

УДК 519.175.4 + 519.174.7

А. А. Кокоткин<sup>1</sup>, А. М. Райгородский<sup>1,2,3</sup><sup>1</sup> Кафедра дискретной математики факультета инноваций и высоких технологий МФТИ;<sup>2</sup> Кафедра математической статистики механико-математического факультета МГУ им. М. В. Ломоносова;<sup>3</sup> Отдел теоретических и прикладных исследований, ООО «Яндекс»

## О реализации случайных графов графами диаметров

Работа находится на стыке комбинаторной геометрии и теории случайных графов. Мы изучаем условия, при которых случайный граф в модели Эрдеша—Реньи содержит подграфы, изоморфные графам диаметров на плоскости с хроматическим числом 3. Для соответствующей экстремальной характеристики случайного графа удается получить точные по порядку оценки и даже асимптотики.

**Ключевые слова:** случайный граф, граф диаметров, хроматическое число.

### 1. Введение

Настоящая работа лежит на стыке комбинаторной геометрии и теории случайных графов. С точки зрения комбинаторной геометрии речь идет о некоторых аспектах проблемы Борсука для случая двумерной плоскости  $\mathbb{R}^2$ . Назовем граф  $G = (V, E)$  (*двумерным*) *графом диаметров*, если  $V \subset \mathbb{R}^2$ ,  $|V| < \infty$ , и

$$E = \{\{\mathbf{x}, \mathbf{y}\} : |\mathbf{x} - \mathbf{y}| = \text{diam } V := \max_{\mathbf{x}, \mathbf{y} \in V} |\mathbf{x} - \mathbf{y}|\}.$$

Хорошо известно, что у любого графа диаметров хроматическое число не превосходит трех:  $\chi(G) \leq 3$ . Этот факт можно легко доказать по индукции (см. [1, 2]) с учетом оценки  $|E| \leq |V|$ , которая также доказывается с помощью индукции.

Рассмотрение графов диаметров напрямую связано с классической гипотезой Борсука о разбиении множеств на части меньшего диаметра (см. [3–7]). В частности, большую роль играют графы диаметров с максимальным хроматическим числом. Как мы уже говорили, на плоскости это графы с хроматическим числом 3.

В этой работе мы изучим вопрос о том, как часто встречаются на плоскости графы диаметров с хроматическим числом 3. Аналогичный вопрос для графов расстояний уже изучался в статьях [11–13].

Будем исследовать задачу в терминах модели Эрдеша—Реньи случайного графа (см. [8–10]). А именно, пусть  $V_n = \{1, \dots, n\}$ ,  $p = p(n) \in [0, 1]$  и  $G(n, p) = (\Omega_n, \mathcal{F}_n, P_{n,p})$  — вероятностное пространство, в котором  $\Omega_n$  — множество всех графов на  $V_n$  без петель, кратных ребер и ориентации (так что  $|\Omega_n| = 2^{C_n^2}$ ),  $\mathcal{F}_n = 2^{\Omega_n}$ ,

$$P_{n,p}(G) = p^{|E|}(1-p)^{C_n^2-|E|}.$$

Иными словами, берутся случайные графы на  $n$  вершинах, в которых ребра проводятся взаимно независимо с одной и той же вероятностью  $p$ .

---

Настоящая работа выполнена при финансовой поддержке гранта РФФИ № 12-01-00683, гранта Президента РФ № МД-666.2012.1 и гранта НШ-2519.2012.1 поддержки ведущих научных школ.

Положим

$$u(n, p) = \max \left\{ k : P_{n,p}(\exists H = (W, F) \subset G : |W| = k, \right. \\ \left. H = G|_W, H \text{ — граф диаметров, } \chi(H) = 3) > \frac{1}{2} \right\}.$$

Таким образом, мы ищем максимальное количество вершин в индуцированном подграфе случайного графа, который одновременно реализуется графом диаметров на плоскости и имеет наибольшее возможное в этом случае хроматическое число. Если для любого  $k$

$$P_{n,p}(\exists H = (W, F) \subset G : |W| = k, H = G|_W, H \text{ — граф диаметров, } \chi(H) = 3) \leq \frac{1}{2},$$

то полагаем  $u(n, p) = 0$ .

В следующем разделе мы сформулируем основные результаты для  $u(n, p)$ .

