TD 07 – Graphes aléatoires (corrigé)

Exercice 1. Graphe Aléatoire Bipartite

Soit $0 et <math>n \in \mathbb{N}^*$. On définit un graphe aléatoire non orienté $H_{2n,p}$ de la manière suivante. On se donne une famille $\{X_{i,j}: 1 \le i \le n, \ n+1 \le j \le 2n\}$ de v.a. i.i.d. de loi de Bernoulli de paramètre p. On pose alors $H_{2n,p} = (V,E)$, avec $V = \{1,\ldots,2n\}$ et

$$E = \{(i,j) : X_{i,j} = 1\} \subset \{1,\ldots,n\} \times \{n+1,\ldots,2n\}.$$

1. Quelle est la loi du nombre d'arêtes de $H_{2n,p}$?

Le nombre d'arêtes de $H_{2n,p}$ suit la loi $B(n^2,p)$.

2. Quelle est l'espérance du nombre de sommets isolés de $H_{2n,v}$?

Soit N le nombre de sommets isolés. Si A_i est l'événement « le sommet i est isolé », on a par linéarité de l'espérance, on a $\mathsf{E}[N] = \sum \mathsf{P}(A_i) = 2n(1-p)^n$.

- **3.** Dans cette question on pose $p = c \log(n)/n$ pour un nombre réel c > 0.
 - 1. Montrer que si c > 1, alors

$$\lim_{n\to\infty} P(H_{2n,p} \text{ a un sommet isolé}) = 0.$$

2. Montrer que si c < 1, alors

$$\lim_{n\to\infty}\mathsf{P}(H_{2n,p}\text{ a un sommet isolé})=1.$$

B

- 1. Si c>1, on a $\mathsf{E}[N]=2n\exp(n\log(1-\frac{c\log n}{n}))\to 0$ et donc $\mathsf{P}(N\geq 1)\leq \mathsf{E}[N]\to 0$.
- 2. Si c < 1, on calcule

$$\mathsf{E}[N^2] = \sum_{i,j=1}^{2n} \mathsf{P}(A_i \cap A_j) = 2n(1-p)^n + 2n(n-1)(1-p)^{2n} + 2n^2(1-p)^{2n-1}$$

d'où il vient que $\mathsf{E}[N^2]/\mathsf{E}[N]^2$ tend vers 1. On utilise l'inégalité de Tchebychev pour conclure que

$$\mathsf{P}(N=0) = \mathsf{P}(\mathsf{E}[N] - N \geq \mathsf{E}[N]) \leq \mathsf{P}(|N - \mathsf{E}[N]| \geq \mathsf{E}[N]) \leq \frac{\mathbf{Var}\left[N\right]}{\mathsf{E}[N]^2} = \frac{\mathsf{E}[N^2]}{\mathsf{E}[N]^2} - 1 \to 0.$$

4. Dans cette question on pose p = 1/2. Montrer qu'il existe une constante C > 0 telle que

$$\lim_{n\to\infty} \mathsf{P}\left(\text{tous les sommets de } H_{2n,p} \text{ ont un degré inférieur à } \frac{n}{2} + C\sqrt{n\log n} \right) = 1.$$

Le degré d_i du sommet i suit la loi B(n,1/2). Par l'inégalité de Chernoff I, on a donc

$$\mathsf{P}(d_i \geq \frac{n}{2} + a) \leq \exp(-2a^2/n).$$

Ainsi, par la borne de l'union,

$$P(\max_i d_i \ge \frac{n}{2} + a) \le 2n \exp(-2a^2/n).$$

Cette quantité tend vers 0 si $a = C\sqrt{n \log n}$ avec $2C^2 > 1$.

Exercice 2. K₄

Soit G un graphe aléatoire de loi $G_{n,p}$. L'objectif de cet exercice est de montrer qu'il y a un seuil $p_0 := n^{-2/3}$ tel que pour $p = o(p_0)$, le graphe G n'a pas de clique de taille 4 avec bonne probabilité, et que pour $p = \omega(p_0)$, le graphe G a au moins une clique de taille 4 avec bonne probabilité. **Rappels / définitions :**

- Un graphe aléatoire G suit la loi $G_{n,p}$ s'il a n sommets et que chaque arrête est présente dans Gavec probabilité p;
- une clique de taille 4 est un ensemble de 4 sommets tous reliés deux à deux par des arêtes; $p = o(p_0)$ signifie $\frac{p}{p_0} \to 0$ quand $n \to +\infty$; $p = \omega(p_0)$ signifie $\frac{p_0}{p} \to 0$ quand $n \to +\infty$.

