

## Corrigé TD 6 : Vacances

### 1 Exercice 1

Soit  $Z$  le nombre de composantes unicycliques.

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[Z] &= \sum_{H \subset K_n \text{ unicyclique}} \mathbb{P}(H \text{ composante}) \\ &= \sum_{k=3}^n \#\{H \subset [n] \text{ unicyclique}, |H| = k\} p^k (1-p)^{\binom{k}{2} - k + (n-k)k}. \end{aligned}$$

On majore  $\#\{H \subset [n] \text{ unicyclique}, |H| = k\}$  par  $\binom{n}{k} k^{k-2} \binom{k}{2}$ . On minore  $\binom{k}{2} - k + (n-k)k$  par  $nk/4$ . On obtient

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[Z] &\leq \sum_{k=3}^n \binom{n}{k} k^{k-2} \binom{k}{2} p^k (1-p)^{nk/4} \\ &\leq \sum_{k=3}^n \frac{n^k e^k}{k^k} k^{k-2} k^2 p^k \exp(\log(1-p)nk/4) \\ &\leq \sum_{k=3}^n (npe)^k \exp(-pnk/4) = \sum_{k=3}^n (npe \exp(-np/4))^k \leq \frac{(npe \exp(-np/4))^3}{1 - npe \exp(-np/4)}. \end{aligned}$$

Dans la deuxième inégalité on a utilisé  $\binom{n}{k} \leq \left(\frac{ne}{k}\right)^k$ , dans la troisième on a utilisé  $\log(1+x) \leq x$ . Maintenant, vu que  $np \rightarrow \infty$ ,  $npe \exp(-np/4) = o(1)$ . Donc  $\mathbb{E}[Z] = \frac{o(1)}{1-o(1)} = o(1)$ .

### 2 Exercice 2

$F_r = \Delta(\Delta - 1) \cdots (\Delta - r)$  est le nombre de suites de  $r$  triangles distincts (mais pas disjoints!),

$$\mathbb{E}[F_r] = \sum_{\substack{T_1, \dots, T_r \\ T_1 \neq \dots \neq T_r}} \mathbb{P}(T_1, T_2, \dots, T_r \in G_{n,p}).$$

On veut montrer, comme souvent dans une méthode du second moment, que le terme qui fait intervenir des arêtes disjointes (le terme en  $p^{3r}$ ) domine les autres. Soit  $N_j$  le nombre

de suites de  $r$  triangles distincts dans  $[n]$  avec  $3r - j$  arêtes disjointes en total. On obtient

$$\mathbb{E}[F_r] = \sum_{j=0}^{3r} N_j p^{3r-j}.$$

On va montrer les estimées suivantes :

$$N_0 \sim \frac{n^{3r}}{6^r}, \quad (1)$$

$$\forall j \geq 1, \quad N_j = O(n^{3r-j-1}). \quad (2)$$

Ces estimées impliquent que  $\mathbb{E}[F_r] \rightarrow \left(\frac{c^3}{6}\right)^r$ , ce qui prouve alors que  $\Delta$  converge en loi vers une variable de loi  $\text{Po}(c^3/6)$ .

Reste à prouver les estimées (1) et (2).  $N_0$  est majoré par le nombre de suites quelconques de  $r$  triangles dans  $[n]$ , qui est  $\binom{n}{3}^r \leq \frac{n^{3r}}{6^r}$ . Par ailleurs  $N_0$  est minoré par le nombre de suites de  $r$  triangles qui occupent des sommets distincts, qui est  $\frac{n(n-1)\dots(n-3r+1)}{6} \sim \frac{n^{3r}}{6}$ . Cet encadrement prouve (1).

Pour  $N_j$  quand  $j \geq 1$ , considérons une suite de  $r$  triangles distincts où  $j$  arêtes sont superposés. L'union de tous ces triangles forme un sous-graphe  $H$  à  $3r - j$  arêtes, cherchons à majorer son nombre de sommets. Chaque composante connexe  $\mathcal{C}$  de  $H$  contient au moins un cycle (parce qu'on considère une union de triangle). On a donc  $|V(\mathcal{C})| \leq |E(\mathcal{C})|$ . Par ailleurs, il existe forcément dans notre union deux triangles distincts non disjoints, qui donnent lieu à une composante à au moins deux cycles, pour laquelle  $|V(\mathcal{C})| \leq |E(\mathcal{C})| - 1$ . En sommant sur toutes les composantes, on obtient

$$|V(H)| \leq |E(H)| - 1 = 3r - j - 1.$$

On déduit que  $N_r$  est majoré par le nombre de choix de  $3r - j - 1$  sommets dans  $[n]$  puis de  $r$  triangles parmi ces sommets :

$$N_r \leq \binom{n}{3r-j-1} \binom{3r-j-1}{3}^r = O(n^{3r-j-1}).$$

Ceci prouve l'estimée (2).

### 3 Exercice 3

Soit  $p = c/n$ ,  $c > 1$ . Soit  $L_1 \geq L_2 \geq \dots \geq L_n$  l'énumération des tailles des composantes connexes de  $G_{n,p}$  (on pose  $L_i = 0$  pour  $j < i \leq n$  si  $G_{n,p}$  a exactement  $j$  composantes connexes). Soient  $a$  et  $b$  deux sommets choisis uniformément et indépendamment dans  $G_{n,p}$ . Nous écrivons  $a \leftrightarrow b$  si il existe un chemin entre  $a$  et  $b$  (de manière équivalente si  $a$  et  $b$  sont dans la même composante connexe).

