

# Некоторые обобщения задачи о свойстве В $n$ -однородного гиперграфа

Ю. А. ДЕМИДОВИЧ

Московский физико-технический институт  
e-mail: yuradem9595@mail.ru

УДК 519.218

**Ключевые слова:** однородные гиперграфы, свойство В, простые гиперграфы.

## Аннотация

Рассматривается экстремальная задача о раскрасках гиперграфов, являющаяся обобщением известной проблемы Эрдёша—Хайнала о свойстве В гиперграфа. Пусть  $k$  — натуральное число. Требуется найти величину  $m_k(n)$ , равную минимальному количеству рёбер  $n$ -однородного гиперграфа, не допускающего таких раскрасок множества вершин в два цвета, что в каждом ребре гиперграфа содержится по крайней мере  $k$  вершин каждого цвета. В работе получены нижние оценки величин  $m_k(n)$ .

## Abstract

*Yu. A. Demidovich, On some generalizations of the property B problem of an  $n$ -uniform hypergraph, Fundamentalnaya i prikladnaya matematika, vol. 23 (2020), no. 1, pp. 95—122.*

The extremal problem of hypergraph colorings related to the Erdős–Hajnal property B-problem is considered. Let  $k$  be a natural number. The problem is to find the value of  $m_k(n)$  equal to the minimal number of edges in an  $n$ -uniform hypergraph that does not admit 2-colorings of the vertex set such that every edge of the hypergraph contains at least  $k$  vertices of each color. In this paper, we obtain new lower bounds for  $m_k(n)$ .

## 1. Введение и история задачи

В настоящей работе рассматривается известная экстремальная задача о раскрасках однородных гиперграфов. Сначала дадим основные определения. *Гиперграфом* называется пара множеств  $H = (V, E)$ , где  $V$  — некоторое конечное множество, называемое *множеством вершин* гиперграфа, а  $E$  — совокупность подмножеств множества  $V$ , которые называются *рёбрами* гиперграфа. Гиперграф называется  *$n$ -однородным*, если каждое его ребро содержит ровно  $n$  вершин.

Одной из классических экстремальных задач теории гиперграфов является задача о свойстве В гиперграфов. Напомним, что гиперграф обладает *свойством В*, если существует двухцветная раскраска множества его вершин, в которой все рёбра гиперграфа являются неоднородными. Задача состоит в отыскании величины  $m(n)$ , равной минимальному числу рёбер гиперграфа в классе

$n$ -однородных гиперграфов, не обладающих свойством В. Впервые данная задача была поставлена в работе П. Эрдёша и А. Хайнала [16]. Сам П. Эрдёш (см. [14, 15]) с помощью простых вероятностных рассуждений получил следующие асимптотические оценки для  $m(n)$ :

$$2^{n-1} \leq m(n) \leq \frac{e \ln 2}{4} n^2 2^n (1 + o(1)). \quad (1)$$

В дальнейшем нижняя оценка, в отличие от верхней, была улучшена в ряде работ. Подробнее об этом можно почитать в обзорах [18], [3]. Наилучший на сегодняшний день результат принадлежит Дж. Радхакришнану и А. Сринивасану [22]. Они доказали, что

$$m(n) \geq (0,1) 2^n \sqrt{\frac{n}{\ln n}}.$$

Существует большое количество различных обобщений задачи Эрдёша—Хайнала (подробнее см. [18]). Одно из таких обобщений было предложено в работе Д. А. Шабанова [9]. Пусть дано натуральное число  $k$ . Будем говорить, что гиперграф  $H = (V, E)$  обладает *свойством*  $B_k$ , если существует такая раскраска множества  $V$  в два цвета, что в каждом ребре содержится по крайней мере  $k$  вершин каждого цвета. По аналогии с величиной  $m(n)$  обозначим через  $m_k(n)$  величину, равную минимальному числу рёбер гиперграфа в классе  $n$ -однородных гиперграфов, не обладающих свойством  $B_k$ . Ясно, что свойство  $B_1$  есть свойство В, и значит,  $m_1(n)$  есть  $m(n)$ . Применяя простые вероятностные соображения, для величины  $m_k(n)$  можно получить следующую оценку, которая при  $k = 1$  соответствует нижней оценке из (1):

$$m_k(n) \geq \frac{2^{n-1}}{\sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j}}.$$

Д. А. Шабановым в [9, 10] было доказано, что если  $k = k(n) = o(n/\ln n)$ , то существует такая функция  $\psi(n)$ , зависящая только от вида функции  $k(n)$ , стремящаяся к 1 при  $n$ , стремящемся к бесконечности, что

$$m_k(n) \leq \frac{e \ln 2}{4} n^2 \frac{2^n}{\sum_{i=0}^{k-1} \binom{n}{i}} \psi(n). \quad (2)$$

Более того, С. М. Тепляковым в [6] было доказано, что если  $k = o(n)$ , то  $m_k(n)$  удовлетворяет неравенству (2).

Помимо этого Д. А. Шабановым в [11] была получена следующая нижняя оценка величины  $m_k(n)$ :

$$m_k(n) = \Omega\left(\left(\frac{n}{\ln n}\right)^{1/2} \frac{e^{-k/2}}{\sqrt{2k-1}} \frac{2^{n-k}}{\binom{n}{k-1}}\right) \quad (3)$$

при условии, что  $k = k(n) = O(\ln n)$ . В случае же, когда  $k$  имеет порядок роста между  $\ln n$  и  $\sqrt{n}$ , наилучшей нижней оценкой является результат А. П. Розовской [4, 5]:

$$m_k(n) \geq 0,19n^{1/4} \frac{2^{n-1}}{\binom{n-1}{k-1}}. \quad (4)$$

Близкие недавние результаты и обзоры по теме можно найти в [2, 3, 7, 8, 12, 20, 23–25].

## 2. Основной результат

Основным результатом данной работы является новая нижняя оценка для величины  $m_k(n)$ .

**Теорема 1.** Пусть  $n \geq 30$ ,  $k \geq 2$  и выполняется неравенство

$$k \leq \sqrt{\frac{n}{\ln n}}. \quad (5)$$

Тогда выполнено неравенство

$$m_k(n) \geq \frac{12}{e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \frac{2^{n-1}}{\binom{n-1}{k-1}}. \quad (6)$$

Сравним оценку (6) с предыдущими результатами. Полученная в теореме 1 оценка величины  $m_k(n)$  улучшает предыдущие результаты (3) и (4) при  $k$ , имеющем порядок роста не более чем  $n^{1/2-\delta}/\sqrt{\ln n}$ , где  $0 < \delta < 1/2$ .

## 3. Доказательство теоремы 1

Для доказательства теоремы достаточно показать, что произвольный гиперграф, имеющий менее  $12/e^{26} \times (n/k \ln n)^{1/2} \times 2^{n-1}/\binom{n-1}{k-1}$  рёбер, обладает свойством  $B_k$ .

Рассмотрим  $n$ -однородный гиперграф  $H = (V, E)$ , удовлетворяющий условию

$$|E| = m < \frac{12}{e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \frac{2^{n-1}}{\binom{n-1}{k-1}}. \quad (7)$$

### 3.1. Критерий для гиперграфа обладания свойством $B_k$

Пусть  $G = (W, U)$  — произвольный гиперграф,  $\sigma$  — некоторая нумерация его вершин. Точнее, пусть  $\sigma$  — некоторое биективное отображение  $W$  в  $\{1, 2, \dots, |W|\}$ . Будем говорить, что пара рёбер  $(A_1, A_2)$  гиперграфа  $G$  образует упорядоченную 2-цепь относительно нумерации  $\sigma$ , если выполнено  $|A_1 \cap A_2| = 1$

и  $\sigma(v) \leq \sigma(u)$  для всех  $v \in A_1$ ,  $u \in A_2$ . Имеет место следующая лемма о связи для гиперграфа обладания свойством В и наличия упорядоченных 2-цепей в нём, которая была предложена А. Плухаром [21].

**Лемма 1.** Пусть  $G = (W, U)$  — произвольный гиперграф.  $G$  обладает свойством В тогда и только тогда, когда для некоторой нумерации  $\sigma$  вершин  $W$  в гиперграфе  $G$  нет упорядоченных 2-цепей.

Далее мы рассмотрим критерий обладания для гиперграфа свойством  $B_k$ , который является обобщением критерия Плухара и был впервые сформулирован А. П. Розовской [5].

Для каждого ребра  $f \in U$  через  $F_\sigma(f)$  обозначим множество первых  $k$  в нумерации  $\sigma$  вершин ребра  $f$ , а через  $L_\sigma(f)$  обозначим множество последних  $k$  в нумерации  $\sigma$  вершин.

**Лемма 2.** Пусть  $G = (W, U)$  — произвольный гиперграф, каждое ребро которого содержит хотя бы  $2k$  вершин. Тогда  $G$  обладает свойством  $B_k$  тогда и только тогда, когда существует такая нумерация его вершин  $\sigma$ , что для любых двух рёбер  $f$  и  $s$  выполнено

$$L_\sigma(f) \cap F_\sigma(s) = \emptyset. \quad (8)$$

**Доказательство.** Необходимость. Пусть  $G$  обладает свойством  $B_k$ , т. е. существует такая раскраска его вершин в два цвета, что в каждом ребре содержится хотя бы по  $k$  вершин каждого цвета. Занумеруем вершины гиперграфа следующим образом: сначала пронумеруем все вершины первого цвета, а затем — второго. Легко проверить, что условие  $L_\sigma(f) \cap F_\sigma(s) = \emptyset$  выполнено.

Достаточность. Возьмём нумерацию  $\sigma$  из условия теоремы. Покрасим первые  $k$  в нумерации  $\sigma$  вершин каждого ребра в первый цвет, а остальные вершины — во второй. Ввиду условия (8) каждое ребро будет содержать хотя бы по  $k$  вершин каждого цвета, т. е. гиперграф  $G$  обладает свойством  $B_k$ .  $\square$

### 3.2. Общая идея доказательства

Идея доказательства, обобщением которой мы займёмся далее, принадлежит Д. Черкашину и Я. Козику [13]. Они предложили задать случайную нумерацию множества  $V$  следующим образом. Каждой вершине  $v$  поставим в соответствие случайную величину  $X_v$ , имеющую равномерное распределение на  $(0, 1)$ . Номером  $\sigma(v)$  вершины  $v$  будем считать

$$\sigma(v) := \sum_{w \in V} I\{X_w \leq X_v\}.$$

Для каждого ребра  $A \in E$  введём величины

$$\max(A) = \max_{v \in A} X_v, \quad \min(A) = \min_{v \in A} X_v.$$

Назовём ребро  $A$  *плотным*, если

$$\max(A) - \min(A) \leq \frac{1-p}{2},$$

где  $p$  положим равным  $\ln n/n$ .