- **1.** Pour p quelconque, calculer $\mathbf{E}[X]$, où X est le nombre de cliques du graphe G.

On a $\binom{n}{4}$ ensembles possibles de 4 sommets. Pour chacun de ces ensembles, on définit X_i qui vaut 1 si c'est une clique et zero sinon. On a $X = \sum_i X_i$. Et $\mathbf{E}\left[X_i\right] = \mathbf{P}\left\{X_i = 1\right\} = p^6$. D'où

$$\mathbf{E}[X] = \binom{n}{4} p^6.$$

2. Soit $p = o(p_0)$, montrer que $Pr(X \neq 0) \rightarrow 0$ quand n tend vers l'infini.

on a $\mathbf{E}[X] \leq n^4 p^6 = o(n^{4-6 \times 2/3}) = o(1)$. Donc $\mathbf{E}[X]$ tend vers zero quand n tend vers l'infini. Comme X est a valeur entières, positives ou nulle, on conclut que $\mathbf{P}\left\{X \neq 0\right\} = \Pr(X \geq 1) \leq \mathbf{E}\left[X\right]$ tend aussi vers 0.

On suppose maintenant $p = \omega(p_0)$, et on veut montrer que $\mathbf{P}\{X = 0\} \to 0$ quand n tend vers l'infini.

3. Montrer que $\mathbf{P}\{X=0\} \leq \frac{\mathbf{Var}[X]}{\mathbf{E}[X]^2}$. Il suffira donc de montrer que $\frac{\mathbf{Var}[X]}{\mathbf{E}[X]^2} \to 0$.

On utilise l'inégalité de Chebychev

$$\Pr(X = 0) \le \Pr\{|X - \mathbb{E}[X]| \ge \mathbb{E}[X]\} \le \frac{\operatorname{Var}[X]}{\mathbb{E}[X]^2}.$$

4. Soit X_i des variables aléatoires à valeur dans 0,1 (et non indépendantes). Montrer que

$$\mathbf{Var}\left[\sum_{i}X_{i}\right] \leq \mathbf{E}\left[\sum_{i}X_{i}\right] + \sum_{i \neq j}\mathbf{E}\left[(X_{i} - \mathbf{E}\left[X_{i}\right])(X_{j} - \mathbf{E}\left[X_{j}\right])\right].$$

IS On a

$$\begin{aligned} \mathbf{Var} \left[\sum_{i} X_{i} \right] &= \mathbf{E} \left[\left(\sum_{i} (X_{i} - \mathbf{E} \left[X_{i} \right]) \right)^{2} \right] \\ &= \mathbf{E} \left[\sum_{i,j} (X_{i} - \mathbf{E} \left[X_{i} \right]) \cdot (X_{j} - \mathbf{E} \left[X_{j} \right]) \right] \\ &= \sum_{i} \mathbf{E} \left[(X_{i} - \mathbf{E} \left[X_{i} \right])^{2} \right] + \sum_{i \neq j} \mathbf{E} \left[(X_{i} - \mathbf{E} \left[X_{i} \right]) (X_{j} - \mathbf{E} \left[X_{j} \right]) \right]. \end{aligned}$$

On observe ensuite que $\mathbf{E}\left[(X_i-\mathbf{E}[X_i])^2\right]=\mathbf{E}\left[X_i^2\right]-\mathbf{E}[X_i]^2\leq \mathbf{E}\left[X_i^2\right].$ Mais comme X_i est à valeur dans 0,1, on a $\mathbf{E}\left[X_i^2\right]=\mathbf{E}[X_i].$ D'où

5. En déduire que $\operatorname{Var}[X] = o(\mathbf{E}[X]^2)$ et conclure.

On note C_i les ensembles de 4 sommets du graphe G_i et on défini X_i la variables aléatoire qui vaut 1 si C_i forme une clique et 0 sinon. On a $X = \sum_i X_i$ et d'après la question précédente $\mathbf{Var}\left[X\right] \leq \mathbf{E}\left[X\right] + \sum_{i \neq j} \mathbf{E}\left[(X_i - \mathbf{E}\left[X_i\right])(X_j - \mathbf{E}\left[X_j\right])\right]$. Fixons $i \neq j$ et considérons $\mathbf{E}\left[\left(X_{i}-\mathbf{E}\left[X_{i}\right]\right)\left(X_{j}-\mathbf{E}\left[X_{j}\right]\right)\right]=\mathbf{E}\left[X_{i}X_{j}\right]-\mathbf{E}\left[X_{i}\right]\mathbf{E}\left[X_{j}\right]. \text{ On a } \mathbf{E}\left[X_{i}X_{j}\right]=\mathbf{P}\left\{C_{i} \text{ et } C_{j} \text{ sont des cliques}\right\}=p^{k}, \text{ où } k \text{ est le nombre d'arêtes nécessaires pour que } C_{i} \text{ et } C_{j} \text{ soient des cliques. Ce nombre d'arêtes va dépendre nu nombre de sommets communs entre } C_{i} \text{ et } C_{j}. \text{ On } C_{j} \text{ et } C_{j} \text{ soient des cliques.}$

