

# О числе независимости случайного многодольного гиперграфа

Студент 608 группы Николаев Александр Евгеньевич

Московский государственный университет имени М.В.Ломоносова  
Механико-математический факультет  
Кафедра теории вероятностей

Научный руководитель:  
д.ф.-м.н., профессор  
Шабанов Дмитрий Александрович

2021г.

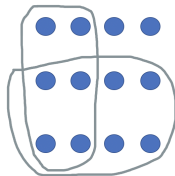
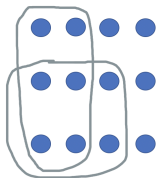
# Основные определения

## Определение

Гиперграф  $H$  — это пара  $H = (V, E)$ , где на конечном множестве вершин  $V$  определен набор подмножеств (рёбер)  $E$ .

## Определение

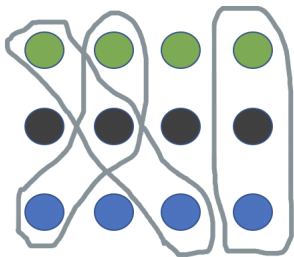
Гиперграф  $H = (V, E)$  называется  $k$ -однородным гиперграфом, если каждое его ребро  $e \in E$  содержит ровно  $k$  вершин.



# Основные определения

## Определение

*$k$ -однородный гиперграф  $H = (V, E)$  называется  $k$ -дольным гиперграфом если множество его вершин можно разбить на  $k$  множеств таким образом, что в каждом ребре присутствует ровно одна вершина из каждого множества.*



# Основные определения

Заметим что 2-однородный гиперграф есть классический граф, а 2-однородный 2-дольный гиперграф есть классический двудольный граф.

## Определение

*Циклом в случайном гиперграфе называют последовательность различных вершин и различных ребер  $(v_1, e_1, \dots, e_t, v_{t+1})$  такую, что  $e_i \cap e_{i+1} = v_i$  для всех  $1 \leq i \leq t$  и  $v_1 = v_{t+1}$ .*

## Определение

*Гипердерево - связный гиперграф без циклов.*

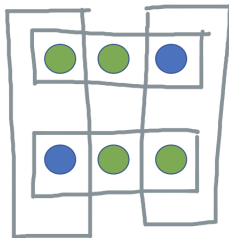
# Основные определения

## Определение

Множество вершин  $W \subset V$  в гиперграфе  $H = (V, E)$  называется независимым, если оно не содержит полных ребер внутри себя.

## Определение

Числом независимости  $\alpha(H)$ , гиперграфа  $H$  называется максимальный размер независимого множества в  $H$ .



# Основные определения

Биномиальная модель  $k$ -однородного случайного (полного или  $k$ -дольного) гиперграфа  $H(n, k, p)$ : каждое возможное  $k$ -ребро включается в гиперграф на  $n$  вершинах независимо от других с вероятностью  $p$ .

- В случае  $k$ -дольного гиперграфа мы будем изучать гиперграфы с 
$$p = \frac{cn}{n^k}$$
- В случае полного гиперграфа мы будем изучать гиперграфы с 
$$p = \frac{cn}{\binom{n}{k}}$$

# Обзор известных результатов

Число независимости случайного графа  $G(n, p)$  активно изучается, начиная с опубликованных в 70-х годах прошлого века работ Д. Матулы [1], Дж. Гримметта и К. МакДиармида [2], П. Эрдеша и Б. Боллобаша [3] для случая постоянного  $p \in (0, 1)$ . Была доказана сильная концентрация значений  $\alpha(G(n, p))$ .

## Теорема 1

*[П. Эрдеш, Б. Боллобаш, [3]]*

*Пусть  $p \in (0, 1)$  фиксировано,  $b = (1 - p)^{-1}$ . Для положительного  $\varepsilon > 0$  положим*

$$\begin{aligned} k_{+\varepsilon} &= \left\lceil 2 \log_b n - 2 \log_b \log_b n + 2 \log_b \frac{\varepsilon}{2} + 1 + \varepsilon \right\rceil \\ k_{-\varepsilon} &= \left\lfloor 2 \log_b n - 2 \log_b \log_b n + 2 \log_b \frac{\varepsilon}{2} + 1 - \varepsilon \right\rfloor \end{aligned}$$

*Тогда для любого  $\varepsilon > 0$*

$$P(k_{-\varepsilon} \leq \alpha(G(n, p)) \leq k_{+\varepsilon} - 1) \rightarrow 1 \quad \text{при } n \rightarrow +\infty$$

В недавней работе М. Бойяти, Д. Гамарник и П. Тетали [5], обосновали существование следующего предела для случая  $p$  линейно зависящего от  $n$ , однако им не удалось получить значение  $\gamma(c)$

$$\frac{\alpha(G(n, c/n))}{n} \xrightarrow{P} \gamma(c) \quad (1)$$

Для  $c \leq e$ ,  $\gamma$  может быть найдена с помощью алгоритма предложенного Р. Карпом и М. Сипсером [6] для поиска максимального паросочетания в случайном графе  $G(n, c/n)$ . Следствие из их доказательства может быть сформулировано следующим образом

$$\frac{\alpha(G(n, c/n))}{n} \xrightarrow{P} r + \frac{cr^2}{2}, \quad (2)$$

где  $r = r(c)$  является единственным на  $(0, 1)$  решением уравнения  $r = e^{-cr}$ . В общем случае значение величины  $\gamma(c)$  остается неизвестным.