Согласно критерию гиперграф обладает свойством В, если не существует пар рёбер, которые пересекаются по одной вершине, которая является первой в одном ребре и последней в другом. Если удастся доказать, что сумма вероятностей события, что в гиперграфе существуют плотные рёбра, и события, что существует пара рёбер, пересекающихся указанным образом (считая, что все рёбра не являются плотными), строго меньше 1, то это будет означать существование с положительной вероятностью такой нумерации, что гиперграф обладает свойством В. В самом деле, легко проверить, что

$$|E| \left[ \left( \frac{1-p}{2} \right)^n + n \left( \frac{1-p}{2} \right)^{n-1} \left( 1 - \frac{1-p}{2} \right) \right] + |E|^2 \int_{(1-p)/2}^{(1+p)/2} x^{n-1} (1-x)^{n-1} dx < 1,$$

если количество рёбер удовлетворяет неравенству

$$|E| \geq c \cdot 2^n \cdot \sqrt{\frac{n}{\ln n}},$$

где  $c$  — некоторая универсальная константа. Отсюда получается известная оценка для величины  $m(n)$ .

Обобщение этой идеи состоит в следующем.

Пусть  $f \in E$  — ребро  $H$ . Для каждой вершины  $v \in f$  введём события  $F_f(v)$  и  $L_f(v)$ . Событие  $F_f(v)$  состоит в том, что вершина  $v$  находится среди первых  $k$  вершин ребра  $f$ , а событие  $L_f(v)$  — в том, что  $v$  находится среди последних  $k$  вершин ребра  $f$ . Для любых двух рёбер  $f$  и  $s$ , таких что  $f \cap s \neq \emptyset$ , и любой вершины  $v_0 \in f \cap s$  введём событие

$$\mathcal{M}(f, s, v_0) = L_f(v_0) \cap F_s(v_0). \quad (9)$$

Введём также событие  $\mathcal{M}(f, s)$ , равное объединению событий  $\mathcal{M}(f, s, v_0)$  по всем вершинам  $v_0$  из пересечения рёбер  $f$  и  $s$ :

$$\mathcal{M}(f, s) = \bigcup_{v_0 \in f \cap s} \mathcal{M}(f, s, v_0).$$

Итак, нам задана некоторая нумерация  $\sigma$  множества  $V$ . Пусть  $A \in E$  — ребро  $H$ . Без ограничения общности будем считать, что  $A = \{1, 2, \dots, n\}$ . Рассмотрим для каждой вершины  $v \in A$  величину  $X_v$  и расположим эти величины в порядке возрастания — получим ряд  $\{X_{(1)}, \dots, X_{(n)}\}$ . Введём обозначения

$$l(A) = X_{(n-k+1)}, \quad f(A) = X_{(k)}.$$

Назовём ребро  $A$  *плотным*, если

$$l(A) - f(A) \leq \frac{1-p}{2},$$

где  $p$  положим равным  $2k \ln n/n$ . Для каждого ребра  $A$  введём событие  $\mathcal{N}(A)$ , заключающееся в том, что ребро  $A$  плотное. Также введём событие

$$\mathcal{R} = \bigcup_A \mathcal{N}(A).$$

Если нам удастся доказать, что сумма вероятностей событий  $\mathcal{R}$  и  $\mathcal{F} := \bigcup_{f,s} \mathcal{M}(f,s)$  строго меньше 1, считая при этом при оценке вероятности события  $\mathcal{F}$ , что все рёбра не являются плотными, то это будет означать существование такой нумерации  $\sigma$  множества  $V$ , в которой для любых рёбер  $f$  и  $s$  выполнено  $L_\sigma(f) \cap F_\sigma(s) = \emptyset$ , что, в свою очередь, приводит к тому, что  $H$  обладает свойством  $B_k$  согласно критерию.

Далее мы оценим вероятность событий  $\mathcal{R}$  и  $\mathcal{M}(f,s)$ .

### 3.3. Оценка вероятности события $\mathcal{R}$

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\mathcal{R}) &= \mathbb{P}\left(\bigcup_A \mathcal{N}(A)\right) \leq |E| \max_A \mathbb{P}(\mathcal{N}(A)) = |E| \mathbb{P}\left(l(A) - f(A) \leq \frac{1-p}{2}\right) = \\ &= |E| \left[ \mathbb{P}\left(l(A) \leq \frac{1-p}{2}\right) + \mathbb{P}\left(l(A) - f(A) \leq \frac{1-p}{2}, l(A) > \frac{1-p}{2}\right) \right] = \\ &= |E| \mathbb{P}\left(l(A) \leq \frac{1-p}{2}\right) + |E| \mathbb{P}\left(l(A) - f(A) \leq \frac{1-p}{2}, l(A) > \frac{1-p}{2}\right). \quad (10) \end{aligned}$$

Далее будем оценивать по отдельности каждое из двух слагаемых, стоящих в правой части (10):

$$\begin{aligned} |E| \mathbb{P}\left(l(A) \leq \frac{1-p}{2}\right) &= |E| n \binom{n-1}{k-1} \int_0^{(1-p)/2} x^{n-k} (1-x)^{k-1} dx = \\ &= |E| n \binom{n-1}{k-1} \left( \frac{x^{n-k+1} (1-x)^{k-1}}{n-k+1} \Big|_0^{(1-p)/2} + \right. \\ &\quad \left. + \frac{k-1}{n-k+1} \int_0^{(1-p)/2} x^{n-k+1} (1-x)^{k-2} dx \right) = \\ &= |E| n \binom{n-1}{k-1} \left( \frac{x^{n-k+1} (1-x)^{k-1}}{n-k+1} \Big|_0^{(1-p)/2} + \right. \\ &\quad \left. + \frac{k-1}{n-k+1} \frac{x^{n-k+2} (1-x)^{k-2}}{n-k+2} \Big|_0^{(1-p)/2} + \right. \\ &\quad \left. + \frac{k-1}{n-k+1} \frac{k-2}{n-k+2} \int_0^{(1-p)/2} x^{n-k+2} (1-x)^{k-3} dx \right) = \dots = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= |E|n \binom{n-1}{k-1} \left( \frac{x^{n-k+1}(1-x)^{k-1}}{n-k+1} \Big|_0^{(1-p)/2} + \right. \\
&+ \frac{k-1}{n-k+1} \frac{x^{n-k+2}(1-x)^{k-2}}{n-k+2} \Big|_0^{(1-p)/2} + \dots + \\
&+ \left. \frac{k-1}{n-k+1} \frac{k-2}{n-k+2} \dots \frac{1}{n-1} \frac{x^n}{n} \Big|_0^{(1-p)/2} \right) = \\
&= |E|n \binom{n-1}{k-1} \left( \frac{((1-p)/2)^{n-k+1}(1-(1-p)/2)^{k-1}}{n-k+1} + \right. \\
&+ \frac{k-1}{n-k+1} \frac{((1-p)/2)^{n-k+2}}{n-k+2} + \dots + \\
&+ \left. \frac{k-1}{n-k+1} \frac{k-2}{n-k+2} \dots \frac{1}{n-1} \frac{((1-p)/2)^n}{n} \right). \tag{11}
\end{aligned}$$

Нетрудно проверить, что

$$\begin{aligned}
&\frac{((1-p)/2)^{n-k+1}(1-(1-p)/2)^{k-1}}{n-k+1} \geq \\
&\geq \frac{k-1}{n-k+1} \frac{((1-p)/2)^{n-k+2}(1-(1-p)/2)^{k-2}}{n-k+2} \geq \dots \geq \\
&\geq \frac{k-1}{n-k+1} \frac{k-2}{n-k+2} \dots \frac{1}{n-1} \frac{((1-p)/2)^n}{n}.
\end{aligned}$$

Тогда выражение (11) оценивается сверху следующим выражением:

$$\begin{aligned}
&|E|n \binom{n-1}{k-1} k \frac{((1-p)/2)^{n-k+1}(1-(1-p)/2)^{k-1}}{n-k+1} < \\
&< \frac{12}{2e^{26}} \sqrt{\frac{n}{k \ln n}} \frac{nk}{n-k+1} (1-p)^n \left( \frac{1+p}{1-p} \right)^{k-1} = \\
&= \frac{6}{e^{26}} \sqrt{\frac{n}{k \ln n}} \frac{nk}{n-k+1} \left( 1 - \frac{\ln n^{2k}}{n} \right)^n \left( 1 + \frac{2p}{1-p} \right)^{k-1} \leq \\
&\leq \frac{6}{e^{26}} \sqrt{\frac{n}{k \ln n}} \frac{nk}{n-k+1} \frac{1}{n^{2k}} \exp \left( \frac{2p(k-1)}{1-p} \right) = S_1. \tag{12}
\end{aligned}$$

Здесь мы воспользовались неравенствами  $(1-x/n)^n \leq \exp(-x)$  и  $1+x \leq \exp(x)$  для  $x > -1$ .