1. Soient  $C_1, \dots, C_n$  les composantes connexes triées par taille décroissante.

$$\mathbb{P}(a \leftrightarrow b \mid L_1, L_2, \dots) = \sum_{i=1}^n \mathbb{P}(a, b \in C_i \mid L_1, L_2, \dots).$$

Pour calculer cette dernière probabilité, prenons d'abord un conditionnement plus fort : on conditionne par tout  $G_{n,p}$ .

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(a, b \in C_i \mid G_{n,p}) &= \sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^n \mathbb{E}[\mathbb{1}_{a=j} \mathbb{1}_{b=k} \mathbb{1}_{j,k \in C_i} \mid G_{n,p}] \\ &= \sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^n \mathbb{E}[\mathbb{1}_{a=j} \mathbb{1}_{b=k}] \mathbb{1}_{j,k \in C_i} \\ &= \sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^n \frac{1}{n^2} \mathbb{1}_{j,k \in C_i} = \frac{L_i^2}{n^2}. \end{aligned}$$

On reconditionne par  $L_1, \dots, L_n$  pour obtenir l'égalité demandée.

2. La convergence en probabilité de variables bornées implique la convergence de tous les moments. Donc comme  $L_1/n \rightarrow (1 - x/c)^2$ , le premier terme converge vers  $(1 - x/c)^2$ . On majore le deuxième terme par  $\mathbb{P}(L_2 > K \log n)$ , qui tend vers zéro par le théorème 7. Le troisième terme est borné lui par  $\sum_{i=2}^n \frac{\log(n)^2}{n} = O(\log(n)^2/n) = o(1)$ . On obtient bien la convergence demandée.

## 4 Exercice 4

Soit  $Z$  le nombre de chemins de taille  $k = \lfloor \beta \log(n) \rfloor$ . On a

$$\mathbb{E}[Z] = \frac{1}{2}n(n-1) \cdots (n-k)p^k \sim \frac{1}{2}n^{k+1} \left(\frac{c}{n}\right)^k = \frac{1}{2}nc^k.$$

On déduit que pour  $\beta > 1/\log(1/c)$ ,  $\mathbb{E}[Z] \rightarrow 0$ , alors que pour  $\beta < 1/\log(1/c)$ ,  $\mathbb{E}[Z] \rightarrow \infty$ . Calculons maintenant le second moment. On commence à avoir l'habitude :

$$\mathbb{E}[Z^2] = \sum_{j=0}^k N_j p^{2k-j},$$

où  $N_j$  est le nombre de paires de chemins de longueur  $k$  dans  $K_n$  qui ont  $j$  arêtes en commun.  $N_0$  est majoré par  $n^{2k+2}/4$ , et minoré par  $n(n-1) \cdots (n-2k-1)/4 \sim n^{2k+2}/4$ . On en déduit un équivalent pour le premier terme  $N_0 p^{2k} \sim \frac{1}{4}n^2 c^{2k} k \sim \mathbb{E}[Z]^2$ . Donc

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[Z^2] - \mathbb{E}[Z]^2(1 + o(1)) &= \sum_{j=1}^k N_j p^{2k-j} \leq \text{cte} \sum_{j=1}^k n^{2k+1-j} k^4 \left(\frac{c}{n}\right)^{2k-j} \\ &\leq \text{cte} \times k \times nk^4 c^k = O(k^5 nc^k) = o((nc^k)^2), \end{aligned}$$

ce qui permet d'appliquer la méthode du second moment. On a utilisé l'inégalité donnée en indication : pour  $j \geq 1$ ,  $N_j \leq \text{cte} \times n^{2k+1-j} k^4$ .

Prouvons maintenant cette inégalité. Considérons deux chemins,  $\gamma_1$  et  $\gamma_2$ , de longueur  $k$ , partageant  $j$  arêtes en commun. Fixons un sens de parcours pour chacun (cela multiplie par 4 le nombre de chemins). L'union des deux chemins forme un graphe connexe  $H$  a  $2k - j$  arêtes. Le nombre de sommets de  $H$  est  $2k + 1 - j - l$ , où  $l$  est le nombre de cycles distincts (en fait disjoints vu la structure) de  $H$ . Écrivons  $x_1, \dots, x_{k+1}$  les sommets de  $\gamma_1$  dans leur ordre de parcours, et  $y_1, \dots, y_{k-j-l}$  les sommets de  $\gamma_2 \setminus \gamma_1$ , dans leur ordre de parcours.

On constate que le nombre de composantes connexes de  $\gamma_2 \cap \gamma_1$  vaut  $l + 1$ . On voit ces composantes connexes  $\sigma_1, \dots, \sigma_{l+1}$  comme des sous-chemins ordonnés (éventuellement de longueur 0) de  $\gamma_1$ , d'après leur ordre de parcours par  $\gamma_2$ . Le chemin  $\gamma_2$  alterne entre les sommets  $y_1, \dots, y_{k-j-l}$  et les sous-chemins  $\sigma_1, \dots, \sigma_{l+1}$ . On déduit de tout ça que

$$N_j \leq 4 \sum_{l=0}^{2k-j} n^{2k+1-j-l} (k+1-j-l)^{l+1} ((k+1)^2)^{l+1}.$$

Le premier facteur compte les choix pour l'ensemble de sommets  $x_0, \dots, y_{k-j-l}$ , le second compte les choix des interstices entre les  $y_i$  où caser les chemins  $\sigma_1, \dots, \sigma_{l+1}$ , et le dernier compte les choix des sous-chemins  $\sigma_1, \dots, \sigma_{l+1}$  (un sous-chemin est caractérisé par son début et sa fin).

Pour  $k$  assez grand tel que  $k^3 \leq n$ , on obtient  $N_j \leq \text{cte} \times n^{2k+1-j} k^4$ .