

УДК 519.157

МИНИМАЛЬНЫЕ ПОДГРАФЫ БЕЗ КЛИК В КНЕЗЕРОВСКОМ ГРАФЕ

© 2020 г. С. В. Вахрушев¹, М. Е. Жуковский^{1,2,3,4,*}, С. Г. Киселев¹, А. Ю. Скоркин³

Представлено академиком РАН В.В. Козловым 29.06.2020 г.

Поступило 06.07.2020 г.

После доработки 06.07.2020 г.

Принято к публикации 17.09.2020 г.

Получены оценки числа насыщения и числа слабого насыщения в кнезеровском графе с полными шаблонами.

Ключевые слова: кнезеровский граф, число насыщения, число слабого насыщения

DOI: 10.31857/S2686954320060181

Пусть $n \in \mathbb{N}$, F – некоторый граф. Числом насыщения $\text{sat}(n, F)$ называется наименьшее количество ребер в таком графе G на множестве вершин $[n] := \{1, \dots, n\}$, что

1) G не содержит ни одного подграфа, изоморфного F ,

2) при добавлении любого отсутствующего ребра в G в нем появляется хотя бы один подграф, изоморфный F .

Иными словами, $\text{sat}(n, F)$ – это минимальное количество ребер в максимальном по включению графе без F на множестве вершин $[n]$. Числом слабого насыщения $\text{wsat}(n, F)$ называется наименьшее количество ребер в таком графе G на множестве вершин $[n] := \{1, \dots, n\}$, что

1) G не содержит ни одного подграфа, изоморфного F ,

2) отсутствующие ребра можно добавить в такой последовательности в G , что каждое новое ребро будет создавать хотя бы одну новую копию F в текущем графе.

Разумеется, $\text{wsat}(n, F) \leq \text{sat}(n, F)$.

В [1] доказано, что для любых натуральных $s \leq n$ справедливо

$$\text{sat}(n, K_s) = (s - 2) \binom{n}{s} - s + 2 + \binom{s - 2}{2},$$

где K_s – полный граф на s вершинах (или, как говорится, s -клика). В [2] Боллобаш выдвинул гипотезу о том, что для всех s справедливо равенство $\text{wsat}(n, K_s) = \text{sat}(n, K_s)$. Заметим, что при $s = 3$ это равенство очевидно, так как звезда $K_{1,n-1}$ (т.е. дерево, в котором одна вершина смежна со всеми остальными) содержит ровно $n - 1$ ребро, и добавление любого ребра создает треугольник, но при этом из несвязного графа “восстановить” все ребра нельзя. Гипотеза Боллобаша была доказана в [3].

В дальнейших работах о насыщении рассматривались другие графы F , а также предполагалось, что необходимо восстановить не все ребра между вершинами из $[n]$. Итак, пусть F, G – графы. Числом насыщения $\text{sat}(G, F)$ называется наименьшее количество ребер в максимальном по включению остоном подграфе G , не содержащем подграфов, изоморфных F . Числом слабого насыщения $\text{wsat}(G, F)$ называется наименьшее количество ребер в таком остоном подграфе H графа G , не содержащем копий F , что отсутствующие ребра из $G \setminus H$ можно добавить в такой последовательности в H , что каждое новое ребро будет создавать хотя бы одну новую копию F в текущем графе.

В работах [4, 9] было оценено $\text{wsat}(n, F)$ для полного двудольного графа F . Точные значения $\text{wsat}(G, F)$, а также оценки $\text{sat}(G, F)$ в случае, когда оба графа являются полными двудольными, получены в работах [5, 6]. Работы [7, 8] посвящены

¹ Московский физико-технический институт (национальный исследовательский университет), Долгопрудный, Московская обл., Россия

² Институт математики им С.Л. Соболева Сибирского отделения Российской академии наук, Омск, Россия

³ Адыгейский государственный университет, Кавказский математический центр, Майкоп, Республика Адыгея, Россия

⁴ Российская академия народного хозяйства и государственной службы при Президенте Российской Федерации, Москва, Россия

*E-mail: zhukmax@gmail.com

оцениванию числа насыщения и числа слабого насыщения в случае, когда граф G случаен.

