

Corrigé TD 5 : Phase sur-critique

1. $\mathbb{E}[|C_1|] = \mathbb{E}[\sum_{y \in [n]} \mathbb{1}(y \in C_1)] = \sum_{y \in [n]} \mathbb{P}(y \in C_1) = n \mathbb{P}(a \in C_1)$.
2. Si G est gentil, et $e \in E(G)$, $e \notin E(C_1)$, alors par définition d'être gentil, $\mathcal{C}(a) = \mathcal{C}(b)$ a une taille inférieure à $f(n) \log(n)$. A fortiori c'est vrai pour les composantes restreintes que l'on considère. On a donc inclusion d'évènement qui donne la première inégalité.

Si $e \in E(G)$, $|\mathcal{C}_{G \setminus b}(a)| < f(n) \log(n)/2$ et $|\mathcal{C}_{G \setminus \mathcal{C}(a)}(b)| < f(n) \log(n)/2$, alors la composante contenant e contient moins de $f(n) \log(n)$ sommets. Comme on suppose de plus que $G \setminus (\mathcal{C}(a) \cup \mathcal{C}(b))$ est gentil, cela implique que G a une composante géante de taille $> f(n) \log(n)$. Donc la composante contenant e n'est pas C_1 . On a bien l'inclusion d'évènements qui donne la seconde inégalité.

3.

$$\begin{aligned}
 & \mathbb{P}(e \in E(G), e \notin E(C_1), G \text{ gentil}) \\
 & \leq \mathbb{P}\left(e \in E(G), |\mathcal{C}_{G \setminus b}(a)| < f(n) \log(n), |\mathcal{C}_{G \setminus \mathcal{C}(a)}(b)| < f(n) \log(n)\right). \\
 & = \sum_{\substack{A, B \subset [n], \\ a \in A, b \in B, \\ A \cap B = \emptyset, \\ |A|, |B| < f(n) \log(n)}} \mathbb{P}\left(e \in E(G), \mathcal{C}_{G \setminus b}(a) = A, \mathcal{C}_{G \setminus A}(b) = B\right) \\
 & = \sum_{\substack{A, B \subset [n], \\ a \in A, b \in B, \\ A \cap B = \emptyset, \\ |A|, |B| < f(n) \log(n)}} \mathbb{P}\left(e \in E(G)\right) \mathbb{P}\left(\mathcal{C}_{G \setminus b}(a) = A\right) \mathbb{P}\left(\mathcal{C}_{G \setminus A}(b) = B\right).
 \end{aligned}$$

En effet les trois évènements considérés sont indépendants car ils considèrent des ensemble d'arêtes disjoints : le premier regarde seulement e , le deuxième regarde les arêtes qui ont une extrémité dans A sauf e , le troisième regarde les arêtes qui ont une extrémité dans B sauf celles qui ont une extrémité dans A . On peut donc maintenant réécrire en factorisant les termes qui ne dépendent pas de certains indices.

$$\begin{aligned}
 \mathbb{P}(\dots) &= \frac{c}{n} \sum_{\substack{A \subset [n] \setminus b, \\ |A| < f(n) \log(n)}} \mathbb{P}\left(\mathcal{C}_{G \setminus b}(a) = A\right) \sum_{\substack{B \subset [n] \setminus A, \\ b \in B, \\ |B| < f(n) \log(n)}} \mathbb{P}\left(\mathcal{C}_{G \setminus A}(b) = B\right) \\
 &= \frac{c}{n} \sum_{\substack{A \subset [n] \setminus b, \\ |A| < f(n) \log(n)}} \mathbb{P}\left(\mathcal{C}_{G \setminus b}(a) = A\right) \mathbb{P}\left(|\mathcal{C}_{G \setminus A}(b)| < f(n) \log(n)\right).
 \end{aligned}$$

La taille de $G \setminus A$ est entre $n - f(n) \log n$ et n . Cela suffit à avoir que

$$\begin{aligned} \mathbb{P}\left(|\mathcal{C}_{G \setminus A}(b)| < f(n) \log(n)\right) &= \mathbb{P}\left(b \text{ est dans la composante géante de } G \setminus A\right) + o(1) \\ &= \frac{x}{c} + o(1) \end{aligned}$$

avec un $o(1)$ uniforme en A , par le Théorème 7. De même pour l'autre facteur. On obtient la borne supérieure voulue :

$$\mathbb{P}(e \in E(G), e \notin E(C_1), G \text{ gentil}) \leq \frac{c}{n} \left(\frac{x}{c} + o(1)\right) \left(\frac{x}{c} + o(1)\right).$$

Pour la borne inférieure on peut faire parail, et on a toujours, grâce à l'indépendance,

$$\begin{aligned} &\mathbb{P}(e \in E(G), e \notin E(C_1), G \text{ gentil}) \\ &\geq \mathbb{P}\left(e \in E(G), |\mathcal{C}_{G \setminus b}(a)| < f(n) \log(n)/2, |\mathcal{C}_{G \setminus \mathcal{C}(a)}(b)| < f(n) \log(n)/2, \right. \\ &\quad \left. G \setminus (\mathcal{C}(a) \cup \mathcal{C}(b)) \text{ gentil}\right) \\ &= \sum_{\substack{A, B \subset [n], \\ a \in A, b \in B, \\ A \cap B = \emptyset, \\ |A|, |B| < f(n) \log(n)/2}} \mathbb{P}\left(e \in E(G)\right) \mathbb{P}\left(\mathcal{C}_{G \setminus b}(a) = A\right) \mathbb{P}\left(\mathcal{C}_{G \setminus A}(b) = B\right) \mathbb{P}\left(G \setminus (A \cup B) \text{ gentil}\right). \end{aligned}$$

Comme précédemment, on minore uniformément chaque terme, ce qui est possible car à chaque fois on regarde des graphes dont la taille est uniformément grande. On obtient :

$$\mathbb{P}(e \in E(G), e \notin E(C_1), G \text{ gentil}) \geq \frac{c}{n} \left(\frac{x}{c} + o(1)\right) \left(\frac{x}{c} + o(1)\right) (1 - o(1)),$$

d'où le résultat.

4. En sommant sur les arêtes on obtient

$$\mathbb{E}[|E(G) \setminus E(C_1)| \mathbf{1}(G \text{ gentil})] = \binom{n}{2} \mathbb{P}(e \in E(G), e \notin E(C_1), G \text{ gentil}) = \left(\frac{x^2}{c^2} + o(1)\right) \frac{cn}{2}.$$

Par ailleurs, on a

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[|E(G) \setminus E(C_1)| \mathbf{1}(G \text{ pas gentil})] &\leq \mathbb{E}[|E(G)| \mathbf{1}(G \text{ pas gentil})] \\ &\leq \mathbb{E}[100n \mathbf{1}(G \text{ pas gentil})] + \binom{n}{2} \mathbb{P}(|E(G)| \geq 100n) \\ &\leq 100no(1) + n^2 O(e^{-n^\nu}) = o(n). \end{aligned}$$

Où on a utilisé une inégalité de grandes déviations (par exemple Bernstein).

5. S'obtient de la question précédente par soustraction.