

Задачи по курсу случайных графов. Часть 4

1. Пусть $G(n, n, p)$ — случайный двудольный граф. Докажите, что

$$P(G(n, n, p) \text{ связан}) \rightarrow \begin{cases} 0, & \text{если } np - \ln n \rightarrow -\infty; \\ 1, & \text{если } np - \ln n \rightarrow +\infty. \end{cases}$$

2. Пусть $m = \lfloor \frac{n}{2}(\ln n - \ln \ln \ln n) \rfloor$. Докажите, что в этом случае случайный граф в равномерной модели $G(n, m)$ с вероятностью, стремящейся к 1, состоит из гигантской компоненты и изолированных вершин, причем число последних не превосходит $\ln n$.

3. Пусть $np = \Theta(\ln n)$, а $u = \frac{n(\ln \ln n)^2}{\ln n}$. Докажите, что тогда с вероятностью, стремящейся к 1, для $G(n, p)$ будут выполнены два свойства

(i) между любыми двумя непересекающимися подмножествами вершин размера не меньше u есть ребро;

(ii) каждое подмножество вершин S размера не более $2u$ содержит внутри себя не более $(\ln \ln n)^3 |S|$ ребер.

4. Пусть $y_n = 2np - \ln n - 2 \ln \ln n$, а X_n — число “вишен” в $G(n, p)$. Докажите, что

- если $y_n \rightarrow -\infty$ и $n^3 p^2 \rightarrow +\infty$, то X_n сходится по вероятности к $+\infty$;
- если $y_n \rightarrow +\infty$, то X_n сходится по вероятности к нулю.

5. Пусть $y_n = 2np - \ln n - 2 \ln \ln n$, а X_n — число “вишен” в $G(n, p)$. Докажите, что если $y_n \rightarrow c$, то X_n сходится по распределению к пуассоновскому с параметром $\frac{1}{8}e^{-c}$, а вероятность того, что будет ровно одна “вишня” и число изолированных вершин нечетно сходится к $\frac{1}{16}e^{-c} \exp\{-\frac{1}{8}e^{-c}\}$.

6. Докажите, что в графовом случайном процессе с вероятностью, стремящейся к 1, моменты исчезновения последней изолированной вершины и появления совершенного паросочетания совпадают.

7. Пусть $G = (V_1, V_2, E)$ — двудольный граф с долями V_1 и V_2 , имеющими одинаковую мощность n . Докажите, что если G не обладает совершенным паросочетанием, то найдется такое $i = 1, 2$ и $S \subset V_i$, что

(i) $|S| = |N(S)| + 1$, где $N(S)$ — множество соседей S ;

(ii) $|S| \leq \lceil n/2 \rceil$;

(iii) каждая вершина $N(S)$ имеет не менее двух соседей в S .

8. Используя первую и седьмую задачи,
- а) докажите, что пороговая вероятность появления в $G(n, n, p)$ совершенного паросочетания совпадает с пороговой вероятностью исчезновения изолированных вершин;
 - б) вычислите пороговую вероятность появления в $G(n, n, p)$ совершенного паросочетания.
9. Пусть $p = \frac{1+\varepsilon}{n}$ для достаточно малой положительной константы ε . Рассмотрим пошаговую (“по одному ребру”) работу алгоритма Depth First Search. Положим $N_0 = \frac{\varepsilon n^2}{2}$.

- (а) Пусть X_t — число шагов алгоритма за время t , на которых мы увеличивали путь. Докажите, что с вероятностью, стремящейся к 1,

$$\left| X_{N_0} - \frac{\varepsilon(1+\varepsilon)n}{2} \right| < n^{2/3}.$$

- (б) Докажите, что с вероятностью, стремящейся к 1, в момент времени N_0 число “мертвых” вершин будет меньше $n/3$.
- (с) Докажите, что с вероятностью, стремящейся к 1, в момент времени N_0 будет набран путь длины не меньше $\frac{\varepsilon^2 n}{5}$.

СРОК СДАЧИ вторник, 23 марта, до 11:00.

Решения принимаются в электронном виде, набранные в TeX (или как-то еще). Решения надо присылать на адрес dmitry.shabanov@phystech.edu