- $\begin{array}{l} \text{distingue donc les cas suivants} \\ \text{— Si } |C_i \cap C_j| = 0 \text{ ou } |C_i \cap C_j| = 1 \text{, alors } k = 12 \text{ et } \mathbf{E}\left[(X_i \mathbf{E}\left[X_i\right])(X_j \mathbf{E}\left[X_j\right])\right] = 0. \end{array}$
- $\text{ Si } |C_i \cap C_j| = 2, \text{ alors } k = 11 \text{ et } \mathbf{E} \left[(X_i \mathbf{E} \left[X_i \right]) (X_j \mathbf{E} \left[X_j \right]) \right] = p^{11} (1 p). \text{ II y a } \binom{n}{4} \cdot \binom{4}{2} \cdot \binom{n-4}{2} \text{ tels couples } (C_i, C_j).$ $\text{ Si } |C_i \cap C_j| = 3, \text{ alors } k = 9 \text{ et } \mathbf{E} \left[(X_i \mathbf{E} \left[X_i \right]) (X_j \mathbf{E} \left[X_j \right]) \right] = p^9 (1 p^3). \text{ II y a } \binom{n}{4} \cdot \binom{4}{3} \cdot \binom{n-4}{1} \text{ tels couples } (C_i, C_j).$
- Le cas $|C_i \cap C_j| = 4$ est impossible car $C_i \neq C_j$.

On a donc $\mathbf{Var}\left[X\right] \leq \mathbf{E}\left[X\right] + \binom{n}{4} \cdot \binom{4}{2} \cdot \binom{n-4}{2} p^{11} (1-p) + \binom{n}{4} \cdot \binom{4}{3} \cdot \binom{n-4}{1} p^9 (1-p^3)$. Chacun des trois termes de cette somme est un $o(\mathbf{E}\left[X\right]^2)$ (car $p=\omega(p_0)$), d'où la réponse à la question. On conclut grâce aux questions précédentes que $\Pr(X
eq 0) o 0$ quand n tend vers l'infini.

Clique Number Exercice 3.

Le clique number $\omega(G)$ d'un graphe G est l'entier k maximal tel que G contient une clique de taille k (c'est-à-dire un ensemble de k sommets tous reliés deux à deux par des arêtes). Soit G un graphe aléatoire de loi $G_{n,1/2}$ (i.e. G a n sommets et chaque arête de G est présente avec probabilité 1/2). L'objectif de cet exercice est de montrer que pour tout $\varepsilon > 0$,

$$\lim_{n \to +\infty} \mathbf{P}\left\{ (2 - \varepsilon) \log n \le \omega(G) \le (2 + \varepsilon) \log n \right\} = 1.$$

Asymptotiquement, $\omega(G)$ est donc de l'ordre de $2 \log n$.

Remarque : La méthode utilisée pour montrer ce résultat ressemble beaucoup à celle utilisée dans l'exercice K4.

- **1.** Pour un entier k quelconque, on définit X_k la variable aléatoire comptant le nombre de cliques de taille k dans G. Calculer $\mathbf{E}[X_k]$
 - Une solution pour l'exercice peut être trouvée ici : https://www.win.tue.nl/~nikhil/courses/2015/2W008/probabilistic_method-2.pdf, section 3.2.
- **2.** Soit $\varepsilon > 0$. Montrer que $\lim_{n \to +\infty} \mathbf{P} \{ \omega(G) \ge (2 + \varepsilon) \log n \} = 0$ (pour simplifier, on pourra supposer que $k = (2 + \varepsilon) \log n$ est un entier).
- 3. On considère maintenant $k = (2 \varepsilon) \log n$ (encore une fois, on le suppose entier). Montrer que $\lim_{n \to +\infty} \mathbf{P} \{ \omega(G) \le (2 \varepsilon) \log n \} = 0$. Indice : on pourra utiliser les questions 3 et 4 de l'exercice K4.