## 2. Формулировки результатов

Если функция  $p = p(n)$  вероятности ребра очень близка к нулю или к единице, то величина  $u(n, p)$  совсем мала. А именно, справедливы следующие три теоремы.

**Теорема 1.** Пусть  $p = o\left(\frac{1}{n}\right)$ . Тогда при всех достаточно больших  $n \in \mathbb{N}$  выполнено  $u(n, p) = 0$ .

**Теорема 2.** Пусть  $q := 1 - p = o\left(\frac{1}{n^{1.5}}\right)$ . Тогда при всех достаточно больших  $n \in \mathbb{N}$  выполнено  $u(n, p) = 3$ .

**Теорема 3.** Пусть  $q = o\left(\frac{1}{n}\right)$ , но при этом  $qn^{1.5} \rightarrow \infty$ . Тогда при всех достаточно больших  $n \in \mathbb{N}$  выполнено  $u(n, p) = 4$ .

Если  $p$  и  $q$  более существенно отделены от нуля, то функция  $u$  растет. В большинстве ситуаций удастся найти точный порядок ее роста и даже ее асимптотику.

**Теорема 4.** Положим  $\tau(n) = pn$  и  $\sigma(n) = q \ln n$ . Пусть  $\tau(n)$  и  $\sigma(n)$  стремятся к бесконечности с ростом  $n$ . Тогда для любого  $\varepsilon > 0$  существует такое  $n_0$ , что при  $n \geq n_0$  выполнено

$$u(n, p) \leq (2 + \varepsilon) \log_{\frac{1}{1-p}}(np).$$

**Теорема 5.** Положим  $\tau(n) = \frac{p\sqrt[4]{n}}{\ln n}$  и  $\sigma(n) = q \ln n$ . Пусть  $\tau(n)$  и  $\sigma(n)$  стремятся к бесконечности с ростом  $n$ . Тогда для любого  $\varepsilon > 0$  существует такое  $n_0$ , что при  $n \geq n_0$  выполнено

$$u(n, p) \geq \left(2 - \varepsilon + \frac{4 \ln p}{\ln(np)}\right) \log_{\frac{1}{1-p}}(np).$$

Поскольку в теореме 5 при больших  $n$  заведомо  $p > \frac{1}{\sqrt[4]{n}}$ , а также с учетом  $p \leq 1$ , имеем

$$\frac{4 \ln p}{\ln(np)} = 4 - \frac{4 \ln n}{\ln(np)} \geq 4 - \frac{4 \ln n}{\frac{3}{4} \ln n} = -\frac{4}{3}.$$

Значит, во всяком случае

$$u(n, p) \geq \left(\frac{2}{3} - \varepsilon\right) \log_{\frac{1}{1-p}}(np),$$

и это лишь в константу раз хуже оценки из теоремы 4. Более того, если для любого  $\alpha > 0$  выполнено  $pn^\alpha \rightarrow \infty$  при  $n \rightarrow \infty$ , то  $\frac{4 \ln p}{\ln(np)} \rightarrow 0$ , т.е. из теорем 4 и 5 мы имеем асимптотику

$$u(n, p) \sim 2 \log_{\frac{1}{1-p}}(np).$$

### 3. Доказательства результатов

#### 3.1. Доказательство теоремы 1

Хорошо известно, что при  $p = o\left(\frac{1}{n}\right)$  случайный граф является лесом (т.е. все его компоненты суть деревья) с асимптотической вероятностью 1. Но индуцированный подграф леса на любых  $k$  вершинах и с любым  $k \in \{1, \dots, n\}$  сам является лесом, т.е., в частности, имеет хроматическое число не больше двух. Значит, при достаточно больших  $n$  и всех  $k$

$$\begin{aligned} P_{n,p}(\mathcal{A}(n, p, k)) &= \\ &= P_{n,p}(\exists H = (W, F) \subset G : |W| = k, H = G|_W, H \text{ — граф диаметров, } \chi(H) = 3) \leq \frac{1}{2}, \end{aligned}$$

так что  $u(n, p) = 0$  при больших  $n$ . Теорема доказана.