Так как

$$\begin{aligned}
 \exp\left(\frac{2p(k-1)}{1-p}\right) &< \exp\left(\frac{2pk}{1-p}\right) = \exp\left(\frac{2(2k \ln n/n)k}{1-2k \ln n/n}\right) = \exp\left(\frac{4k^2 \ln n}{n-2k \ln n}\right) \leq \\
 &\leq \exp\left(\frac{4(\sqrt{n/\ln n})^2 \ln n}{n-2\sqrt{n/\ln n} \ln n}\right) = \exp\left(\frac{4n}{n-2\sqrt{n \ln n}}\right) = \exp\left(\frac{4}{1-2\sqrt{\ln n/n}}\right) \leq \\
 &\leq \exp\left(\frac{4}{1-2\sqrt{\ln 30/30}}\right) < e^{13} \quad \text{для всех } n \geq 30,
 \end{aligned} \tag{13}$$

получаем, что

$$\begin{aligned}
 S_1 &< \frac{6}{e^{13}} \sqrt{\frac{n}{k \ln n}} \frac{nk}{n-k+1} \frac{1}{n^{2k}} = \frac{6}{e^{13}} \sqrt{\frac{n^3 k^2}{k \ln n (n-k+1)^2 n^{4k}}} \leq \\
 &\leq \frac{6}{e^{13}} \sqrt{\frac{\sqrt{n/\ln n}}{\ln n (n-\sqrt{n/\ln n})^2 n^{4k-3}}} \leq \frac{6}{e^{13}} \sqrt{\frac{1}{27^2 (\ln n)^{3/2} n^{4k-7/2}}} < \\
 &< \frac{6}{27e^{13}} \sqrt{\frac{1}{n \ln n}} < \frac{1}{45e^{13}} \quad \text{для всех } n \geq 30.
 \end{aligned} \tag{14}$$

Теперь оценим второе слагаемое, стоящее в правой части (10):

$$\begin{aligned}
 |E|\mathbb{P}\left(l(A) - f(A) \leq \frac{1-p}{2}, l(A) > \frac{1-p}{2}\right) &= |E|n \binom{n-1}{k-1} \times \\
 &\times \int_{(1-p)/2}^1 \sum_{i=0}^{k-1} \binom{n-k}{i} \left(x - \frac{1-p}{2}\right)^i \left(\frac{1-p}{2}\right)^{n-k-i} (1-x)^{k-1} dx = \\
 &= |E|n \binom{n-1}{k-1} \sum_{i=0}^{k-1} \binom{n-k}{i} \left(\frac{1-p}{2}\right)^{n-k-i} \times \\
 &\times \int_{(1-p)/2}^1 \left(x - \frac{1-p}{2}\right)^i (1-x)^{k-1} dx = \\
 &= |E|n \binom{n-1}{k-1} \sum_{i=0}^{k-1} \binom{n-k}{i} \left(\frac{1-p}{2}\right)^{n-k-i} \frac{k-1}{i+1} \times \\
 &\times \int_{(1-p)/2}^1 \left(x - \frac{1-p}{2}\right)^{i+1} (1-x)^{k-2} dx = \dots =
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= |E|n \binom{n-1}{k-1} \sum_{i=0}^{k-1} \binom{n-k}{i} \left(\frac{1-p}{2}\right)^{n-k-i} \frac{(k-1)!}{(i+1)\dots(i+k-1)} \times \\
&\times \int_{(1-p)/2}^1 \left(x - \frac{1-p}{2}\right)^{i+k-1} dx = |E|n \binom{n-1}{k-1} \times \\
&\times \sum_{i=0}^{k-1} \binom{n-k}{i} \left(\frac{1-p}{2}\right)^{n-k-i} \frac{(k-1)! i!}{(i+k)!} \left(x - \frac{1-p}{2}\right)^{i+k} \Big|_{(1-p)/2}^1 = \\
&= |E|n \binom{n-1}{k-1} \sum_{i=0}^{k-1} \binom{n-k}{i} \frac{(k-1)! i!}{(i+k)!} \left(\frac{1-p}{2}\right)^{n-k-i} \left(1 - \frac{1-p}{2}\right)^{i+k} = S_2.
\end{aligned} \tag{15}$$

Оценим внутреннюю сумму по  $i$  в правой части (15). Для этого найдём максимальное слагаемое в сумме, рассматривая отношение соседних слагаемых. Отношение слагаемых при  $i$  и  $i+1$  равно

$$\begin{aligned}
\frac{\binom{n-k}{i} \frac{i!}{(i+k)!} \left(\frac{1+p}{1-p}\right)^i}{\binom{n-k}{i+1} \frac{(i+1)!}{(i+k+1)!} \left(\frac{1+p}{1-p}\right)^{i+1}} &= \frac{(i+k+1)(1-p)}{(n-k-i)(1+p)} < \frac{i+k+1}{n-k-i} \leq \\
&\leq \frac{2k}{n-2k} = \varepsilon(n, k) = \varepsilon < 1.
\end{aligned}$$

Здесь мы воспользовались условием  $i \leq k-1$ . Следовательно, максимальное слагаемое в сумме достигается при максимальном  $i$ , равном  $k-1$ , а вся сумма оценивается сверху максимальным слагаемым, умноженным на  $(1-\varepsilon)^{-1}$ . Тогда

$$\begin{aligned}
S_2 &< (1-\varepsilon)^{-1} \frac{12}{2e^{26}} \sqrt{\frac{n}{k \ln n}} n \binom{n-k}{k-1} \frac{(k-1)! (k-1)!}{(2k-1)!} (1-p)^n \left(\frac{1+p}{1-p}\right)^{2k-1} = \\
&= (1-\varepsilon)^{-1} \frac{6}{e^{26}} \sqrt{\frac{n}{k \ln n}} \frac{n(n-k)! (k-1)!}{(n-2k+1)! (2k-1)!} \times \\
&\times \left(1 - \frac{\ln n^{2k}}{n}\right)^n \left(1 + \frac{2p}{1-p}\right)^{2k-1} \leq \\
&\leq (1-\varepsilon)^{-1} \frac{6}{e^{26}} \sqrt{\frac{n}{k \ln n}} n(n-k)^{k-1} \frac{(k-1)!}{(2k-1)!} \frac{1}{n^{2k}} \exp\left(\frac{2p(2k-1)}{1-p}\right) < \\
&< (1-\varepsilon)^{-1} \frac{6}{e^{26}} \sqrt{\frac{n}{k \ln n}} n^k \frac{(k-1)!}{(2k-1)!} \frac{1}{n^{2k}} e^{26} = \\
&= 6(1-\varepsilon)^{-1} \sqrt{\frac{n}{k \ln n}} \frac{(k-1)!}{(2k-1)! n^k} < \\
&< 6(1-\varepsilon)^{-1} \sqrt{\frac{1}{n \ln n}} < \frac{3}{5} (1-\varepsilon)^{-1} \quad \text{для всех } n \geq 30.
\end{aligned} \tag{16}$$

Таким образом, учитывая (14) и (16), получаем окончательную оценку

$$\mathbb{P}(\mathcal{R}) < \frac{1}{45e^{13}} + \frac{3}{5}(1 - \varepsilon)^{-1}. \quad (17)$$

### 3.4. Оценка вероятности события $\mathcal{M}(f, s)$

Рассмотрим два произвольных ребра  $f$  и  $s$ . Напомним, что мы будем считать, что все рёбра не являются плотными. Пусть они имеют  $h$  общих вершин,  $v_0$  — некоторая вершина из  $f \cap s$ . Введём следующие обозначения:

$$\begin{aligned} A_1 &= \{v \in f \cap s: \sigma(v) < \sigma(v_0)\}, & B_1 &= \{v \in f \cap s: \sigma(v) > \sigma(v_0)\}, \\ A_2 &= \{v \in f \setminus s: \sigma(v) > \sigma(v_0)\}, & B_2 &= \{v \in s \setminus f: \sigma(v) < \sigma(v_0)\}. \end{aligned}$$

Из события  $\mathcal{M}(f, s, v_0)$  очевидно следуют неравенства

$$|A_2| + |B_1| \leq k - 1, \quad |A_1| + |B_2| \leq k - 1.$$

По определению (9) событие  $\mathcal{M}(f, s, v_0)$  эквивалентно пересечению следующих событий:

$$\mathcal{M}(f, s, v_0) = \{|A_2| + |B_1| \leq k - 1\} \cap \{|A_1| + |B_2| \leq k - 1\}. \quad (18)$$

Мы знаем, что  $|A_1| + |B_1| = h - 1$ . Отсюда следует, что из события  $\mathcal{M}(f, s, v_0)$  вытекает соотношение  $h + |A_2| + |B_2| \leq 2k - 1$ . Если  $h \geq 2k$ , то последнее неравенство невозможно, а следовательно, невозможно и событие  $\mathcal{M}(f, s, v_0)$ . Далее будем рассматривать только случай  $h \leq 2k - 1$ .

Из (18) получаем следующее соотношение:

$$\mathcal{M}(f, s, v_0) = \bigcup_{\substack{i, j, t \in \mathbb{Z}_+ \\ t+j \leq k-1, \ t \leq h-1 \\ i \leq k-h+t}} \{|A_2| = i, \ |B_2| = j, \ |A_1| = t\}. \quad (19)$$

Напомним, что

$$\mathcal{M}(f, s) = \bigcup_{v_0 \in f \cap s} \mathcal{M}(f, s, v_0).$$

Тогда по (19) получаем следующую оценку вероятности события  $\mathcal{M}(f, s)$ :

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) &\leq h \sum_{t=\max(0, h-k)}^{\min(k-1, h-1)} \binom{h-1}{t} \sum_{i=0}^{k-h+t} \binom{n-h}{i} \sum_{j=0}^{k-1-t} \binom{n-h}{j} \times \\ &\quad \times \int_{(1-p)/2}^{(1+p)/2} x^{n-h-i+t+j} (1-x)^{n-h-j+(h-1-t)+i} dx. \end{aligned} \quad (20)$$

Поясним, почему в правой части (20) пределы интегрирования меняются от  $(1-p)/2$  до  $(1+p)/2$ . Предположим противное: пусть  $X_{v_0} < (1-p)/2$  или

$X_{v_0} > (1+p)/2$ . Рассмотрим случай  $X_{v_0} > (1+p)/2$ . Из того что выполняется  $v_0 \in F_\sigma(s)$ , следует, что верно  $f(s) \geq X_{v_0} > (1+p)/2$ . Отсюда следует, что

$$l(s) - f(s) < l(s) - \frac{1+p}{2} < \frac{1-p}{2},$$

а это противоречит тому, что ребро  $s$  не является плотным. Случай  $X_{v_0} < (1-p)/2$  разбирается аналогично.

