

# Число $C_t$ -насыщения случайного графа

Скоркин Аркадий

Адыгейский государственный университет

17 декабря 2021

Пусть  $n \in \mathbb{N}$ ,  $F$  — некоторый граф.

Числом насыщения  $\text{sat}(H, F)$  называется наименьшее количество ребер в таком остовном подграфе  $G$  графа  $H$ , что

- 1)  $G$  не содержит ни одного подграфа, изоморфного  $F$ ,
- 2) при добавлении любого ребра из  $H$  в  $G$ , в нем появляется хотя бы один подграф, изоморфный  $F$ .

В случае, если  $H = K_n$ , будем обозначать число насыщения как  $\text{sat}(n, F)$

Иными словами,  $\text{sat}(n, F)$  — это минимальное количество ребер в максимальном по включению графе без  $F$  на множестве вершин  $[n]$ .

Зыков, а позже независимо Erdős, Hajnal и Moon поставили вопрос о  $\text{sat}(n, K_m)$ .

Erdős, Hajnal, Moon, 1964.

Если  $n > m > 2$ , то  $\text{sat}(n, K_m) = (m - 2)n - \binom{m-1}{2}$ .

Для  $K_{1,m}$  (звезды на  $m + 1$  вершине) число насыщения также известно.

Kaszonyi, Tuza, 1986.

$$\text{sat}(n, K_{1,m}) = \begin{cases} \binom{m}{2} + \binom{m-n}{2}, & m+1 \leq n \leq \frac{3m}{2}. \\ \lceil \frac{(m-1)n}{2} - \frac{m^2}{8} \rceil, & n \geq \frac{3m}{2}. \end{cases}$$

Нахождение  $\text{sat}(n, C_m)$  тяжелее (как всегда,  $C_m$  — простой цикл на  $m$  вершинах). Задача полностью решена только для  $m = 4, m = 5$ .

Ollman, 1972.

При  $n \geq 5$   $\text{sat}(n, C_4) = \lfloor \frac{3n-5}{2} \rfloor$ .

Chen, 2009.

При  $n \geq 21$   $\text{sat}(n, C_5) = \lceil \frac{7}{10}(n-1) \rceil$ .

Luo, Shigeno, Zhang, 2015.

- $\text{sat}(n, C_6) \leq \lfloor \frac{3n-3}{2} \rfloor$  при  $n \geq 9$ .
- $\text{sat}(n, C_6) \geq \lceil \frac{7n}{6} - 2 \rceil$  при  $n \geq 6$ .

Furedi, Kim, 2012.

При  $m \geq 7$  и  $n \geq 2m - 5$

$$\left(1 + \frac{1}{m+2}\right)n - 1 < \text{sat}(n, C_m) < \left(1 + \frac{1}{m-4}\right)n + \binom{m-4}{2}.$$

Здесь и далее  $G(n, p)$  — биномиальный случайный граф.

Будем говорить, что граф обладает свойством  $Q$  асимптотически почти наверное, если  $P(G(n, p) \in Q) \rightarrow 1$  при  $n \rightarrow \infty$ .

Судаков и Коранди инициировали изучение задачи насыщения случайных графов.

Sudakov, Korándi, 2017.

Для любого фиксированного  $p \in (0, 1)$  и фиксированного натурального  $m \geq 3$  асимптотически почти наверное

$$\text{sat}(G(n, p), K_m) = (1 + o(1))n \log_{\frac{1}{1-p}} n.$$

Mohammadian, Tayfeh–Rezai, 2018.

Для любого фиксированного  $p \in (0, 1)$  и фиксированного натурального  $m \geq 3$  асимптотически почти наверное

$$\text{sat}(G(n, p), K_{1,m}) = \frac{n(m-1)}{2} - (1 + o(1))(m-1) \log_{\frac{1}{1-p}} n.$$

- В случае, когда  $F$  — полный граф показано, что число насыщения, грубо говоря, увеличивается в  $\log n$  раз после случайного удаления ребер.
- Когда  $F$  — звезда на  $m + 1$  вершине, имеет место асимптотическая устойчивость числа насыщения.
- Поэтому возникает естественный вопрос об асимптотическом поведении числа  $C_m$ -насыщения  $G(n, p)$ .



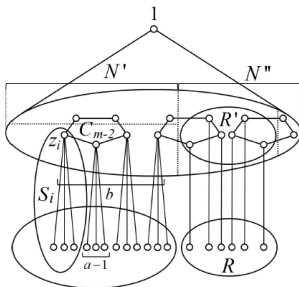
Первый результат связан с асимптотикой поведения числа насыщения в случае  $m \geq 5$ .

### Теорема 1.

Пусть  $p$  — фиксированное число от 0 до 1, тогда для любого  $m \geq 5$  асимптотически почти наверное верно следующее неравенство

$$\begin{aligned} n + \frac{n}{4(m-1) \log_{\frac{1}{1-p}} n} (1 - o(1)) &\leq \text{sat}(G(n, p), C_m) \leq \\ &\leq n + \frac{n}{2 \log_{\frac{1}{1-p}} n} (1 + o(1)). \end{aligned}$$

Доказательство верхней оценки строится конструктивно, основываясь на факте, что с большой вероятностью почти все вершины  $G(n, p)$  можно покрыть индуцированными подграфами  $K_{1,a}$ , где  $a = 2(1 + o(1)) \log_{\frac{1}{1-p}} n$ .



Нижняя оценка доказывается с помощью факта, что при рекуррентном удалении вершин степени 1 из  $C_m$ -насыщенного подграфа, оставшийся граф будет состоять из  $\Omega(n/\ln n)$  вершин, степени более 1, а диаметр графа будет ограничен.

Второй и третий результаты доказывают верхнюю и нижнюю оценку  $C_4$ -насыщения графа  $G(n, p)$  соответственно.

## Теорема 2.

Пусть  $p$  - фиксированное число от 0 до 1, тогда асимптотически почти наверное верно

$$\text{sat}(G(n, p), C_4) \leq \frac{3(1 + (1 - p)^3)}{2(1 - (1 - p)^3)} n(1 + o(1)),$$

когда  $p > 1 - 1/\sqrt[3]{7}$ , и

$$\text{sat}(G(n, p), C_4) \leq n \left( \frac{s+1}{2} + s(1-p)^s + \frac{s(1-p)^{2s}}{1 - (1-p)^s} \right) (1 + o(1)),$$

когда  $p \leq 1 - 1/\sqrt[3]{7}$ , где  $s$  — наименьшее натуральное число такое, что  $(2s^2 + 1)(1 - p)^s < 1$ .

Данные оценки доказываются конструктивно.

### Теорема 3.

Пусть  $p$  — фиксированное число от 0 до 1, тогда асимптотически почти наверное

$$\text{sat}(G(n, p), C_4) \geq \frac{3}{2}n(1 + o(1)).$$

Доказывается с помощью исследования локальной структуры насыщающего подграфа в случайном графе, а именно подсчета вершин малой степени и также подсчета вершин малой степени в окрестности вершин малой степени.

## В случае насыщения $K_n$

- Точный ответ известен только при  $m = 4, m = 5$ .
- При  $m \geq 6$  получаем только верхнюю и нижнюю оценку.

## В случае насыщения $G(n, p)$

- Асимптотика найдена при всех  $m \geq 5$ . Число насыщения в константу раз уменьшается после удаления ребер.
- При  $m = 4$  нам удалось лишь оценить число насыщения. В отличие от предыдущего случая оно асимптотически не убывает после случайного удаления ребер.