#### 3.2. Доказательство теоремы 2

При  $q = o\left(\frac{1}{n^{1.5}}\right)$  с асимптотической вероятностью 1 дополнение  $\overline{G}$  случайного графа  $G$  до полного графа  $K_n$  является паросочетанием (набором изолированных ребер и вершин). Значит, при больших  $n$  с вероятностью больше  $\frac{1}{2}$  граф  $G$  содержит треугольник, т.е. обладает свойством  $\mathcal{A}(n, p, 3)$ . Однако при  $k \geq 4$  с той же вероятностью любой  $k$ -вершинный индуцированный подграф  $H$  случайного графа либо является циклом на четырех вершинах (при  $k = 4$ ), либо имеет строго больше, чем  $k$ , ребер. В первом случае  $\chi(H) = 2$ ; во втором случае  $H$  нельзя реализовать графом диаметров на плоскости (см. введение). Значит, при  $k \geq 4$  свойство  $\mathcal{A}(n, p, k)$  не выполнено с нужной вероятностью. Теорема доказана.

#### 3.3. Доказательство теоремы 3

Сперва покажем, что  $u(n, p) \leq 4$ . Поскольку  $q = o\left(\frac{1}{n}\right)$ , то с асимптотической вероятностью 1 дополнение  $\overline{G}$  случайного графа  $G$  до полного графа  $K_n$  является лесом. Значит, у  $\overline{G}$  с большой вероятностью на любых  $k$  вершинах не более  $k - 1$  ребер. Соответственно, у  $G$  наоборот на каждой  $k$  вершинах не менее  $C_k^2 - (k - 1) = C_{k-1}^2$  ребер. Но из введения мы знаем, что у любого графа диаметров на плоскости, имеющего  $k$  вершин, не более  $k$  ребер. Следовательно, свойство  $\mathcal{A}(n, p, k)$  может иметь большую вероятность лишь при условии, что  $C_{k-1}^2 \leq k$ , откуда  $k \leq 4$ .

Покажем теперь, что  $u(n, p) \geq 4$ . Для этого достаточно взять какой-нибудь подходящий граф диаметров с четырьмя вершинами, который имеет хроматическое число 3 и с большой вероятностью содержится в случайном графе. Возьмем граф  $A_4$ , представляющий собой треугольник, к одной вершине которого прицеплено третье ребро. На рис. 1 представлена реализация  $A_4$  в виде графа диаметров на плоскости.

Дополнением до  $A_4$  в полном графе служит граф, компоненты которого суть цепь  $P_2$  длины 2 и одна изолированная вершина. Докажем, стало быть, что при наших условиях

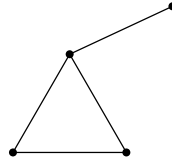


Рис. 1

случайный граф  $\overline{G}$  с большой вероятностью содержит одновременно и указанную цепь, и указанную вершину.

Поскольку  $q = o\left(\frac{1}{n}\right)$ , то изолированная вершина с асимптотической вероятностью 1 есть (см. [8]). На самом деле здесь хватило бы даже условия  $q = \frac{c \ln n}{n}$  с любым  $c < 1$ .

Пусть теперь  $X$  — случайная величина, равная количеству индуцированных копий  $P_2$  в случайном графе  $\overline{G}$ . Нам достаточно установить асимптотику  $P_{n,q}(X \geq 1) \rightarrow 1, n \rightarrow \infty$ . Применим неравенство Чебышева:

$$P_{n,q}(X \geq 1) = 1 - P_{n,q}(X \leq 0) = 1 - P_{n,q}(MX - X \geq MX) \geq 1 - \frac{DX}{(MX)^2}.$$

Обозначим через  $M_f^2 X$  второй факториальный момент величины  $X$ . Тогда  $DX = M_f^2 X + MX - (MX)^2$ , т.е.

$$1 - \frac{DX}{(MX)^2} = 1 - \frac{M_f^2 X}{(MX)^2} - \frac{1}{MX} + 1.$$

Если мы проверим, что  $MX \rightarrow \infty$  и  $M_f^2 X \sim (MX)^2$ , то правая часть последнего равенства будет асимптотически равна единице и теорема будет доказана.

Во-первых,  $MX = 3C_n^3 q^2 p$ . Далее,  $MX = \Theta(n^3 q^2)$ , поскольку  $p \rightarrow 1$ . Но по условию теоремы  $qn^{1.5} \rightarrow \infty$ , и, стало быть,  $n^3 q^2 \rightarrow \infty$ . Первая асимптотика проверена.

