iid

$$= \sum_{n=1}^{+\infty} \left(\mathbb{E}[z^{X_1}]\right)^n \cdot \mathbb{P}(N=n)$$

$$= G_N(G_{X_1}(z))$$

Si $X_i \sim \mathcal{G}(q)$ et $N \sim \mathcal{G}(p)$,

$$G_N(z) = \sum_{n=1}^{+\infty} z^n q(1-q)^{n-1} = zq \sum_{n=0}^{+\infty} (1-q)^n z^n$$

$$= zq / (1-(1-q)z)$$

D'où

$$G_S(z) = \frac{pzq}{(1-(1-q)z)\left(1-(1-p)\left(qz/1-(1-q)z\right)\right)}$$

$$= \frac{pzq}{1 - z + \cancel{qz} - \cancel{qz} + pqz}$$

$$= \frac{(pq)z}{1-(1-pq)z}$$

On peut en déduire que $S \sim \mathcal{G}(pq)$.

Exercice 7. Probabilités conditionnelles.

Q1. On pose $\Omega' = \Omega \setminus Y^{-1}(\{0\})$, puis

$$X : \mathbb{N}^* \longrightarrow \Omega' \qquad \mathbb{P}' : \Omega' \longrightarrow [0,1]$$
$$n \longmapsto Y(n). \qquad \omega \longmapsto \mathbb{P}(\omega) / \mathbb{P}(Y \neq 0).$$

Q2. $\mathbb{E}[X^2] - \mathbb{E}[X]^2 = \mathrm{Var}[X] \geq 0$

D'où $\mathbb{E}[X^2] \geq \mathbb{E}[X]^2$.

Q3. $$\mathbb{E}[Y] = \sum_{y=0}^{+\infty} y \, \mathbb{P}(Y=y) = \sum_{y=1}^{+\infty} \underbrace{y}_{\geq 1} \mathbb{P}(Y=y) \geq \mathbb{P}(Y \geq 1) = \mathbb{P}(Y \neq 0)$$

$$\frac{\mathbb{E}[Y]^2}{\mathbb{E}[Y^2]} = \frac{\mathbb{E}[X]^2 \cdot \mathbb{P}(Y \neq 0)^{\cancel{2}}}{\mathbb{E}[X^2] \cdot \cancel{\mathbb{P}(Y \neq 0)}} \leq \mathbb{P}(Y \neq 0) \cdot \times 1$$

par Q2.

Exercice 8. Bucket Sort.

Q1. Si on reçoit $x = \overline{b_k \dots b_0}^2$, on le met dans le bucket numéroté $\overline{b_k \dots b_{k-m}}^2$ (c'est un bitshift de $k-m$).

Q2. Soit $X \sim \mathcal{U}([\![0, 2^k - 1]\!])$.
$\mathbb{P}(\text{On place } X \text{ dans le seau } i) = 1/n$.

D'où,

$$\mathbb{P}(X_i = \ell) = \binom{n}{\ell} \left(\frac{1}{n}\right)^{\ell} \cdot \left(1 - \frac{1}{n}\right)^{n-\ell}$$

C'est une loi binomiale $\mathcal{B}(n, 1/n)$.

Q3. Notons T le temps de calcul du bucketsort.

$$\mathbb{E}[T] = \sum_{i=0}^{2^k-1} \mathbb{E}[T_i] \quad + \mathcal{O}(n)$$

$$\mathbb{E}[T_i] = \mathbb{E}[M X_i^2] = M\left(\mathrm{Var}[X_i] + \mathbb{E}[X_i]^2\right)$$
$$\leq M\left(n \cdot \frac{1}{n} \cdot \frac{n-1}{n} + \frac{n^2}{n^2}\right) = M n\left[2 - 1/n\right] \leq 2Mn$$

D'où, $\mathbb{E}[T] = \mathcal{O}(n)$.