Теперь мы будем оценивать выражение, стоящее в правой части (20). Оценим сначала каждый интеграл в правой части (20):

$$\begin{aligned} & \int_{(1-p)/2}^{(1+p)/2} x^{n-h-i+t+j} (1-x)^{n-h-j+(h-1-t)+i} dx = \\ &= \int_{-p/2}^{p/2} \left(\frac{1}{2} + y\right)^{n-h-i+t+j} \left(\frac{1}{2} - y\right)^{n-h-j+(h-1-t)+i} dy = \\ &= \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1} \int_{-p/2}^{p/2} (1+2y)^{n-h-i+t+j} (1-2y)^{n-h-j+(h-1-t)+i} dy = \\ &= \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1} \int_{-p/2}^{p/2} (1-4y^2)^{n-h} (1+2y)^{-i+t+j} (1-2y)^{-j+(h-1-t)+i} dy \leq \\ &\leq \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1} \int_{-p/2}^{p/2} (1+2y)^{-i+t+j} (1-2y)^{-j+(h-1-t)+i} dy = \\ &= \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1} \int_{-p/2}^{p/2} \left(\frac{1-2y}{1+2y}\right)^i \left(\frac{1+2y}{1-2y}\right)^t \left(\frac{1+2y}{1-2y}\right)^j (1-2y)^{h-1} dy \leq \\ &\leq \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1} \left(\frac{1+p}{1-p}\right)^{i+j+t} (1+p)^{h-1} \int_{-p/2}^{p/2} dy \leq \\ &\leq p \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1} \left(\frac{1+p}{1-p}\right)^{2k} (1+p)^{2k} = \\ &= p \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1} \left(1 + \frac{2p}{1-p}\right)^{2k} (1+p)^{2k} \leq \\ &\leq p \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1} e^{26} \exp\left(\frac{4k^2 \ln n}{n}\right) \leq e^{30} p \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1}. \end{aligned}$$

Таким образом,

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) &\leqslant \\ &\leqslant e^{30} h \sum_{t=\max(0, h-k)}^{\min(k-1, h-1)} \binom{h-1}{t} \sum_{i=0}^{k-h+t} \binom{n-h}{i} \sum_{j=0}^{k-1-t} \binom{n-h}{j} p \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1}. \end{aligned} \quad (21)$$

Оценим внутреннюю сумму по  $i$  в правой части (21). Для этого найдём максимальное слагаемое в сумме, рассматривая отношение соседних слагаемых. Отношение слагаемых при  $i$  и  $i+1$  равно

$$\frac{\binom{n-h}{i}}{\binom{n-h}{i+1}} = \frac{i+1}{n-h-i} \leqslant \frac{k}{n-h-k} \leqslant \frac{k}{n-3k} = \alpha(n, k) = \alpha < 1.$$

Здесь мы воспользовались соотношениями  $i+1 \leqslant k$  и  $h \leqslant 2k$ . Следовательно, максимальное слагаемое в сумме достигается при максимальном  $i$ , равном  $k-h+t$ , а вся сумма оценивается сверху максимальным слагаемым, умноженным на  $(1-\alpha)^{-1}$ . Значит,

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) &\leqslant e^{30} h \sum_{t=\max(0, h-k)}^{\min(k-1, h-1)} \binom{h-1}{t} \sum_{j=0}^{k-1-t} \binom{n-h}{j} \times \\ &\quad \times \binom{n-h}{k-h+t} (1-\alpha)^{-1} p \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1}. \end{aligned} \quad (22)$$

Внутреннюю сумму по  $j$  в правой части (22) будем оценивать таким же способом. Отношение слагаемых при  $j$  и  $j+1$  равно

$$\frac{\binom{n-h}{j}}{\binom{n-h}{j+1}} = \frac{j+1}{n-h-j} \leqslant \frac{k}{n-h-k} \leqslant \frac{k}{n-3k} = \alpha(n, k) = \alpha < 1.$$

Эти неравенства в цепочке получаются точно так же, как это было сделано при оценивании суммы по  $i$ .

Получаем, что, как и в случае с суммой по  $i$ , максимальное слагаемое достигается при максимальном  $j = k-1-t$ , а вся сумма оценивается сверху максимальным слагаемым, умноженным на  $(1-\alpha)^{-1}$ . Следовательно, получаем неравенство

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) &\leqslant e^{30} h \sum_{t=\max(0, h-k)}^{\min(k-1, h-1)} \binom{h-1}{t} \binom{n-h}{k-1-t} \binom{n-h}{k-h+t} \times \\ &\quad \times (1-\alpha)^{-2} p \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-h-1}. \end{aligned} \quad (23)$$

Посмотрим на общее слагаемое в сумме из правой части (23) как на функцию от  $h$ . Отношение значений общего слагаемого суммы при  $h$  и  $h+1$  равно

$$\begin{aligned} \frac{h}{h+1} \frac{\binom{h-1}{t} \binom{n-h}{k-1-t} \binom{n-h}{k-h+t} 2^{h+1}}{\binom{h}{t} \binom{n-h-1}{k-1-t} \binom{n-h-1}{k-h-1+t} 2^{h+2}} = \\ = \frac{(n-h)^2(h-t)}{2(h+1)(k-h+t)(n-h-k+t+1)} \geq \frac{(n-2k)^2}{2k^2(n-k)} = \beta. \end{aligned} \quad (24)$$

Поясним последнее неравенство. Положим  $x = h - t$ . Тогда выражение

$$\frac{(n-h)^2(h-t)}{2(h+1)(k-h+t)(n-h-k+t+1)} = \frac{x}{x+t+1} \frac{(n-h)^2}{2(k-x)(n-x-k+1)}$$

является возрастающей функцией по  $x$ . Из ограничений

$$x = h - t \geq 1, \quad t \leq k - 1, \quad h < 2k$$

получаем (24).

Из условия (5) теоремы следует, что величина  $\beta$  строго больше 1. Действительно,

$$\begin{aligned} (n-2k)^2 - 2k^2(n-k) > n^2 - 4nk - 2k^2n \geq n^2 - \frac{4n\sqrt{n}}{\sqrt{\ln n}} - \frac{2n^2}{\ln n} = \\ = \frac{n^2}{\ln n} \left( \ln n - 2 - 4\sqrt{\frac{\ln n}{n}} \right) > 0, \end{aligned}$$

поскольку

$$\ln n - 2 - 4\sqrt{\frac{\ln n}{n}} \geq \ln 30 - 2 - 4\sqrt{\frac{\ln 30}{30}} > 0 \quad \text{для всех } n \geq 30.$$

Следовательно, каждое слагаемое в правой части (23) есть убывающая функция по  $h$ . Тогда для любого  $t$  в силу ограничения  $h \geq t+1$  получаем неравенство

$$h \binom{h-1}{t} \binom{n-h}{k-1-t} \binom{n-h}{k-h+t} 2^{h+1} \leq (t+1) \binom{n-t-1}{k-1-t} \binom{n-t-1}{k-1} 2^{t+2}.$$

Отсюда по (23) вытекает соотношение

$$\mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) \leq \frac{e^{30}}{(1-\alpha)^2} \sum_{t=\max(0, h-k)}^{\min(k-1, h-1)} (t+1) \binom{n-t-1}{k-1-t} \binom{n-t-1}{k-1} p^{\frac{2^{t+2}}{2^{2n}}}. \quad (25)$$

Ясно, что при увеличении количества положительных слагаемых сумма возрастает, поэтому

$$\mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) \leq e^{30} (1-\alpha)^{-2} \sum_{t=0}^{\min(k-1, h-1)} (t+1) \binom{n-t-1}{k-1-t} \binom{n-t-1}{k-1} p^{\frac{2^{t+2}}{2^{2n}}}.$$

Найдём максимальное слагаемое в сумме по  $t$ , рассматривая, как и раньше, отношение соседних слагаемых. Отношение слагаемых при  $t$  и  $t + 1$  равно

$$\begin{aligned} \frac{(t+1)\binom{n-t-1}{k-1-t}\binom{n-t-1}{k-1}2^{t+2}}{(t+2)\binom{n-t-2}{k-2-t}\binom{n-t-2}{k-1}2^{t+3}} &= \frac{(t+1)(n-t-1)^2}{2(t+2)(k-1-t)(n-t-k)} \geq \\ &\geq \frac{(n-k)^2}{4k(n-k)} = \frac{n-k}{4k} = \gamma^{-1} > 1. \end{aligned}$$

Здесь мы воспользовались тем, что  $t \geq 0$  и  $t + 1 \leq k$ .

Таким образом, максимальному слагаемому отвечает  $t = 0$ , а вся сумма оценивается сверху максимальным слагаемым, умноженным на  $(1 - \gamma)^{-1}$ . В итоге получаем окончательную верхнюю оценку вероятности события  $\mathcal{M}(f, s)$ :

$$\mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) \leq e^{30}(1 - \alpha)^{-2}(1 - \gamma)^{-1} \binom{n-1}{k-1}^2 p \left(\frac{1}{2}\right)^{2n-2}. \quad (26)$$

### 3.5. Вспомогательная аналитика

В данном разделе мы оценим множители

$$R(n, k) = (1 - \alpha)^{-2}(1 - \gamma)^{-1}, \quad T(n, k) = (1 - \epsilon)^{-1},$$

входящие в правые части оценок (17) и (26) соответственно. Мы будем пользоваться условием теоремы (5).

Имеет место следующий набор соотношений:

$$\begin{aligned} \alpha &= \frac{k}{n-3k} \leq \frac{\sqrt{n/\ln n}}{n-3\sqrt{n/\ln n}} = \frac{1}{\sqrt{n \ln n} - 3} \leq \frac{1}{\sqrt{30 \ln 30} - 3} \leq 0,15, \\ \gamma &= \frac{4k}{n-k} \leq \frac{4\sqrt{n/\ln n}}{n-\sqrt{n/\ln n}} = \frac{4}{\sqrt{n \ln n} - 1} \leq \frac{1}{4\sqrt{30 \ln 30} - 1} \leq 0,5, \\ \epsilon &= \frac{2k}{n-2k} \leq \frac{2\sqrt{n/\ln n}}{n-2\sqrt{n/\ln n}} = \frac{2}{\sqrt{n \ln n} - 2} \leq \frac{2}{\sqrt{30 \ln 30} - 2} \leq 0,25, \\ (1 - \alpha)^{-2} &\leq (1 - 0,15)^{-2} \leq 1,5, \\ (1 - \gamma)^{-1} &\leq (1 - 0,5)^{-1} = 2, \\ (1 - \epsilon)^{-1} &\leq (1 - 0,25)^{-1} = \frac{4}{3}. \end{aligned}$$

Из этих неравенств получаем итоговую верхнюю оценку множителей  $R(n, k)$  и  $T(n, k)$ :

$$R(n, k) = (1 - \alpha)^{-2}(1 - \gamma)^{-1} \leq 1,5 \times 2 = 3, \quad (27)$$

$$T(n, k) = (1 - \epsilon)^{-1} \leq \frac{4}{3}. \quad (28)$$

### 3.6. Завершение доказательства

Завершим доказательство теоремы. Из (26) и (27) следует, что

$$\mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) \leq 3e^{30} \binom{n-1}{k-1}^2 2^{2-2n} \frac{2k \ln n}{n}. \quad (29)$$

Тогда вероятность события  $\mathcal{F}$  оценивается сверху следующим образом:

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\mathcal{F}) &= \mathbb{P}\left(\bigcup_{f,s} \mathcal{M}(f, s)\right) \leq |E|^2 \max_{f,s} \mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) \leq \\ &\leq |E|^2 3e^{30} \binom{n-1}{k-1}^2 2^{2-2n} \frac{2k \ln n}{n} < \frac{864}{e^{22}}. \end{aligned} \quad (30)$$

Последнее неравенство вытекает из условия (7) на гиперграф  $H$ .