Во-вторых,

$$M_f^2 X = \sum_{H_1, H_2} MX_{H_1, H_2},$$

где суммирование ведется по всем упорядоченным парам различных графов  $H_1, H_2 \subset K_n$ , изоморфных графу  $P_2$ , а  $X_{H_1, H_2}$  — индикатор одновременного попадания графов  $H_1, H_2$  в случайный граф  $\overline{G}$  в качестве индуцированных подграфов. Если выделить те слагаемые, в которых графы  $H_1, H_2$  имеют непересекающиеся множества вершин, то получится величина  $9C_n^3 C_{n-3}^3 (q^2 p)^2 \sim (MX)^2$ . Нетрудно видеть, учитывая асимптотику  $qn^{1.5} \rightarrow \infty$ , что остальные слагаемые бесконечно малы по сравнению с указанной величиной. Таким образом, мы действительно имеем  $M_f^2 X \sim (MX)^2$ .

Теорема доказана.

### 3.4. Доказательство теоремы 4

Сперва докажем вспомогательную лемму.

**Лемма 1.** Пусть в графе  $G$ , имеющем  $n$  вершин, для некоторого  $k < n$  выполнено следующее условие: у любого индуцированного подграфа  $H$  графа  $G$ , имеющего  $k$  вершин, число ребер строго больше  $k$ . Тогда для любого  $l > k$  выполнено то же самое, т.е. у любого индуцированного подграфа  $H$  графа  $G$ , имеющего  $l$  вершин, число ребер строго больше  $l$ .

**Доказательство леммы 1.** Достаточно доказать утверждение леммы при  $l = k + 1$ . Пусть  $G = (\{1, \dots, n\}, E)$ . Пусть также  $W = \{w_1, \dots, w_{k+1}\} \subseteq V$ . Рассмотрим  $W' = \{w_1, \dots, w_k\}$ . По условию леммы  $|E(G|_{W'})| > k$ . Если  $|E(G|_{W'})| \geq k + 2 = l + 1$ ,

то тем более  $|E(G|_W)| \geq l + 1$ , и нужный факт установлен. Предположим, стало быть, что  $|E(G|_{W'})| = k + 1$ . Если теперь хотя бы одно ребро идет из  $w_{k+1}$  в  $W'$ , то снова  $|E(G|_W)| \geq k + 2 = l + 1$ , и все в порядке. Допустим, однако, что из  $w_{k+1}$  ни одно ребро не идет в  $W'$ . Поскольку  $|E(G|_{W'})| = k + 1$ , в  $W'$  есть хотя бы одна вершина графа  $G|_{W'}$  степени не меньше двух. Без ограничения общности это  $w_1$ . Рассмотрим  $W'' = \{w_2, \dots, w_{k+1}\}$ . С одной стороны, сделанное выше допущение означает, что  $|E(G|_{W''})| \leq |E(G|_{W'})| - 2 = k - 1$ . С другой стороны,  $|W''| = k$ , так что по условию леммы  $|E(G|_{W''})| \geq k + 1$ . Противоречие, и лемма доказана.

Зафиксируем  $\varepsilon > 0$  (см. условие теоремы 4) и положим

$$k = k(n) = \left\lceil (2 + \varepsilon) \log_{\frac{1}{1-p}}(np) \right\rceil.$$

Прежде всего покажем, что  $k \rightarrow \infty$ . В самом деле, с учетом неравенства  $-\ln(1-p) < \frac{p}{1-p}$  имеем

$$\log_{\frac{1}{1-p}}(np) = \frac{\ln(np)}{-\ln(1-p)} > \frac{(1-p)\ln(np)}{p}.$$

Значит, если  $p \not\rightarrow 1$ , то, поскольку  $np \rightarrow \infty$ , получаем  $k \rightarrow \infty$ . Если же  $p \rightarrow 1$ , то заменяем  $1 - p = q$  на  $\frac{\sigma(n)}{\ln n}$  (см. условие теоремы) и получаем, в свою очередь,

$$\frac{(1-p)\ln(np)}{p} = \frac{\sigma(n)\ln(np)}{p \ln n} \sim \sigma(n) \rightarrow \infty.$$

Далее, снова воспользуемся тем фактом, что у любого графа диаметров на плоскости, имеющего  $k$  вершин, число ребер не больше  $k$ .

