

**Examen du 31 mai 2018**  
Durée : 3 heures.

Tous les documents sont interdits.

**Exercice 1 Échauffement**

1. Soient  $X$  et  $Y$  deux bits aléatoires uniformes et indépendants. Est-ce que  $X$  et  $X \oplus Y$  (l'addition modulo 2) sont indépendants ?
2. Soit  $X_1$  et  $X_2$  deux v.a. indépendantes de loi géométrique de paramètres respectifs  $p_1$  et  $p_2$ . Quelle est la loi de  $\min(X_1, X_2)$  ?
3. Soient  $U$  et  $V$  deux v.a. i.i.d de loi uniforme dans  $[0, 1]$ . Calculer  $\mathbf{P}(U \geq 2V)$ .
4. On considère la marche aléatoire sur le graphe de sommets  $\{1, \dots, 5\}$  dans lequel les sommets  $i$  et  $j$  sont reliés par une arête si et seulement si  $i + j$  est un nombre premier. Si la marche part du sommet 1, combien en moyenne faut-il effectuer de pas pour y revenir ?

**Exercice 2 Question de cours**

On rappelle que la fonction caractéristique de la loi  $N(0, 1)$  est  $\Phi : t \mapsto \exp(-t^2/2)$ .

1. Soit  $X$  une v.a.  $L^2$ . Donner sans justification le développement limité à l'ordre 2 en 0 de la fonction caractéristique de  $X$ .
2. On suppose désormais  $X$  d'espérance nulle. Soit  $(X_n)$  des copies indépendantes de  $X$ . Calculer la fonction caractéristique de la variable aléatoire

$$Y_n := \frac{X_1 + \dots + X_n}{\sqrt{n}}$$

en fonction de celle de  $X$ .

3. Démontrer le théorème central limite comme conséquence du théorème de Lévy.

**Exercice 3 Chaîne de Markov à 3 états**

On considère la chaîne de Markov d'espaces d'états  $S = \{1, 2, 3\}$  et de matrice de transition

$$Q = \begin{pmatrix} 0.6 & 0.4 & 0 \\ 0.2 & 0.5 & 0.3 \\ 0 & 0.1 & 0.9 \end{pmatrix}$$

et  $(X_n)_{n \geq 0}$  une chaîne de Markov associée vérifiant  $X_0 = 1$ .

1. Calculer  $\mathbf{P}(X_2) = 2$ .
2. Déterminer la probabilité invariante de cette chaîne de Markov.
3. Pour  $n \geq 1$ , on pose  $Y_n = X_n - X_{n-1}$ . Est-ce que  $(Y_n)_{n \geq 1}$  est une chaîne de Markov ? Justifier.
4. Calculer  $\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbf{P}(Y_n = 1)$ .

**Exercice 4 Maximum de vraisemblance**

On considère le modèle statistique formé de la famille de lois exponentielles  $(\mathcal{E}_\theta)_{\theta > 0}$ . On rappelle que  $\mathcal{E}_\theta$  a pour densité  $x \mapsto \theta \exp(-\theta x) \mathbf{1}_{x \geq 0}$ .

1. Déterminer l'estimateur de  $\theta$  obtenu par le principe du maximum de vraisemblance.
2. Cet estimateur est-il consistant ?

### Exercice 5 Polygones aléatoires

On définit par récurrence une suite  $(P_n)$  de polygones convexes de la manière suivante :  $P_0$  est un triangle, et pour déterminer  $P_n$  on choisit au hasard deux côtés distincts du polygone  $P_{n-1}$  (selon la loi uniforme sur les couples de côtés distincts) et on relie leurs milieux par une arête. Le polygone  $P_n$  est choisi parmi les deux polygones ainsi délimités, chacun ayant probabilité  $\frac{1}{2}$ . Soit  $X_n$  le nombre de côtés du polygone  $P_n$  et  $Y_n = X_n - 3$ .

1. Expliquer pourquoi  $(Y_n)$  est une chaîne de Markov d'espace d'états  $\mathbf{N}$  et de matrice de transition

$$Q(m, n) = \begin{cases} \frac{1}{m+2} & \text{si } 0 \leq n \leq m+1 \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases}$$

2. On suppose que  $\pi$  est une probabilité invariante pour cette chaîne, et on pose

$$G(s) = \sum_{n=0}^{\infty} \pi(n) s^n.$$

Montrer que  $G$  est solution de l'équation

$$\frac{d}{ds}((1-s)G(s)) = -sG(s).$$

**Indication.** Écrire  $\mathbf{E}[s^{Y_{n+1}}]$  comme l'espérance d'une fonction de  $Y_n$ .

3. Résoudre cette équation et en déduire que  $(Y_n)$  admet une unique probabilité invariante que l'on explicitera (il s'agit d'une des lois classiques).
4. Calculer

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbf{P}(P_n \text{ est un triangle}).$$

### Exercice 6 Plus grande clique dans un graphe aléatoire

Soit  $G = (V, E)$  un graphe aléatoire d'Erdős-Rényi de loi  $\mathcal{G}_{n, 1/2}$  ( $n$  sommets, chaque arête présente indépendamment avec probabilité  $1/2$ ). On note  $X_n$  la taille maximale d'une clique de  $G$ , c'est-à-dire

$$X_n = \max\{\text{card}(S) : S \subset V \text{ vérifiant } ij \in E \text{ pour tous } i \neq j \text{ dans } S\}.$$

1. Montrer que pour tout  $\varepsilon > 0$ ,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbf{P}(X_n \leq (2 + \varepsilon) \log_2 n) = 1.$$

**Indication :** calculer le nombre moyen de cliques de taille fixée.

2. On considère l'algorithme suivant.

Commencer avec  $K = \emptyset$

Pour  $i$  allant de 1 à  $n$

Si  $i$  est adjacent à tous les sommets de  $K$ , ajouter  $i$  à  $K$

Retourner  $K$ .

Montrer que l'algorithme retourne toujours une clique maximale (au sens où elle n'est pas contenue dans une clique strictement plus grande). Déduire de ce fait que

$$\mathbf{P}(\text{L'algorithme retourne une clique de taille } k) \leq \binom{n}{k} (1 - 2^{-k})^{n-k}$$

3. Déduire de la question précédente que pour tout  $\varepsilon > 0$ ,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbf{P}(X_n \geq (1 - \varepsilon) \log_2 n) = 1.$$

### Exercice 7 Lemme local de Lovász

Soit  $k \geq 6$ . On se donne une famille  $(A_i)_{i \in I}$  de sous-ensembles d'un ensemble fini  $F$  telle que

1. Pour tout  $i \in I$ ,  $\text{card}(A_i) = k$ ,
2. Pour tout  $x \in F$ ,  $\text{card}\{i \in I : x \in A_i\} \leq \frac{2^k}{8k}$ .

En utilisant le lemme local de Lovász, montrer qu'il existe une partition  $F = F_1 \cup F_2$  telle que

$$\forall i \in I, \quad A_i \cap F_1 \neq \emptyset \quad \text{et} \quad A_i \cap F_2 \neq \emptyset.$$