Exercice 4. Approximation de Poisson

On se place dans le modèle *Balls and Bins* où l'on jette m balles au hasard dans n paniers. Le problème est que les v.a. X_i représentant le nombre de balles dans le i-ème panier ne sont pas indépendantes (intuitivement, car $X_1 + \cdots + X_n = m$). On voudrait approximer le modèle *Balls and Bins* par le modèle *Approximation de Poisson*, dans lequel $Y_1, \ldots Y_n$ sont des variables aléatoires indépendantes qui suivent chacune une loi de Poisson de moyenne $\mu = m/n$ (la variable Y_i est donc pensée pour être la version simplifiée de X_i).

- 1. Montrer que $Y = \sum_{i=1}^{n} Y_i$ suit une loi de Poisson dont on précisera le paramètre.

 Facile par récurrence sur n: la somme de v.a. de Poisson indépendantes Y_i de paramètre μ_i est une v.a. de Poisson de param $\sum_i \mu_i$.

 Voir par exemple Lemma 5.2 dans MU, p. 96. ($\mathbf{P}\{Y_i=j\}=e^{-\mu}\mu^j/j!$)
- **2.** Montrer que la distribution de (Y_1, \ldots, Y_n) conditionnée au fait que Y = m est la même que la distribution de (X_1, \ldots, X_n) .

Note : on peut en fait obtenir un résultat légèrement plus général. Si (X_1, \ldots, X_n) représente la charge de n paniers après avoir lancé au hasard k balles, et que les Y_i sont n v.a. indépendantes suivant chacune une loi de Poisson de paramètre m/n, alors la distribution de (Y_1, \ldots, Y_n) conditionnée au fait que Y = k est la même que la distribution de (X_1, \ldots, X_n) , indépendamment de la valeur de m.

voir Thm 5.6 dans MU 5.4, p. 100

Fixing $k_1 \dots k_n$ summing to k, the probability that all $X_i = k_i$ is

$$\frac{k!}{k_1! \dots k_n!} \frac{1}{n^k}$$

Now, as Y_i are independent and follow a Poisson law, the probability that all $Y_i = k_i$ knowing that their sum Y = k is

$$\frac{\prod_{i} e^{-m/n} \mu^{k_{i}} / k_{i}!}{e^{-m} m^{k} / k!} = \frac{k!}{k_{1}! \dots k_{n}!} \frac{1}{n^{k}}$$

3. Soit f une fonction sur n variables, à valeurs réelles positives ou nulles. Prouver que

$$\mathbf{E}\left[f(X_1,\ldots,X_n)\right] \leq e\sqrt{m}\mathbf{E}\left[f(Y_1,\ldots,Y_n)\right].$$

On pourra prouver comme étape intermédiaire que $m! < e\sqrt{m} \left(\frac{m}{e}\right)^m$.

voir Thm 5.7 dans MU 5.4, p. 101 Inequality: Since $\ln x$ is concave we have

$$\int_{i-1}^{i} \ln x dx \ge \frac{1}{2} \left(\ln(i-1) + \ln i \right)$$

Then

$$\int_{1}^{n} \ln n = n \ln n - 1 \ge \ln(n!) - \frac{1}{2} \ln n$$

Then exponentiate.

Then,

$$\mathbf{E}[f(Y_1,...,Y_n)] \ge \mathbf{E}[f(X_1,...,X_n)] \mathbf{P} \{Y = m\}$$

And use the inequality

- **4.** En déduire le corollaire suivant : soit $\mathcal E$ un événement qui dépend de la charge des paniers. Supposons que $\mathcal E$ arrive avec probabilité p dans l'*Approximation de Poisson*, c'est-à-dire si la charge des paniers est (Y_1,\ldots,Y_n) . Alors $\mathcal E$ arrive avec probabilité au plus $pe\sqrt{m}$ dans le modèle Balls and Bins, c'est-à-dire si la charge des paniers est (X_1,\ldots,X_n) .
 - Voir corollaire 5.9, MU p. 102
- 5. Application : On jette n balles dans n paniers selon le modèle Balls and Bins. Montrer qu'avec probabilité au moins 1-1/n (pour n assez grand), la charge maximale est $\geq \ln n / \ln \ln n$.

Lemma 5.12 MU p. 103

Poisson with m=n: probability that no bin exceed charge M is $(1-\frac{1}{eM!})^n \leq e^{-n/(eM!)}$