# Новые результаты

Цель настоящей работы обобщение результата (2) на случай многодольного гиперграфа  $H_k(n, k, p)$  в разреженном случае

## Теорема 2

Для любых фиксированных  $k \geq 3$  и  $c \in (0, \frac{1}{k-1})$ , при  $p = \frac{nc}{n^k}$

$$\frac{\alpha(H_k(n, k, p))}{n} \xrightarrow{P} k(r + \frac{c(k-1)}{k}r^k), \quad \text{если } n \rightarrow +\infty \quad (3)$$

где  $r$  — это единственное решение уравнения  $r = e^{-cr^{k-1}}$  из  $(0, 1)$ .

# План доказательства

## Шаг 1

### Утверждение 1

Для любой функции  $p = p(n) \in (0, 1)$  выполнено соотношение

$$\frac{\alpha(H_k(n, k, p)) - E\alpha(H_k(n, k, p))}{n} \xrightarrow{P} 0 \text{ при } n \rightarrow \infty \quad (4)$$

**Результат:** для обоснования результата достаточно показать, что существует такая константа  $\gamma = \gamma(k, c) \in (0, 1)$ , что при  $p = \frac{nc}{n^k}$

$$\frac{E\alpha(H_k(n, k, p))}{n} \longrightarrow \gamma(k, c) \quad \text{при } n \rightarrow +\infty \quad (5)$$

## Шаг 2 - структура разреженного многодольного гиперграфа

### Лемма 1

*Среднее число компонент с циклами ограничено сверху величиной  $2 \ln 2n$*

### Лемма 2

*Компоненты размером от  $\frac{4}{k-1} \ln n$  покрывают не более  $o(n)$  вершин с вероятностью, стремящейся к 1.*

Как следствие

### Лемма 3

*Гипердеревья занимают  $kn(1 - o(1))$  вершин с вероятностью, стремящейся к 1.*

**Шаг 3** - применение алгоритма Карпа-Сипсера для поиска независимого множества в  $k$ -однородном гипердереве  $T(V, E)$

- Суть алгоритма в определении типа вершины  $w_0$ ,  $w_1$  или  $r$ .
- Максимальное независимое множество состоит из всех вершин типа  $r$  и  $\frac{k-1}{k}$  доли вершин типа  $w_1$

**Шаг 4** - Аппроксимация алгоритма Карпа-Сипсера на случайное гипердерево.

Построим случайное  $k$ -однородное гипердерево  $T(k, c)$  с корнем в вершине  $\tilde{v}$ , последовательно добавляя ребра, причем количество ребер выходящих из корня и любой из далее полученных вершин, будет иметь распределение Пуассона с параметром  $c$ .

## Утверждение 2

Если  $\tilde{v}$  — корень случайного гипердеревя  $T(k, c)$ , то

$$\begin{aligned} P(\tilde{v} \in R) &= r, & P(\tilde{v} \in W) &= w = 1 - r \\ P(\tilde{v} \in W_1) &= w_1 = cr^k, & P(\tilde{v} \in W_0) &= w_0 = w - w_1 \end{aligned}$$

где  $r \in (0, 1)$  — решение уравнения  $r = e^{-cr^{k-1}}$ .

**Шаг 5** - Аналог алгоритма Карпа-Сипсера для многодольного гиперграфа.

Так как гипердеревья занимают  $nk(1 - o(1))$  вершин  $H_k(n, k, p)$ , то обозначив за  $H'_k(n, k, p)$  объединение древесных компонент и изолированных вершин  $H_k(n, k, p)$  можно показать следующие

### Утверждение 3

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{E\alpha(H_k(n, k, p))}{n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{E\alpha(H'_k(n, k, p))}{n}$$

### Утверждение 4

При  $c < \frac{1}{k-1}$  выполняется утверждение

$$\gamma(k, c) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{E\alpha(H_k(n, k, p))}{n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left( P(v \in R) + \frac{k-1}{k} P(v \in W_1) \right)$$

**Шаг 6** - Аппроксимация случайного гипердерева и многодольного гиперграфа.

Покажем что вероятности вершин быть типа  $w$  и  $r$  в древесных компонентах многодольного гиперграфа стремятся к вероятности иметь такой же тип в случайном гипердереве  $T(k, c)$

#### Лемма 4

*Пусть  $k \geq 3, c \in (0, \frac{1}{k-1})$  фиксированы. Тогда при  $p = \frac{nc}{n^k}$  выполнены следующие соотношения:*







$$\lim_{n \rightarrow \infty} P(v \in R) = P(\tilde{v} \in R) = r, \quad \lim_{n \rightarrow \infty} P(v \in W_1) = P(\tilde{v} \in W_1) = w_1$$

*где величины  $r$  и  $w_1$  определены в утверждении 2.*

#### Шаг 7 - доказательство результата

Собирая вместе полученные результаты устанавливаем истинность теоремы.

# Библиография

-  Matula D.W., “On the complete subgraphs of a random graph”, In: Combinatory Mathematics and its applications, Chapel Hill, 1970, 356–369.
-  Grimmett G., McDiarmid C., “On colouring random graphs”, Math. Proc. Cambr. Phil. Soc., 77 (1975), 313–325.
-  Bollobas B., Erdős P., “Cliques in random graphs”, Math. Proc. Cambr. Phil. Soc., 80 (1976), 419–427.
-  Wormald N., “Models of random regular graphs”, Surveys in Combinatorics, London Math. Soc. Lec. Notes Ser., 267, Cambridge Univ. Press, Cambridge, 1999, 239–298.
-  Bayati M., Gamarnik D., Tetali P., “Combinatorial approach to the interpolation method and scaling limits in sparse random graphs”, Ann. Probab., 41:6 (2013), 4080–4015.
-  Karp R., Sipser M., “Maximum matchings in sparse random graphs”, 22nd Ann. Symp. on Found. Computer Sci., 1981, 364–375.

Спасибо за внимание!