Обозначим через  $\mathcal{A}_k$  событие, состоящее в том, что у любого индуцированного подграфа  $H$  случайного графа  $G$ , имеющего  $k$  вершин, число ребер строго больше  $k$ . Положим  $P_k = P_{n,p}(\mathcal{A}_k)$ . Если найдется такое  $n_0 = n_0(\varepsilon)$ , что при всех  $n \geq n_0$  выполнено  $P_k > \frac{1}{2}$ , то с вероятностью, большей половины, в случайном графе  $G$  не найдется индуцированного подграфа  $H$ , представимого как граф диаметров и имеющего  $k$  вершин. А по лемме 1 не найдется и такого подграфа большего размера, т.е.  $u(n, p) < k$ .

В дальнейшем мы покажем, что  $P_k \rightarrow 1$  при  $n \rightarrow \infty$ , и это завершит доказательство теоремы 4.

Обозначим через  $X_k$  случайную величину, равную количеству индуцированных  $k$ -вершинных подграфов случайного графа, имеющих не более  $k$  ребер. Тогда  $P_k = P_{n,p}(X_k = 0)$  и с учетом неравенства Маркова

$$P_k = P_{n,p}(X_k = 0) = 1 - P_{n,p}(X_k \geq 1) \geq 1 - MX_k,$$

так что остается доказать асимптотику  $MX_k \rightarrow 0$ . За счет линейности математического ожидания получаем

$$MX_k = C_n^k \sum_{i=0}^k C_{C_k^2}^i p^i q^{C_k^2 - i}.$$

Убедимся в том, что в этой сумме максимальным является последнее слагаемое. Для этого разделим  $(i + 1)$ -е слагаемое на  $i$ -е ( $0 \leq i \leq k - 1$ ) и проверим, что отношение не меньше единицы:

$$\frac{C_{C_k^2}^{i+1} p^{i+1} q^{C_k^2 - i - 1}}{C_{C_k^2}^i p^i q^{C_k^2 - i}} = \frac{C_k - i}{i + 1} \cdot \frac{p}{q}.$$

Понятно, что функция  $\frac{C_k^2 - i}{i + 1}$  убывает по  $i$ . Значит,

$$\frac{C_k^2 - i}{i + 1} \cdot \frac{p}{q} \geq \frac{C_k^2 - k + 1}{k} \cdot \frac{p}{q} > \frac{C_k^2 - k}{k} \cdot \frac{p}{q} = \frac{k - 3}{2} \cdot \frac{p}{q}.$$

Мы хотим показать, что

$$\frac{k - 3}{2} \cdot \frac{p}{q} \geq 1,$$

а покажем даже, что

$$\frac{k - 3}{2} \cdot \frac{p}{q} \rightarrow \infty.$$

Упростим, стало быть, запись и рассмотрим выражение  $\frac{kp}{q}$ . Поскольку  $np \rightarrow \infty$  и  $-\ln(1 - p) < \frac{p}{1 - p}$ , имеем

$$\frac{kp}{q} > \frac{2 \ln(np)}{-\ln(1 - p)} \cdot \frac{p}{1 - p} > 2 \ln(np) \rightarrow \infty.$$

Итак, при больших  $n$

$$MX_k \leq (k + 1) C_n^k C_{C_k^2}^k p^k q^{C_k^2 - k}.$$

Воспользуемся простыми оценками  $C_a^b \leq \left(\frac{3a}{b}\right)^b$  и  $C_a^b \leq \frac{a^b}{b!}$ . Получаем

$$\begin{aligned} MX_k &\leq (k + 1) \left(\frac{3n}{k}\right)^k \frac{(C_k^2)^k}{k!} p^k q^{C_k^2 - k} \leq \left(\frac{3n}{k}\right)^k \frac{k^{2k}}{k!} p^k q^{C_k^2 - k} \leq \left(\frac{3n}{k}\right)^k \frac{k^{2k}}{(k/e)^k} p^k q^{C_k^2 - k} = \\ &= (3e)^k n^k p^k q^{\frac{k(k-3)}{2}} = \left(3enpq^{\frac{k-3}{2}}\right)^k. \end{aligned}$$

Теперь для завершения доказательства теоремы достаточно проверить, что в ее условиях величина  $npq^{\frac{k-3}{2}}$  стремится к нулю. Итак,

$$npq^{\frac{k-3}{2}} < \exp\left(\left(1 + \frac{\varepsilon}{2}\right) \frac{\ln(np)}{-\ln q} \ln q + \ln(np)\right) = \exp\left(-\frac{\varepsilon}{2} \ln(np)\right) \rightarrow 0.$$

Теорема доказана.