Из (17) и (28) следует, что

$$\mathbb{P}(\mathcal{R}) < \frac{1}{45e^{13}} + \frac{4}{5}. \quad (31)$$

Таким образом, из (30) и (31) получаем окончательную оценку суммы вероятностей событий  $\mathcal{F}$  и  $\mathcal{R}$ :

$$\mathbb{P}(\mathcal{F}) + \mathbb{P}(\mathcal{R}) < \frac{864}{e^{22}} + \frac{1}{45e^{13}} + \frac{4}{5} < 1.$$

Подведём итоги. Мы показали, что сумма вероятностей событий  $\mathcal{R}$  и  $\mathcal{F}$  строго меньше 1, считая при этом при оценке вероятности события  $\mathcal{F}$ , что все рёбра не являются плотными. Значит, с положительной вероятностью в случайной нумерации  $\sigma$  множества  $V$  для любых рёбер  $f$  и  $s$  выполнено

$$L_\sigma(f) \cap F_\sigma(s) = \emptyset.$$

Следовательно, согласно критерию  $H$  обладает свойством  $B_k$ . В силу произвольности выбора  $H$  с условием (7) получаем искомое неравенство

$$m_k(n) \geq \frac{12}{e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \frac{2^{n-1}}{\binom{n-1}{k-1}}.$$

Теорема 1 доказана.

### 3.7. Следствие: свойство $B_{k,\varepsilon}$

Подгиперграф  $H'$  гиперграфа  $H = (V, E)$  называется *остовным*, если множество его вершин —  $V$ , а множество  $E'$  его рёбер является подмножеством множества  $E$ . Говорят, что гиперграф  $H = (V, E)$  обладает *свойством*  $B_{k,\varepsilon}$ , если существует остовный подгиперграф  $H' = (V, E')$ , который обладает свойством  $B_k$  и у которого  $|E'| \geq (1 - \varepsilon)|E|$ . Из определения видно, что  $\varepsilon$  лежит

в пределах от 0 до 1. При  $\varepsilon = 0$  свойство  $B_{k,\varepsilon}$  эквивалентно  $B_k$ . Д. А. Шабанов [10, 11] показал, что при

$$\varepsilon \geq \left( \sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j} \right) 2^{1-n}$$

свойство  $B_{k,\varepsilon}$  становится тривиальным, т. е. произвольный  $n$ -однородный гиперграф обладает свойством  $B_{k,\varepsilon}$ .

Введём величину  $m_{k,\varepsilon}(n)$ , равную минимальному числу рёбер гиперграфа в классе  $n$ -однородных гиперграфов, не обладающих свойством  $B_{k,\varepsilon}$ . При  $\varepsilon = 0$  имеем  $m_{k,\varepsilon}(n) = m_k(n)$ . Легко показать, что при  $\varepsilon < 1/m_k(n)$  выполняется равенство  $m_{k,\varepsilon}(n) = m_k(n)$ .

В итоге получается, что величина  $m_{k,\varepsilon}(n)$  имеет смысл лишь при

$$\varepsilon \in \left( \frac{1}{m_k(n)}, \left( \sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j} \right) \cdot 2^{1-n} \right).$$

Рассмотрим неравенство (2). Поскольку  $\psi(n)$  сходится, она ограниченная. С учётом этого имеем

$$\varepsilon \in \left( R \cdot \left( \sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j} \right) \cdot 2^{1-n} \cdot n^{-2}, \left( \sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j} \right) \cdot 2^{1-n} \right), \quad (32)$$

где  $R$  — некоторая константа. Д. А. Шабановым [10, 11] было доказано, что при этих условиях существуют такие константы  $c, C$ , с которыми при  $k \leq C \ln n$  справедливо неравенство

$$m_{k,\varepsilon}(n) \geq c \cdot \varepsilon \cdot \frac{n}{\ln n} \cdot \frac{2^{2n}}{\left( \sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j} \right)^2} \cdot \frac{2^{-2k} e^{-k}}{2k-1}. \quad (33)$$

Видно, что результат (33) является аналогом (3): он получен возведением (3) в квадрат и домножением на  $\varepsilon$ . В [1] для этой величины был получен следующий результат.

**Теорема 2.** Пусть  $n \geq 14$ ,  $k \geq 2$  и выполняется неравенство

$$2k^2(n-k) \leq (n-2k)^2.$$

Тогда

$$m_{k,\varepsilon}(n) \geq 0,0361 \cdot \varepsilon \cdot \sqrt{n} \cdot \frac{2^{2n-2}}{\binom{n-1}{k-1}^2}.$$

Очевидно, что это и есть такой же аналог неравенства (4), каким служило для неравенства (3) неравенство (33). Его преимущество прежнее: область допустимых значений  $k$  расширяется от логарифма до корня квадратного из числа  $n$ .

Верна следующая теорема.

**Теорема 3.** Пусть  $k \geq 2$  и для всех  $n$  начиная с некоторого номера  $n_1 = 30$  выполняется неравенство

$$k \leq \sqrt{\frac{n}{\ln n}}.$$

Введём для удобства следующие обозначения:

$$\mathcal{I} = R \cdot \left( \sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j} \right) \cdot 2^{-n-1} \cdot n^{-2}, \quad \mathcal{J} = \frac{2e^{30}}{9} \cdot \frac{1}{2^n n \ln n}.$$

Пусть  $N_1$  — натуральное число, начиная с которого выполнено

$$\mathcal{I} \geq \mathcal{J}.$$

Тогда для всех  $n \geq \max(n_1, N_1)$  верно неравенство

$$m_{k,\varepsilon}(n) \geq \frac{1}{3e^{35}} \frac{2^{2n-2}}{\binom{n-1}{k-1}^2} \frac{n}{\ln(n^{2k} \ln n)} \frac{\varepsilon}{2}.$$

Полученная в теореме 3 оценка величины  $m_{k,\varepsilon}(n)$  улучшает результат теоремы 2 и оценку (33) при  $k$ , имеющем порядок роста не более чем  $n^{1/2-\delta}/\sqrt{\ln n}$ , где  $0 < \delta < 1/2$ .

**Доказательство теоремы 3.** Введём случайную величину  $X$ , равную числу плохих пар рёбер в гиперграфе  $H$  при случайной нумерации  $\sigma$ , и случайную величину  $Y$ , равную числу плотных рёбер в гиперграфе  $H$  при случайной нумерации  $\sigma$ . Если удастся показать, что сумма математических ожиданий величин  $X$  и  $Y$  меньше  $\varepsilon|E|$ , то мы докажем, что  $H$  обладает свойством  $B_{k,\varepsilon}$ . Действительно, если  $\mathbb{E}(X + Y) < \varepsilon|E|$ , то существует  $\sigma$ , с которой  $X(\sigma) + Y(\sigma) < \varepsilon|E|$ . Возьмём нумерацию  $\sigma$  и уберём из каждой плохой пары по ребру, а также все плотные рёбра. Получим остовный подгиперграф  $H'$  с не менее чем  $|E|(1 - \varepsilon)$  рёбрами. По построению он будет обладать свойством  $B_k$  согласно критерию.

Положим  $p$  равным  $\ln(n^{2k} \ln n)/n$ . Нам потребуются следующие вспомогательные результаты:

$$\begin{aligned} (1+p)^{2k} &\leq \exp\left(\frac{2k \ln(n^{2k} \ln n)}{n}\right) = \exp\left(\frac{4k^2 \ln n}{n} + \frac{2k \ln \ln n}{n}\right) = \\ &= e^4 \cdot \left(\frac{2 \ln \ln n}{\sqrt{n \ln n}}\right) \leq e^4 \cdot \left(\frac{2 \ln \ln 30}{\sqrt{30 \ln 30}}\right) < e^5, \\ \left(\frac{1+p}{1-p}\right)^k &= \left(1 + \frac{2p}{1-p}\right)^k \leq \exp\left(\frac{2k(2k \ln n + \ln \ln n)/n}{1 - (2k \ln n + \ln \ln n)/n}\right) \leq \\ &\leq \exp\left(\frac{4 + (2 \ln \ln n)/\sqrt{n \ln n}}{1 - 2\sqrt{\ln n/n} - \ln \ln n/\sqrt{n \ln n}}\right) \leq \\ &\leq \exp\left(\frac{4 + 2 \ln \ln 30/\sqrt{30 \ln 30}}{1 - 2\sqrt{\ln 30/30} - \ln \ln 30/\sqrt{30 \ln 30}}\right) < e^{15}. \end{aligned} \tag{34}$$

Для математического ожидания случайной величины  $Y$  выполняется неравенство

$$\begin{aligned}\mathbb{E}(Y) &\leq |E| \max_A \mathbb{P}(\mathcal{N}(A)) = |E| \mathbb{P}\left(l(A) - f(A) \leq \frac{1-p}{2}\right) = \\ &= |E| \left[ \mathbb{P}\left(l(A) \leq \frac{1-p}{2}\right) + \mathbb{P}\left(l(A) - f(A) \leq \frac{1-p}{2}, l(A) > \frac{1-p}{2}\right) \right] = \\ &= |E| \mathbb{P}\left(l(A) \leq \frac{1-p}{2}\right) + |E| \mathbb{P}\left(l(A) - f(A) \leq \frac{1-p}{2}, l(A) > \frac{1-p}{2}\right). \quad (35)\end{aligned}$$