Настоящая работа посвящена оцениванию величин $\text{sat}(\text{KG}(n, k), K_s)$ и $\text{wsat}(\text{KG}(n, k), K_s)$, где $\text{KG}(n, k)$ — кнезеровский граф, т.е. граф, в котором вершинами являются все k -элементные подмножества $[n]$, при этом две вершины смежны, если они не пересекаются. Заметим, что в случае $k = 1$ задача уже решена, так как $\text{KG}(n, 1)$ — это просто полный граф на n вершинах. Кроме того, при $n < sk$ в $\text{KG}(n, k)$ нет ни одной s -клик, а значит, $\text{wsat}(\text{KG}(n, k), K_s) = \text{sat}(\text{KG}(n, k), K_s)$ совпадает с числом ребер $\text{KG}(n, k)$, т.е. равно $\frac{1}{2} \binom{n}{k} \binom{n-k}{k}$.

Обратимся теперь к нетривиальным результатам. Начнем с числа насыщения. Пусть сперва $s = 3$. Если $n = 3k$, то никакие два треугольника в кнезеровском графе не имеют общего ребра, а значит,

$$\text{sat}(\text{KG}(n, k), K_3) = \frac{1}{3} \binom{n}{k} \binom{n-k}{k}.$$

Пусть теперь $n > 3k + 1$. К сожалению, даже в простейшем нетривиальном случае $n = 7, k = 2, s = 3$ нам не удалось найти точного значения числа насыщения.

Теорема 1. *Справедливы оценки*

$$42 \leq \text{sat}(\text{KG}(7, 2), K_3) \leq 48.$$

В этой связи мы исследовали асимптотическое поведение $\text{sat}(\text{KG}(n, k), K_3)$ при $n \rightarrow \infty$ и $k = \text{const}$. При $k = 2$ нам удалось получить относительно точные оценки числа насыщения.

Теорема 2. *При всех $n \geq 8$*

$$\frac{3}{2}(n^2 - 5n + 2) \leq \text{sat}(\text{KG}(n, 2), K_3) \leq \frac{3}{2}(n^2 - n - 10).$$

При остальных n, k, s нам не удалось получить настолько точных оценок. В оставшихся случаях мы только определили порядок роста.

Теорема 3. *При всех $k \geq 3$ справедливо*

$$(k + 1)(1 - 2k^{-k/2}) \binom{n}{k} \leq \text{sat}(\text{KG}(n, k), K_3) \leq (k + 1) \binom{n}{k}.$$

При всех $k \geq 3, s \geq 4$ и $n \geq sk + 1$ справедливо

$$\frac{(k + s - 2) \binom{n}{k}}{2} \leq \text{sat}(\text{KG}(n, k), K_s) \leq (s - 2)(k + 1) \frac{n^k}{k!}.$$

Обратимся теперь к слабому насыщению. Пусть сперва $s = 3$. В случае $n = 3k$ выполнено

$$\begin{aligned} \text{wsat}(\text{KG}(n, k), K_3) &= \text{sat}(\text{KG}(n, k), K_3) = \\ &= \frac{1}{3} \binom{n}{k} \binom{n-k}{k}, \end{aligned}$$

так как никакие два треугольника не имеют общего ребра. Для случая $n \geq 3k + 2$ нам удалось найти точное значение числа слабого насыщения.

Теорема 4. *При всех $k \geq 2$ и $n \geq 3k + 2$ справедливо равенство*

$$\text{wsat}(\text{KG}(n, k), K_3) = \binom{n}{k} - 1.$$

Таким образом, единственным случаем, в котором точное значение числа слабого насыщения не известно, является $n = 3k + 1$. При малых k с помощью линейно-алгебраического метода удалось найти следующие оценки.