### 3.5. Доказательство теоремы 5

Зафиксируем  $\varepsilon > 0$  и положим

$$k = \left\lceil \left(2 - \varepsilon + \frac{4 \ln p}{\ln(np)}\right) \log_{\frac{1}{1-p}}(np) \right\rceil.$$

При доказательстве теоремы 4 мы уже, по сути, убедились в том, что  $k \rightarrow \infty$ : в самом деле из раздела 2 мы знаем, что

$$\left(2 - \varepsilon + \frac{4 \ln p}{\ln(np)}\right) \log_{\frac{1}{1-p}}(np) \geq \left(\frac{2}{3} - \varepsilon\right) \log_{\frac{1}{1-p}}(np),$$

а неограниченный рост последней величины мы установили при доказательстве теоремы 4 даже в более слабых ограничениях на функцию  $p$ .

Нам достаточно показать, что при больших  $n$  выполнено  $u(n, p) \geq k$ . Наличие целой части не играет никакой роли, т.к.  $k \rightarrow \infty$  и при необходимости мы просто можем заменить

$\varepsilon$  на  $\varepsilon' \in (0, \varepsilon)$ . В дальнейшем некоторые неравенства будут выполнены лишь при  $n \geq n_0$ , но мы не будем каждый раз говорить об этом.

Любой цикл с нечетным числом вершин можно реализовать на плоскости как граф диаметров с хроматическим числом 3. Обозначим через  $Y_k$  случайную величину, равную количеству индуцированных  $k$ -вершинных подграфов случайного графа  $G$ , являющихся циклами. Если мы докажем, что при больших  $n$  выполнено  $P_{n,p}(Y_k > 0) > \frac{1}{2}$ , то при тех же  $n$  мы получим  $u(n, p) \geq k$ . Как всегда, мы докажем еще больше:  $P_{n,p}(Y_k > 0) \rightarrow 1$ .

В силу неравенства Чебышева (ср. § 3.3) имеем

$$P_{n,p}(Y_k > 0) = P_{n,p}(Y_k \geq 1) \geq 1 - \frac{DY_k}{(MY_k)^2}.$$

Как и в параграфе 3.3, остается установить две асимптотики:  $MY_k \rightarrow \infty$  и  $M_f^2 Y_k \sim (MY_k)^2$ . За счет линейности математического ожидания имеем

$$MY_k = C_n^k \frac{(k-1)!}{2} p^k q^{C_k^2 - k}.$$

Нетрудно видеть, что

$$k = \Theta\left(\log_{\frac{1}{1-p}}(np)\right) < \Theta\left(\frac{\ln n}{-\ln(1-p)}\right) \leq \Theta\left(\frac{\ln n}{p}\right) = \Theta\left(\frac{\sqrt[4]{n} \ln n}{\tau(n) \ln n}\right) = o(\sqrt[4]{n}).$$

Поэтому  $C_n^k \sim \frac{n^k}{k!}$  и

$$MY_k \sim \frac{n^k}{k!} \frac{(k-1)!}{2} p^k q^{C_k^2 - k} = \frac{n^k}{2k} p^k q^{C_k^2 - k} > \frac{1}{2k} n^k p^k q^{k^2/2} = \frac{1}{2k} (npq^{k/2})^k.$$

Поскольку  $k \rightarrow \infty$ , для обоснования асимптотики  $MY_k \rightarrow \infty$  достаточно найти такое  $\delta > 0$ , что

$$npq^{k/2} = \exp\left(\ln(np) + \frac{k}{2} \ln q\right) \geq 1 + \delta.$$

Это равносильно существованию такого  $\delta > 0$ , что  $\ln(np) + \frac{k}{2} \ln q \geq \delta$ . После подстановки явного выражения для  $k$  имеем

$$\begin{aligned} \ln(np) + \left(2 - \varepsilon' + \frac{4 \ln p}{\ln(np)}\right) \frac{\ln(np)}{-2 \ln q} \ln q &= \\ &= \left(1 - \frac{2 - \varepsilon'}{2}\right) \ln(np) - 2 \ln p = \frac{\varepsilon'}{2} \ln(np) - 2 \ln p > \frac{\varepsilon'}{2} \ln(np) \rightarrow \infty, \end{aligned}$$

и все доказано.