Как и раньше, оценим по отдельности каждое из двух слагаемых, стоящих в правой части:

$$\begin{aligned}&|E| \mathbb{P}\left(l(A) \leq \frac{1-p}{2}\right) = \\ &= |E| n \binom{n-1}{k-1} \int_0^{(1-p)/2} x^{n-k} (1-x)^{k-1} dx = \dots = \\ &= |E| n \binom{n-1}{k-1} k \frac{((1-p)/2)^{n-k+1} (1 - (1-p)/2)^{k-1}}{n-k+1} = \\ &= |E| \frac{(n-1)!}{(k-1)!(n-k)!} \frac{nk}{n-k+1} \frac{(1-p)^n}{2^n} \left(\frac{1+p}{1-p}\right)^{k-1} \leq \\ &\leq |E| \frac{nk}{n-k+1} \frac{n^{k-1}}{2^n (k-1)!} \frac{1}{n^{2k} \ln n} \left(\frac{1+p}{1-p}\right)^k < \\ &< |E| \frac{k}{k-1} \frac{1}{n-k} \frac{e^{15}}{n^k 2^n \ln n} < |E| \frac{e^{15}}{n^k 2^n \ln n}. \quad (36)\end{aligned}$$

Оценки в (36) получаются таким же образом, как и в (11) и (12). Теперь оценим второе слагаемое, стоящее в правой части (35):

$$\begin{aligned}&|E| \mathbb{P}\left(l(A) - f(A) \leq \frac{1-p}{2}, l(A) > \frac{1-p}{2}\right) = \\ &= |E| n \binom{n-1}{k-1} \times \\ &\times \int_{(1-p)/2}^1 \sum_{i=0}^{k-1} \binom{n-k}{i} \left(x - \frac{1-p}{2}\right)^i \left(\frac{1-p}{2}\right)^{n-k-i} (1-x)^{k-1} dx = \dots = \\ &= |E| n \binom{n-1}{k-1} \sum_{i=0}^{k-1} \binom{n-k}{i} \left(\frac{1-p}{2}\right)^{n-k-i} \frac{(k-1)!}{(i+1) \dots (i+k-1)} \times \\ &\times \int_{(1-p)/2}^1 \left(x - \frac{1-p}{2}\right)^{i+k-1} dx =\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= |E| n \binom{n-1}{k-1} \sum_{i=0}^{k-1} \binom{n-k}{i} \frac{(k-1)! i!}{(i+k)!} \left(\frac{1-p}{2}\right)^{n-k-i} \left(1 - \frac{1-p}{2}\right)^{i+k} < \\
&< |E| n \binom{n-1}{k-1}^2 \frac{(k-1)! (k-1)!}{(2k-1)!} \frac{1}{2^n} (1-p)^n \left(\frac{1+p}{1-p}\right)^{2k-1} (1-\varepsilon)^{-1} < \\
&< |E| \frac{4}{3} \frac{n^{2(k-1)+1}}{2^n n^{2k} \ln n (2k-1)!} \left(\frac{1+p}{1-p}\right)^{2k} \leq |E| \frac{2e^{30}}{9} \frac{1}{2^n n \ln n}. \tag{37}
\end{aligned}$$

Из (32) имеем

$$\frac{\varepsilon}{4} \in \left( R \cdot \left( \sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j} \right) \cdot 2^{-n-1} \cdot n^{-2}, \left( \sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j} \right) \cdot 2^{-n-1} \right).$$

Отсюда и из (36), (37) видно, что при  $n > \max(n_1, N)$  верны оценки

$$\begin{aligned}
|E| \mathbb{P} \left( l(A) - f(A) \leq \frac{1-p}{2}, l(A) > \frac{1-p}{2} \right) &< |E| \frac{2e^{30}}{9} \frac{1}{2^n n \ln n} < \frac{\varepsilon}{4} |E|, \\
|E| \mathbb{P} \left( l(A) \leq \frac{1-p}{2} \right) &< |E| \frac{e^{15}}{n^k 2^n \ln n} < |E| \frac{2e^{30}}{9} \frac{1}{2^n n \ln n} < \frac{\varepsilon}{4} |E|.
\end{aligned}$$

Напомним, что мы положили  $p$  равным  $\ln(n^{2k} \ln n)/n$ . Воспользовавшись соотношениями (34), аналогично (29) получаем

$$\mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) \leq 3e^{35} \binom{n-1}{k-1}^2 2^{2-2n} \frac{\ln(n^{2k} \ln n)}{n}.$$

Теперь оценим математическое ожидание случайной величины  $X$ .

$$\begin{aligned}
\mathbb{E}(X) &\leq |E|^2 \max_{f,s} \mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) \leq |E| \left( \frac{1}{3e^{35}} \frac{2^{2n-2}}{\binom{n-1}{k-1}^2} \frac{n}{\ln(n^{2k} \ln n)} \frac{\varepsilon}{2} \right) \times \\
&\quad \times \left( 3e^{35} \binom{n-1}{k-1}^2 2^{2-2n} \frac{\ln(n^{2k} \ln n)}{n} \right) = \frac{\varepsilon}{2} |E|.
\end{aligned}$$

Получаем, что

$$\mathbb{E}(X + Y) < \left( \frac{\varepsilon}{4} + \frac{\varepsilon}{4} + \frac{\varepsilon}{2} \right) |E| = \varepsilon |E|.$$

Теорема 3 доказана.  $\square$

**Замечание.** Поскольку  $m_{k,\varepsilon}(n) \geq m_k(n)$ , при

$$\varepsilon \in \left( R \cdot \left( \sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j} \right) \cdot 2^{1-n} \cdot n^{-2}, S \cdot \left( \sum_{j=0}^{k-1} \binom{n}{j} \right) \cdot 2^{1-n} \cdot n^{-1/2} \right),$$

где  $S$  — некоторая константа, лучшей нижней оценкой для  $m_{k,\varepsilon}(n)$  будет оценка (6).

#### 4. Задачи о классах гиперграфов с ограничением на пересечение рёбер

Рассмотрим следующее обобщение задачи о свойстве  $B_k$ . Будем говорить, что гиперграф обладает *свойством*  $A_h$ , если любые два ребра гиперграфа либо не пересекаются, либо имеют не менее  $h$  общих вершин. Определим величину  $m_{k,h}(n)$  как минимально возможное количество рёбер гиперграфа, обладающего свойством  $A_h$ , но не обладающего свойством  $B_k$ . Отметим, что в случае  $h \geq 2k$  данная задача не имеет смысла. Нетрудно понять, что любой гиперграф, обладающий свойством  $A_{2k}$ , обладает и свойством  $B_k$ , поэтому величина  $m_{k,h}(n)$  не существует при  $h \geq 2k$ . Нижняя оценка этой величины в нетривиальном случае была получена Д. А. Шабановым [10]:

$$m_{k,h}(n) \geq c \left( \frac{3n}{2h \ln n} \right)^{h/3} \frac{2^{n-1}}{\binom{n}{k-1}}, \quad (38)$$

где  $k = O(h \ln n)$  и  $h < 2k$ .

Кроме того, всегда верна оценка

$$m_{k,h}(n) \geq m_k(n),$$

т. е. для  $m_{k,h}(n)$  имеют место те же нижние оценки, что и для  $m_k(n)$ , в том числе и (6). А. П. Розовской [4] была получена следующая нижняя оценка:

$$m_{k,h}(n) \geq \frac{0,19n^{1/4}2^{n-1}}{\sqrt{2^{h-k}(h-k+1)\binom{n-1}{k-1}\binom{n-1}{2k-1-h}}}, \quad (39)$$

где  $2k^2(n-k) < (n-2k)^2$ . По сравнению с ранее известным результатом (38) оценка А. П. Розовской существенно расширяет область значений параметра  $k$ . Следующая теорема даёт новую нижнюю оценку для  $m_{k,h}(n)$ .

**Теорема 4.** Пусть  $n \geq 30$ ,  $k > 2$ ,  $k < h < 2k$  и выполнено неравенство (5). Тогда

$$m_{k,h}(n) \geq \frac{12}{e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \frac{2^{n-1}}{\sqrt{2^{h-k}(h-k+1)\binom{n-1}{k-1}\binom{n-1}{2k-1-h}}}. \quad (40)$$

Несложно проверить, что в условиях теоремы 4 отношение правых частей оценок (40) и (6) оценивается снизу выражением вида  $(c_0 n/k)^{(h-k)/2}$ , где  $c_0$  — некоторая универсальная константа. Таким образом, (40) лучше оценивает величину  $m_{k,h}(n)$ , чем (6). Кроме того, полученная в теореме 4 оценка величины  $m_{k,h}(n)$  улучшает оценку (39) при  $k$ , имеющем порядок роста не более чем  $n^{1/2-\delta}/\sqrt{\ln n}$ , где  $0 < \delta < 1/2$ .

**Доказательство теоремы 4** проводится тем же способом, что и доказательство теоремы 1. Достаточно показать, что произвольный  $n$ -однородный гиперграф  $H = (V, E)$ , обладающий свойством  $A_h$ , количество рёбер которо-

го удовлетворяет неравенству

$$|E| < \frac{12}{e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \frac{2^{n-1}}{\sqrt{2^{h-k}(h-k+1) \binom{n-1}{k-1} \binom{n-1}{2k-1-h}}}, \quad (41)$$

обладает и свойством  $B_k$ .