Теорема 5. *Справедливы оценки*

$$20 \leq \text{wsat}(\text{KG}(7, 2), K_3) \leq 21,$$

$$161 \leq \text{wsat}(\text{KG}(10, 3), K_3) \leq 162,$$

$$1286 \leq \text{wsat}(\text{KG}(13, 4), K_3) \leq 2103.$$

При больших k с помощью вероятностного метода получена следующая нетривиальная оценка сверху. Напомним, что количество ребер в кнезеровском графе равно $\frac{1}{2} \binom{3k+1}{k} \binom{2k+1}{k}$.

Теорема 6.

$$\text{wsat}(\text{KG}(3k + 1, k), K_3) = O\left(\frac{1}{\sqrt{k}} \binom{3k+1}{k} \binom{2k+1}{k}\right).$$

Наконец, при $s \geq 4$ и достаточно больших n мы нашли точное значение числа слабого насыщения.

Теорема 7. *При $s \geq 4, n \geq (2s - 2)k$ справедливо равенство*

$$\text{wsat}(\text{KG}(n, k), K_s) = (s - 2) \left(\binom{n}{k} - s + 2 \right) + \binom{s-2}{2}.$$

Кроме того, верна следующая асимптотическая оценка.

Теорема 8. *При $s \geq 4, n \geq sk + 1$ справедливо равенство*

$$\text{wsat}(\text{KG}(n, k), K_s) = (1 + o(1))(s - 2) \binom{n}{k}.$$

В последней теореме имеется в виду, что $n \rightarrow \infty$, и при этом k не обязано быть фиксированным — необходимо лишь выполнение неравенства $n \geq sk + 1$.

ИСТОЧНИК ФИНАНСИРОВАНИЯ

Работа выполнена при поддержке Математического центра в Академгородке, соглашение с Министерством науки и высшего образования Российской Федерации, номер 075-15-2019-1613.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Erdős P., Hajnal A., Moon J.W. A problem in graph theory // The American Mathematical Monthly. 1964. V. 71. P. 1107–1110.
2. Bollobás B. Weakly k -saturated graphs // Beitrage zur Graphentheorie (Kolloquium, Manebach). 1967. P. 25–31.
3. Lovász L. Flats in matroids and geometric graphs // Combinatorial Surveys (Proc. 6th British Comb. Conf.). Academic Press. 1977. P. 45–86.
4. Cui Y., Pu L. Weak saturation numbers of $K_{2,t}$ and $K_p \cup K_q$ // AKCE International Journal of Graphs and Combinatorics. 2019. V. 16. № 3. P. 237–240.
5. Gun W., Korándi D., Sudakov B. $K_{s,t}$ -saturated bipartite graphs // European J. of Combinatorics. 2015. V. 45. P. 12–20.
6. Moshkovitz G., Shapira A. Exact bounds for some hypergraph saturation problems // J. combinatorial theory B. 2015. V. 111. P. 242–248.
7. Korándi D., Sudakov B. Saturation in random graphs // Random structures and algorithms. 2017. V. 51. № 1. P. 169–181.
8. Mohammadian A., Tayfeh-Rezaie B. Star saturation number of random graphs // Discrete Math. 2018. V. 341. P. 1166–1170.
9. Kronenberg G., Martins T., Morrison N. Weak saturation numbers of complete bipartite graphs in the clique // arxiv2004.01289, 2020.

MINIMUM CLIQUE-FREE SUBGRAPHS OF KNESER GRAPHS

S. V. Vahrushev^a, M. E. Zhukovskii^{a,b,c,d}, S. G. Kiselev^a, and A. Y. Skorkin^a

^a Moscow Institute of Physics and Technology (National State University), Dolgoprudny, Moscow Region, Russian Federation

^b Sobolev Institute of Mathematics, Siberian Branch of Russian Academy of Sciences, Omsk, Russian Federation

^c Adyghe State University, Caucasus Mathematical Center, Maykop, Russian Federation

^d The Russian Presidential Academy of National Economy and Public Administration, Moscow, Russian Federation

Presented by Academician of the RAS V.V. Kozlov

In this paper, we estimate saturation and weak saturation numbers of Kneser graphs with clique patterns.

Keywords: Kneser graphs, saturation number, weak saturation number