

MÉTHODE DU SECOND MOMENT ET GRAPHS ALÉATOIRES

Exercice 1 Propriétés vraies pour presque tout graphe

Soit Q une propriété. On dit que Q est vraie pour presque tout graphe dans un espace de probabilités Ω_n constitué des graphes à n sommets si

$$P(G \in \Omega_n \text{ tel que } G \text{ satisfait la propriété } Q) \rightarrow 1 \text{ quand } n \rightarrow \infty.$$

On prend $\Omega_n = \mathcal{G}(n, p)$ et on suppose $0 < p < 1$ fixé.

1. Soit $1 \leq h \leq k$ deux entiers naturels. Montrer que presque tout graphe $G_{n,p} = (V, E)$ de $\mathcal{G}(n, p)$ satisfait la propriété suivante :

pour toute suite de k sommets x_1, \dots, x_k , il existe un sommet x tel que $xx_i \in E$ pour tout $1 \leq i \leq h$ et $xx_i \notin E$ pour tout $h < i \leq k$.

2. En déduire que les propriétés suivantes sont vraies pour presque tout graphe :
 - presque tout graphe $G_{n,p}$ a un diamètre de 2 ;
 - pour un entier k fixé, un graphe $G_{n,p}$ est de degré minimal au moins k .

Exercice 2 Inégalité de l'espérance conditionnelle

Soit $X = \sum_{i=1}^n X_i$, où les X_i sont des variables aléatoires à valeurs dans $\{0, 1\}$. On veut montrer que

$$P(X > 0) \geq \sum_{i=1}^n \frac{P(X_i = 1)}{E(X | X_i = 1)}.$$

Soit $Y = 1/X$ si $X \neq 0$ et $Y = 0$ sinon.

1. Montrer que $P(X > 0) = E(XY)$.
2. Montrer que $E(X_i Y) \geq \frac{P(X_i=1)}{E(X|X_i=1)}$. On pourra utiliser le fait que $1/x$ est convexe et l'inégalité de Jensen.
3. Conclure.

Exercice 3 Nombre de triangles d'un graphe

On note $G_{n,p}$ l'espace probabilisé des graphes Erdős-Rényi à n sommets et de probabilité p pour chaque arête. Considérons un graphe de $G_{n,p}$ avec $p = 1/n$. Soit X son nombre de triangles.

1. Montrer que $P(X \geq 1) \leq 1/6$.
2. Montrer que $\lim_{n \rightarrow \infty} P(X \geq 1) \geq 1/7$. *Indication* : Utiliser l'exercice précédent

Exercice 4

Graphes d'Erdős-Rényi avec m arêtes

Les graphes aléatoires furent initialement introduits sous la forme $\mathcal{G}(n, m)$, la mesure uniforme sur l'ensemble des graphes à n sommets et m arêtes.

1. Montrer qu'un graphe peut être tiré selon $\mathcal{G}(n, m)$ de la manière suivante : en partant d'un graphe à n sommets sans aucune arête, on rajoute successivement m arêtes, chacune étant distribuée uniformément parmi les arêtes "manquantes".
2. Montrer qu'un graphe tiré selon $G_{n,p}$ conditionné à avoir m arêtes est distribué selon $\mathcal{G}(n, m)$.

Exercice 5

Sommes distinctes

Un ensemble A d'entiers est un ensemble à *sommes distinctes* si la somme $\sum_{a \in S} a$ est différente pour chaque partie S de A . Pour tout entier positif n , on définit $f(n)$ comme le cardinal maximal d'une partie à sommes distinctes de $\{1, 2, \dots, n\}$.

1. Montrer que $f(n) \geq 1 + \lfloor \log_2 n \rfloor$ en donnant un exemple.
2. Montrer que $f(n) \leq \log_2 n + \log_2 \log_2 n + O(1)$ par un argument de comptage.

Le but du reste de l'exercice est d'améliorer le coefficient du terme $\log_2 \log_2 n$ en montrant que

$$f(n) \leq \log_2 n + \frac{1}{2} \log_2 \log_2 n + O(1) .$$

Soit $A \subseteq \{1, 2, \dots, n\}$ à sommes distinctes. On pose $k = |A|$, S une partie de A tirée uniformément au hasard, et $X_S = \sum_{a \in S} a$.

3. Montrer que, pour tout $\lambda > 0$, $P(|X_S - \mathbb{E}X_S| < \lambda) \geq 1 - \frac{n^2 k}{4\lambda^2}$.
4. Justifier que $P(|X_S - \mathbb{E}X_S| < \lambda) \leq \frac{2\lambda+1}{2^k}$.
5. Conclure.

Exercice 6

Taille maximale d'une clique dans presque tout graphe

On va montrer dans cet exercice que la taille maximum d'une clique ne peut prendre que deux valeurs dans presque tout graphe de $\mathcal{G}(n, p)$. Soit X_r le nombre de cliques de taille r dans un graphe de $\mathcal{G}(n, p)$.

1. Quel est l'espérance de X_r ?

On note $d = d(n, p)$ le plus grand entier tel que $E(X_d) \geq \ln n$. On suppose p fixé.

2. Montrer que $P(X_{d+2} > 0) \rightarrow 0$ quand $n \rightarrow \infty$.
3. Montrer que $d \approx 2 \ln n / \ln p^{-1}$.
4. Calculer la variance de X_d . En déduire que $P(X_d > 0) \rightarrow 1$ quand $n \rightarrow \infty$.
5. Conclure quant à la taille maximale d'une clique de presque tout graphe de $\mathcal{G}(n, p)$.