Пусть  $H = (V, E)$  — такой гиперграф. Рассмотрим случайную нумерацию  $\sigma$ , которая была построена в доказательстве теоремы 1 (см. раздел 3.2). В доказательстве теоремы 1 было введено событие  $\mathcal{R}$ , заключающееся в том, что в случайной нумерации  $\sigma$  в гиперграфе  $H$  встречаются плотные рёбра. Согласно (12), (13), (15) и (16) в условиях теоремы 1 (т. е. при выполнении (5)) выполнено неравенство

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\mathcal{R}) < e^{13}|E| \binom{n-1}{k-1} 2^{-n} \frac{nk}{n-k+1} \frac{1}{n^{2k}} + \\ + e^{26}(1-\varepsilon)^{-1}|E| \binom{n-1}{k-1} 2^{-n} n^k \frac{(k-1)!}{(2k-1)!} \frac{1}{n^{2k}}. \end{aligned} \quad (42)$$

Воспользовавшись условием (41) на число рёбер, получим

$$\begin{aligned} |E| \binom{n-1}{k-1} 2^{-n} &< \frac{6}{e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \sqrt{\frac{\binom{n-1}{k-1}}{2^{h-k}(h-k+1) \binom{n-1}{2k-1-h}}} < \\ &< \frac{6}{e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \sqrt{\frac{(2k-1-h)!(n-2k+h)!}{(k-1)!(n-k)!}} < \\ &< \frac{6}{e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \sqrt{\left( \frac{n-2k+h}{2k-h} \right)^{h-k}} < \\ &< \frac{6}{e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} n^{(h-k)/2} < \frac{6}{e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} n^{k/2}. \end{aligned}$$

Здесь мы пользовались тем, что  $k < h < 2k$ . Отсюда получим окончательную оценку для (42):

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\mathcal{R}) &< \frac{6}{e^{13}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \frac{nk}{n-k+1} \frac{1}{n^{3k/2}} + 6(1-\varepsilon)^{-1} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \frac{1}{n^{k/2}} < \\ &< \frac{6}{e^{13}} \frac{1}{n - \sqrt{n/\ln n}} \frac{1}{\sqrt{n \ln n}} + 6(1-\varepsilon)^{-1} \frac{1}{\sqrt{n \ln n}} < \\ &< \frac{6}{e^{13}} \frac{1}{27} \frac{1}{10} + 6(1-\varepsilon)^{-1} \frac{1}{10} = \\ &= \frac{1}{45e^{13}} + \frac{3}{5}(1-\varepsilon)^{-1} < \frac{1}{45e^{13}} + \frac{4}{5} \quad \text{для всех } n \geq 30. \end{aligned} \quad (43)$$

Согласно (25) в условиях теоремы 1 (т. е. при выполнении (5)) выполнено неравенство

$$\mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) \leq e^{30}(1-\alpha)^{-2} \sum_{t=\max(0, l-k)}^{\min(k-1, l-1)} (t+1) \binom{n-t-1}{k-1-t} \binom{n-t-1}{k-1} 2^{t+2} p \left(\frac{1}{2}\right)^{2n},$$

где  $l = f \cap s$ . По условию теоремы 2

$$\max(0, l-k) = l-k \geq h-k.$$

Тогда можно увеличить сумму, считая, что  $t$  изменяется от  $h-k$  до  $k-1$ . Найдём максимальное слагаемое в сумме, рассматривая отношение соседних слагаемых. Как и в теореме 1, получаем, что максимальному слагаемому отвечает минимальное значение  $t = h-k$ , а вся сумма оценивается сверху максимальным слагаемым, умноженным на  $(1-\gamma)^{-1}$ . Следовательно,

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) &\leq e^{30}(1-\alpha)^{-2}(1-\gamma)^{-1}(h-k+1) \times \\ &\times \binom{n-h+k-1}{2k-1-h} \binom{n-h+k-1}{k-1} 2^{h-k+2} p \left(\frac{1}{2}\right)^{2n}. \end{aligned}$$

Согласно (27) получаем оценку вероятности события  $\mathcal{M}(f, s)$ :

$$\mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) \leq 6e^{30}2^{2-2n}(h-k+1) \binom{n-1}{2k-1-h} \binom{n-1}{k-1} 2^{h-k} \frac{k \ln n}{n}.$$

В итоге вероятность события  $\mathcal{F}$  оценивается сверху следующим образом:

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\mathcal{F}) &\leq \sum_{f,s} \mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) < \\ &< |E|^2 6e^{30}2^{2-2n}(h-k+1) \binom{n-1}{2k-1-h} \binom{n-1}{k-1} 2^{h-k} \frac{k \ln n}{n} < \frac{864}{e^{22}}. \end{aligned}$$

Из последнего неравенства и (43) следует, что

$$\mathbb{P}(\mathcal{R}) + \mathbb{P}(\mathcal{F}) < \frac{1}{45e^{13}} + \frac{4}{5} + \frac{864}{e^{22}} < 1.$$

Итак, мы показали, что с положительной вероятностью в случайной нумерации  $\sigma$  для любых рёбер  $f$  и  $s$  выполнено

$$L_\sigma(f) \cap L_\sigma(s) = \emptyset.$$

Следовательно, согласно критерию  $H$  обладает свойством  $B_k$ , и в силу произвольности выбора  $H$  получаем искомое неравенство

$$m_{k,h}(n) \geq \frac{12}{e^{26}} \left(\frac{n}{k \ln n}\right)^{1/2} \frac{2^{n-1}}{\sqrt{2^{h-k}(h-k+1) \binom{n-1}{k-1} \binom{n-1}{2k-1-h}}}.$$

Теорема 4 доказана.  $\square$

## 5. Простые гиперграфы

Ещё одно обобщение задачи Эрдёша—Хайнала о свойстве В связано с простыми гиперграфами. *Простым гиперграфом* называется гиперграф, любые два ребра которого имеют не более одной общей вершины. Обозначим через  $m^*(n)$  величину, равную минимальному возможному числу рёбер в простом  $n$ -однородном гиперграфе, не обладающем свойством В. Впервые задача об отыскании величины  $m^*(n)$  была поставлена П. Эрдёшем и Л. Ловасом [17]. Ими были получены следующие результаты:

$$c_1 \frac{4^n}{n^3} \leq m^*(n) \leq c_2 n^4 4^n.$$

Позже нижняя оценка была улучшена З. Сабо [26], а также А. В. Косточкой и М. Кумбхатом [19]. Он доказал, что для любого  $\varepsilon > 0$  существует такое натуральное число  $n_0(\varepsilon)$ , что для всех  $n > n_0(\varepsilon)$  выполнено

$$m^*(n) \geq 4^n n^{-\varepsilon}.$$

Рассмотрим естественное обобщение этой задачи, заключающееся в поиске величины  $m_k^*(n)$ , равной минимальному возможному числу рёбер простого  $n$ -однородного гиперграфа, не обладающего свойством  $B_k$ . Наилучшая нижняя оценка этой величины была получена А. П. Розовской [5]:

$$m_k^*(n) \geq \frac{(0,19)^2}{8e} \frac{2^{2n-2}}{(n-1)^{3/2} \binom{n-2}{k-1}^2}, \quad (44)$$

где  $2k^2(n-k-1) < (n-2k-1)^2$ . Следующая теорема даёт новую нижнюю оценку для  $m_k^*(n)$ .

**Теорема 5.** Пусть  $k \geq 2$  и выполнено (5). Тогда для всех  $n \geq 30$  выполнено

$$m_k^*(n) \geq \frac{25}{18e^{52}} \frac{2^{2(n-1)}}{k(n-1) \ln(n-1) \binom{n-2}{k-1}^2}.$$

Как видно, полученная оценка улучшает предыдущий результат (44) при  $k$ , имеющем порядок роста не более чем  $n^{1/2-\delta}/\sqrt{\ln n}$ , где  $0 < \delta < 1/2$ . Для доказательства теоремы 5 нам понадобится следующая теорема, которая даёт достаточное условие обладания свойством  $B_k$  для  $n$ -однородного гиперграфа.

**Теорема 6.** Пусть  $H = (V, E)$  —  $n$ -однородный гиперграф, каждое ребро которого пересекается не более чем с  $D$  другими. Пусть, кроме того,  $n \geq 30$ ,  $k \geq 2$  и выполнено неравенство (5). Если

$$D \leq \frac{5}{3e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \frac{2^{n-1}}{\binom{n-1}{k-1}} - 1, \quad (45)$$

то  $H$  обладает свойством  $B_k$ .

### 5.1. Доказательство теоремы 6

Пусть  $H = (V, E)$  — такой  $n$ -однородный гиперграф, что каждое его ребро пересекается не более чем с  $D$  другими рёбрами.

Пусть  $\sigma$  — случайная нумерация, построенная так же, как в доказательстве теоремы 1 (см. раздел 3.2). Напомним, что нами были введены события

$$\{\mathcal{M}(f, s): f, s \in E, f \cap s \neq \emptyset, f, s \text{ не плотные}\}$$

и

$$\{\mathcal{N}(A): A \in E, A \text{ плотное}\}.$$

Если мы докажем, что

$$\mathbb{P}\left\{\left(\bigcap_{f,s} \overline{\mathcal{M}(f,s)}\right) \cap \left(\bigcap_A \overline{\mathcal{N}(A)}\right)\right\} > 0,$$

то это будет означать, что с положительной вероятностью в  $\sigma$  для любых рёбер  $f$  и  $s$  выполнено

$$L_\sigma(f) \cap F_\sigma(s) = \emptyset,$$

и таким образом будет обосновано, что  $H$  обладает свойством  $B_k$ .

Для дальнейших рассуждений нам понадобится следующая теорема, доказательство которой можно найти в [3].

**Теорема 7.** Пусть  $A_1, \dots, A_N$  — события в произвольном вероятностном пространстве,  $S_1, \dots, S_N$  — это подмножества в  $\{1, \dots, N\}$ . Пусть выполнены условия

1)  $A_i$  не зависит от алгебры, порождённой событиями  $\{A_j, j \notin S_i\}$ ,

2) для каждого  $i \in \{1, \dots, N\}$  выполнено  $\sum_{j \in S_i \cup i} \mathbb{P}(A_j) \leq 1/4$ .