Проверим теперь асимптотику  $M_f^2 Y_k \sim (MY_k)^2$ . Как обычно,

$$M_f^2 Y_k = \sum_{C_1, C_2} MY_{C_1, C_2},$$

где суммирование ведется по всем упорядоченным парам различных  $k$ -вершинных циклов  $C_1, C_2 \subset K_n$ , а  $Y_{C_1, C_2}$  — индикатор одновременного попадания циклов  $C_1, C_2$  в случайный граф  $G$  в качестве индуцированных подграфов. Как и в параграфе 3.3, отдельно рассмотрим слагаемые с  $V(C_1) \cap V(C_2) = \emptyset$  и слагаемые с  $V(C_1) \cap V(C_2) \neq \emptyset$ . В первом случае получаем выражение

$$S_1 = C_n^k C_{n-k}^k \left(\frac{(k-1)!}{2} p^k q^{C_k^2 - k}\right)^2 \sim \left(C_n^k \frac{(k-1)!}{2} p^k q^{C_k^2 - k}\right)^2 = (MY_k)^2.$$

Предпоследний переход сделан за счет  $k = o(\sqrt[4]{n})$ . Если покажем теперь, что

$$S_2 = \sum_{C_1, C_2} Y_{C_1, C_2} - S_1 = o((MY_k)^2),$$

то завершим доказательство теоремы.

Для каждой пары циклов  $C_1, C_2$ , которые различны, но пересекаются хотя бы по одной вершине (именно такие пары задают  $S_2$ ) можно найти число общих вершин (обозначим его через  $m = m(C_1, C_2)$ ) и число общих ребер (обозначим его через  $l = l(C_1, C_2)$ ). Очевидно, что  $m \in \{1, \dots, k-1\}$ ,  $l \in \{0, \dots, m-1\}$ . Таким образом,

$$S_2 \leq \sum_{m=1}^{k-1} \sum_{l=0}^{m-1} C_n^k C_{n-k}^{k-m} C_k^m \left(\frac{(k-1)!}{2}\right)^2 p^{2k-l} q^{2(C_k^2-k)-C_m^2+l}.$$

Допустим, мы доказали, что при всех  $m, l$

$$\frac{C_n^k C_{n-k}^{k-m} C_k^m \left(\frac{(k-1)!}{2}\right)^2 p^{2k-l} q^{2(C_k^2-k)-C_m^2+l}}{C_n^k C_{n-k}^k \left(\frac{(k-1)!}{2}\right)^2 p^{2k} q^{2(C_k^2-k)}} = o\left(\frac{1}{k^2}\right).$$

Тогда

$$\begin{aligned} S_2 &\leq k^2 C_n^k C_{n-k}^k \left(\frac{(k-1)!}{2}\right)^2 p^{2k} q^{2(C_k^2-k)} \cdot o\left(\frac{1}{k^2}\right) = \\ &= o\left(C_n^k C_{n-k}^k \left(\frac{(k-1)!}{2}\right)^2 p^{2k} q^{2(C_k^2-k)}\right) = o((MY_k)^2), \end{aligned}$$

и теорема доказана.

Итак, имеем

$$\begin{aligned} \frac{C_n^k C_{n-k}^{k-m} C_k^m \left(\frac{(k-1)!}{2}\right)^2 p^{2k-l} q^{2(C_k^2-k)-C_m^2+l}}{C_n^k C_{n-k}^k \left(\frac{(k-1)!}{2}\right)^2 p^{2k} q^{2(C_k^2-k)}} &= \frac{k(k-1) \cdot \dots \cdot (k-m+1)}{(n-2k+1) \cdot \dots \cdot (n-2k+m)} C_k^m p^{-l} q^{-C_m^2+l} \leq \\ &\leq 2k^{2m} n^{-m} p^{-l} q^{-C_m^2+l} \leq 2k^{2m} n^{-m} p^{-m+1} q^{-C_m^2}. \end{aligned}$$

Остается показать, что при всех  $m \in \{1, \dots, k-1\}$  выполнено

$$k^2 k^{2m} n^{-m} p^{-m+1} q^{-C_m^2} = \exp((2m+2) \ln k - m \ln n - (m-1) \ln p - C_m^2 \ln q) \rightarrow 0.$$

Если рассмотреть выражение в показателе экспоненты как функцию от  $m$ , то ввиду неравенства  $\ln q < 0$  это квадратичная функция с положительным коэффициентом при  $m^2$ . Значит, ее максимум по  $m$  достигается либо при  $m = 1$ , либо при  $m = k-1$ . При  $m = 1$  имеем (с учетом  $k = o(\sqrt[4]{n})$ )

$$4 \ln k - \ln n = \ln\left(\frac{k^4}{n}\right) = \ln(o(1)) \rightarrow -\infty,$$



и все доказано. При  $m = k - 1$  имеем

$$\begin{aligned}
 2k \ln k - (k - 1) \ln n - (k - 2) \ln p - C_{k-1}^2 \ln q &\leq k \left( \ln(k^2) - \frac{k-2}{k} \ln(np) - \frac{k}{2} \ln q \right) \leq \\
 &\leq k \left( \ln(k^2) - \frac{k-2}{k} \ln(np) - \left( 2 - \varepsilon' + \frac{4 \ln p}{\ln(np)} \right) \frac{\ln(np)}{-2 \ln q} \ln q \right) = \\
 &= k \left( \frac{2 - \varepsilon'}{2} \ln(np) + \left( \frac{2}{k} - 1 \right) \ln(np) + \ln(k^2) + 2 \ln p \right) = \\
 &= k \ln(np) \left( \frac{2 - \varepsilon'}{2} - 1 + \frac{2}{k} + \frac{\ln(kp)^2}{\ln(np)} \right) = \\
 &= k \ln(np) \left( -\frac{\varepsilon'}{2} + \frac{2}{k} + \frac{\ln(kp)^2}{\ln(np)} \right).
 \end{aligned}$$

Ясно, что  $\frac{2}{k} \rightarrow 0$ . Более того,

$$\frac{\ln(kp)^2}{\ln(np)} < \frac{\ln \left( 6 \frac{\ln(np)}{-\ln(1-p)} p \right)^2}{\ln(np)} < \frac{\ln(36 \ln^2(np))}{\ln(np)} = \frac{\ln 36 + 2 \ln \ln(np)}{\ln(np)} \rightarrow 0.$$

В итоге

$$k \ln(np) \left( -\frac{\varepsilon'}{2} + \frac{2}{k} + \frac{\ln(kp)^2}{\ln(np)} \right) < -\frac{k\varepsilon' \ln(np)}{4} \rightarrow -\infty,$$

и снова все в порядке.

Теорема доказана.

## Литература

1. Erdős P. On sets of distances of  $n$  points // Amer. Math. Monthly. — 1946. — V. 53. — P. 248–250.
2. Хадвигер Г., Дебруннер Г. Комбинаторная геометрия плоскости. — М.: Наука, 1965.
3. Райгородский А. М. Проблема Борсука и хроматические числа метрических пространств // УМН. — 2001. — Т. 56, вып. 1. — С. 107–146.
4. Raigorodskii A. M. Three lectures on the Borsuk partition problem // London Mathematical Society Lecture Note Series. — 2007. — V. 347. — P. 202–248.
5. Raigorodskii A. M. The Borsuk partition problem: the seventieth anniversary // Mathematical Intelligencer. — 2004. — V. 26, N 3. — P. 4–12.
6. Райгородский А. М. Вокруг гипотезы Борсука // Итоги науки и техники. — Сер. «Современная математика». — 2007. — Т. 23. — С. 147–164.
7. Райгородский А. М. Проблема Борсука. — М.: МЦНМО, 2006.
8. Bollobás B. Random Graphs. — Cambridge Univ. Press, 2001.
9. Колчин В. Ф. Случайные графы. — М.: Физматлит, 2002.
10. Janson S., Luczak T., Ruciński A. Random graphs. — New York: Wiley, 2000.
11. Райгородский А. М. Проблема Нелсона—Эрдеша—Хадвигера и реализация случайных графов в пространстве // УМН. — 2006. — Т. 61, вып. 4. — С. 195–196.
12. Нагаева С. В., Райгородский А. М. О вложимости конечных графов расстояний с большим хроматическим числом в случайные графы // Итоги науки и техники. — Сер. «Современная математика». — 2009. — Т. 62. — С. 47–66.

13. *Нагаева С. В., Райгородский А. М.* О реализации случайных графов графами расстояний в пространствах фиксированной размерности // Доклады РАН. — 2009. — Т. 424, № 3. — С. 315—317.

*Поступила в редакцию 07.07.2011*