Тогда выполнено

$$\mathbb{P}\left(\bigcap_{i=1}^N \overline{A_i}\right) > 0.$$

По построению случайной нумерации  $\sigma$  событие  $\mathcal{M}(f, s)$  независимо с алгеброй, порождённой событиями

$$\{\mathcal{M}(g, u): g, u \in E, g \cap u \neq \emptyset, (g \cup u) \cap (f \cup s) = \emptyset\}$$

и

$$\{\mathcal{N}(Q): Q \in E, Q \text{ плотное}\},$$

а событие  $\mathcal{N}(A)$  независимо с алгеброй, порождённой событиями

$$\{\mathcal{M}(g, u): g, u \in E, g \cap u \neq \emptyset, g, u \text{ не плотные}\}$$

и

$$\{\mathcal{N}(Q): Q \in E, Q \cap A = \emptyset, Q \text{ плотное}\}.$$

Для события  $\mathcal{M}(f, s)$  введём набор событий

$$S(f, s) = \{\mathcal{M}(g, u): g, u \in E, g \cap u \neq \emptyset, (g \cup u) \cap (f \cup s) \neq \emptyset, g, u \text{ не плотные}\},$$

а для события  $\mathcal{N}(A)$  набор событий

$$Z(A) = \{\mathcal{N}(Q) : Q \in E, Q \cap A \neq \emptyset, Q \text{ плотное}\}.$$

По условию теоремы 6 количество элементов в  $S(f, s)$  не превосходит  $4(D+1)^2$ , а количество элементов в  $Z(A)$  не превосходит  $D+1$ . Воспользовавшись (29) и (42), получаем, что

$$\begin{aligned} 4(D+1)^2 \mathbb{P}(\mathcal{M}(f, s)) + (D+1) \mathbb{P}(\mathcal{N}(A)) &\leq \\ &\leq 4(D+1)^2 \left( 3e^{30} \binom{n-1}{k-1}^2 2^{2-2n} \frac{2k \ln n}{n} \right) + \\ &+ (D+1) \left( \binom{n-1}{k-1} 2^{-n} \frac{nk}{n-k+1} \frac{e^{13}}{n^{2k}} + \right. \\ &+ (1-\varepsilon)^{-1} \binom{n-1}{k-1} 2^{-n} n^k \frac{(k-1)!}{(2k-1)!} \frac{e^{26}}{n^{2k}} \Big) < \\ &< \frac{200}{3e^{22}} + \frac{1}{324e^{13}} + \frac{1}{9} < \frac{1}{4}. \end{aligned}$$

Здесь мы пользовались условием (45) на величину  $D$ .

Таким образом, из теоремы 7 получаем, что

$$\mathbb{P} \left\{ \left( \bigcap_{f,s} \overline{\mathcal{M}(f,s)} \right) \cap \left( \bigcap_A \overline{\mathcal{N}(A)} \right) \right\} > 0.$$

Теорема 6 доказана.

## 5.2. Доказательство теоремы 5

Из теоремы 6 мы знаем, что если дан  $n$ -однородный гиперграф, каждое ребро которого пересекается не более чем с  $D$  другими рёбрами, где

$$D \leq \frac{5}{3e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \frac{2^{n-1}}{\binom{n-1}{k-1}} - 1,$$

то данный гиперграф обладает свойством  $B_k$ . Введём обозначение

$$X(n) = \frac{5}{3e^{26}} \left( \frac{n}{k \ln n} \right)^{1/2} \frac{2^{n-1}}{\binom{n-1}{k-1}} - 1.$$

Тогда, если  $n$ -однородный гиперграф не обладает свойством  $B_k$ , в нём найдётся ребро  $f_0$ , пересекающееся более чем с  $X(n)$  другими рёбрами. Значит, найдётся вершина  $v_0 \in f_0$ , такая что

$$\deg v_0 \geq \frac{X(n)}{n} + 1.$$

Итак, пусть  $H = (V, E)$  —  $n$ -однородный гиперграф, не обладающий свойством  $B_k$ . Рассмотрим  $(n-1)$ -однородный гиперграф  $H_1 = (V, E)$ , который

получается из  $H$  выкидыванием из каждого ребра вершины (ровно одной) максимальной степени. Ясно, что  $H_1$  не обладает свойством  $B_k$ , так как исходный гиперграф  $H$  этим свойством не обладал. Тогда из приведённых выше рассуждений следует, что найдётся вершина  $v_1 \in V$  с условием

$$\deg_{H_1} v_1 \geq \frac{X(n-1)}{n-1} + 1.$$

Рассмотрим все рёбра, содержащие вершину  $v_1$ . Мы только что удалили из каждого такого ребра вершину максимальной степени. Восстановим эти вершины. Исходный гиперграф  $H$  является простым, следовательно, все эти восстановленные вершины будут различны. Пусть  $u_1, \dots, u_m$  — эти вершины, причём

$$m \geq \deg_{H_1} v_1 \geq \frac{X(n-1)}{n-1} + 1.$$

Степень каждой вершины  $u_j$  в гиперграфе  $H$  будет также не меньше, чем  $\deg_{H_1} v_1$ , причём любые  $u_i$  и  $u_j$  имеют не более одного общего ребра.

Через каждую восстановленную вершину проходит не менее чем  $Y = X(n-1)/(n-1) + 1$  рёбер. Тогда общее количество рёбер в графе оценивается снизу суммой

$$Y + (Y-1) + (Y-2) + \dots = \frac{Y(Y+1)}{2}.$$

Подставим в это выражение значение  $Y$ , получим

$$|E| \geq \frac{Y(Y+1)}{2} \geq \frac{1}{2} \left( \frac{X(n-1)}{n-1} + 1 \right)^2 \geq \frac{25}{18e^{52}} \frac{2^{2(n-1)}}{k(n-1) \ln(n-1) \binom{n-2}{k-1}^2}.$$

Теорема 5 доказана.

Работа выполнена при поддержке Российского фонда фундаментальных исследований (грант № 18-01-00355) и гранта Президента РФ для поддержки ведущих научных школ (грант № НШ-2540.2020.1).

## Литература

- [1] Демидович Ю. А., Райгородский А. М. Двухцветные раскраски однородных гиперграфов // Матем. заметки. — 2016. — Т. 100, № 4. — С. 623–626.
- [2] Купавский А. Б., Шабанов Д. А. Раскраски частичных систем Штейнера и их приложения // Фундамент. и прикл. матем. — 2013. — Т. 18, вып. 3. — С. 77–115.
- [3] Райгородский А. М., Шабанов Д. А. Задача Эрдёша—Хайнала о раскрасках гиперграфов, её обобщения и смежные проблемы // УМН. — 2011. — Т. 66, № 5. — С. 109–182.
- [4] Розовская А. П. О двухцветных раскрасках общего вида для равномерных гиперграфов // Докл. РАН. — 2009. — Т. 429, № 3. — С. 309–311.
- [5] Розовская А. П. Экстремальные комбинаторные задачи для двухцветных раскрасок гиперграфов // Матем. заметки. — 2011. — Т. 90, № 4. — С. 584–598.

- [6] Тепляков С. М. Верхняя оценка в задаче Эрдёша—Хайнала о раскраске гиперграфа // Матем. заметки. — 2013. — Т. 93, № 1. — С. 148—151.
- [7] Хузиева А. Э., Шабанов Д. А. Количественные оценки характеристик в гиперграфах с большим обхватом и большим хроматическим числом // Матем. заметки. — 2015. — Т. 98, № 6. — С. 948—951.
- [8] Хузиева А. Э., Шабанов Д. А. Об однородных гиперграфах с большим обхватом и большим хроматическим числом // Дискрет. матем. — 2015. — Т. 27, № 2. — С. 112—133.
- [9] Шабанов Д. А. Об одной комбинаторной задаче Эрдёша // Докл. РАН. — 2004. — Т. 396, № 2. — С. 166—169.
- [10] Шабанов Д. А. Экстремальные задачи для раскрасок равномерных гиперграфов // Изв. РАН Сер. матем. — 2007. — Т. 71, № 6. — С. 183—222.
- [11] Шабанов Д. А. Рандомизированные алгоритмы раскрасок гиперграфов // Матем. сб. — 2008. — Т. 199, № 7. — С. 139—160.
- [12] Akolzin I., Shabanov D. Colorings of hypergraphs with large number of colors // Discrete Math. — 2016. — Vol. 339, no. 12. — P. 3020—3031.
- [13] Cherkashin D., Kozik J. A note on random greedy coloring of uniform hypergraphs // Random Struct. Algorithms. — 2015. — Vol. 47, no. 3. — P. 407—413.
- [14] Erdős P. On a combinatorial problem // Nordisk Mat. Tidskr. — 1963. — Vol. 11. — P. 5—10.
- [15] Erdős P. On a combinatorial problem. II // Acta Math. Acad. Sci. Hungar. — 1964. — Vol. 15, no. 3-4. — P. 445—447.
- [16] Erdős P., Hajnal A. On a property of families of sets // Acta Math. Acad. Sci. Hungar. — 1961. — Vol. 12, no. 1-2. — P. 87—123.
- [17] Erdős P., Lovász L. Problems and results on 3-chromatic hypergraphs and some related questions // Infinite and Finite Sets. Vol. 2 / A. Hajnal, ed. — Amsterdam: North-Holland, 1975. — (Colloq. Math. Soc. János Bolyai; Vol. 10). — P. 609—627.
- [18] Kostochka A. V. Color-critical graphs and hypergraphs with few edges: A survey // More Sets, Graphs and Numbers. — Berlin: Springer, 2006. — (Bolyai Soc. Math. Stud.; Vol. 15). — P. 175—197.
- [19] Kostochka A. V., Kumbhat M. Coloring uniform hypergraphs with few edges // Random Struct. Algorithms. — 2009. — Vol. 35, no. 3. — P. 348—368.
- [20] Kozik J., Shabanov D. Improved algorithms for colorings of simple hypergraphs and applications // J. Combin. Theory. Ser. B. — 2016. — Vol. 116. — P. 312—332.
- [21] Pluhár A. Greedy colorings for uniform hypergraphs // Random Struct. Algorithms. — 2009. — Vol. 35, no. 2. — P. 216—221.
- [22] Radhakrishnan J., Srinivasan A. Improved bounds and algorithms for hypergraph 2-coloring // Random Struct. Algorithms. — 2000. — Vol. 16, no. 1. — P. 4—32.
- [23] Shabanov D. Coloring non-uniform hypergraphs without short cycles // Graphs Combin. — 2014. — Vol. 30, no. 5. — P. 1249—1260.
- [24] Shabanov D. Around Erdős–Lovász problem on colorings of non-uniform hypergraphs // Discrete Math. — 2015. — Vol. 338, no. 11. — P. 1976—1981.
- [25] Shabanov D. Equitable two-colorings of uniform hypergraphs // European J. Combin. — 2015. — Vol. 43. — P. 185—203.

- [26] Szabó Z. An application of Lovász local lemma — a new lower bound for the van der Waerden number // Random Struct. Algorithms. — 1990. — Vol. 1, no. 3. — P. 343–360.