

УДК 519.176

ОБ ОДНОЙ ЭКСТРЕМАЛЬНОЙ ОБРАТНОЙ ЗАДАЧЕ ТЕОРИИ ГРАФОВ *)

А. Б. Дайняк¹, А. Д. Курносов¹

¹Московский физико-технический институт,
Институтский пер., 9, 141700 Долгопрудный, Россия
e-mail: dainiak@phystech.edu, kurnosov@phystech.edu

Аннотация. Рассматривается задача построения графа, имеющего заданное количество независимых множеств. Получены оценки на количество вершин в двудольных графах с предписанным числом независимых множеств и числом максимальных по включению независимых множеств. Ил. 3, библиогр. 13.

Ключевые слова: обратная задача, независимое множество, двудольный граф.

Введение

Значительное место в теории графов занимают задачи, связанные с оценкой различных инвариантов графа, например, степени связности, обхвата, хроматического числа, кликового числа, количества независимых множеств и др. Во многих случаях интерес представляет и обратная задача: найти граф (если он существует), заданный инвариант которого принимает заданное значение. Классическим примером является задача определения для заданного набора целых неотрицательных чисел, соответствует ли этот набор степеням вершин некоторого графа [2, 3]. Долгое время оставалась нерешённой задача о конечности множества чисел, не являющихся винеровскими индексами деревьев [5, 6]. Аналогичная задача о числе независимых множеств в деревьях, поставленная в [4], не решена до сих пор, в то время как некоторые другие параметры деревьев успешно изучались с этой точки зрения (см., например, [1]).

Под графами везде далее по умолчанию понимаем неориентированные графы без петель и кратных рёбер.

Приведём общие постановки задач, рассматриваемых в настоящей работе. Пусть \mathcal{G} — класс графов, а $\varphi : \mathcal{G} \rightarrow S$ и $\psi : \mathcal{G} \rightarrow T$ — заданные

*) Исследование выполнено при финансовой поддержке Российского фонда фундаментальных исследований (проект 13-01-00958-а).

на этом классе функционалы. *Обратная задача существования* для пары (\mathcal{G}, φ) ставится следующим образом: для каких $s \in S$ найдётся граф $G \in \mathcal{G}$ такой, что $\varphi(G) = s$?

Пусть S — множество всех значений, принимаемых некоторым функционалом ψ на произвольных графах. Если $S \subseteq \mathbb{N}$, то будем говорить, что класс графов \mathcal{G} *сильно φ -полный*, если для каждого $s \in S$ найдётся граф $G \in \mathcal{G}$ такой, что $\varphi(G) = s$. Если такой граф $G \in \mathcal{G}$ найдётся для всех достаточно больших $s \in S$, то класс \mathcal{G} назовём *слабо φ -полным*, или просто *φ -полным*. Если $\varphi(G) = s$, то будем говорить, что число s *реализуется* графом G .

Если существование соответствующих графов установлено, то имеет смысл *задача минимизации* для тройки $(\mathcal{G}, \varphi, \psi)$: для заданного $s \in S$ найти величину $L_{\varphi, \psi}^{\mathcal{G}}(s) = \inf\{\psi(G) \mid G \in \mathcal{G}, \varphi(G) = s\}$. Нас будет интересовать в первую очередь асимптотика функции $L_{\varphi, \psi}^{\mathcal{G}}(s)$ для φ -полных классов графов. Если \mathcal{G} — класс всех графов, то вместо $L_{\varphi, \psi}^{\mathcal{G}}(s)$ будем писать $L_{\varphi, \psi}(s)$.

Через $\iota(G)$ будем обозначать число независимых множеств (н. м.) в графе G , через $\iota_m(G)$ — количество максимальных по включению независимых множеств (м. н. м.) в G , а через $\iota_M(G)$ — количество максимальных по мощности независимых множеств. Через $\nu(G)$ и $\varepsilon(G)$ обозначим число вершин и рёбер в G соответственно. Класс всех двудольных графов обозначим через \mathcal{B} . Через K_r и P_r будем обозначать полные графы и цепи на r вершинах соответственно. Через $K_{r,s}$ обозначим полный двудольный граф с мощностями долей r и s . Через $K'_{r,r}$ обозначается *граф-корона*, получающийся отбрасыванием рёбер совершенного паросочетания из полного двудольного графа $K_{r,r}$. Множества вершин и рёбер произвольного графа G будем обозначать через V_G и E_G соответственно. Ребро графа, соединяющее вершины u и v , будем обозначать через uv . Семейство всех м. н. м. графа G обозначим через $\mathcal{I}_m(G)$.

1. Оценки величины $L_{\iota, \nu}^{\mathcal{B}}(n)$

В [4] доказана сильная ι -полнота класса \mathcal{B} . Интерес представляет получение оценки величины $L_{\iota, \nu}^{\mathcal{B}}(n)$. Тривиальная нижняя оценка имеет вид $L_{\iota, \nu}^{\mathcal{B}}(n) \geq \log_2 n$ (вытекает из неравенства $\iota(G) \leq 2^{\nu(G)}$), при этом в [4] для реализации числа n строятся двудольные графы с максимально возможными мощностями долей: $\lfloor \log_2 n \rfloor$ и $\lfloor \log_2(n - 2^{\lfloor \log_2 n \rfloor}) + 1 \rfloor$. Для реализации чисел вида $n = 2^k - 1$ соответствующий граф будет иметь $2k - 2$ вершин, что вдвое больше ожидаемого оптимума. Как показывают следующие два утверждения, числа указанного вида можно реализовать

проще.

Утверждение 1. При $k = 2^t$ имеет место оценка $L_{\iota, \nu}^{\mathcal{B}}(2^k - 1) \sim k$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Верхняя оценка очевидна, а для доказательства нижней достаточно заметить, что

$$2^{2^t} - 1 = \prod_{j=0}^{t-1} (2^{2^j} + 1) = \prod_{j=0}^{t-1} \iota(K_{2^j, 1}) = \iota\left(\bigsqcup_{j=0}^{t-1} K_{2^j, 1}\right),$$

при этом $\nu\left(\bigsqcup_{j=0}^{t-1} K_{2^j, 1}\right) = 2^t + t - 1 \lesssim k$. Утверждение 1 доказано.

Утверждение 2. При $n = 2^k - 1$, где k — произвольное натуральное число, имеет место оценка $L_{\iota, \nu}^{\mathcal{B}}(n) < 3k/2$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. При $k = 1$ достаточно рассмотреть нуль-граф. Пусть $k > 1$. Рассмотрим отдельно случаи чётного и нечётного k .

СЛУЧАЙ 1. Пусть $k = 2t$, причём $t \geq 1$. Рассмотрим граф $G = K_{t, 1} \sqcup K_{t-1, t-1}$, для него имеем $\iota(G) = \iota(K_{t, 1}) \cdot \iota(K_{t-1, t-1}) = (2^t + 1) \cdot (2^t - 1) = 2^{2t} - 1 = 2^k - 1 = n$, при этом $\nu(G) = 3t - 1 < 3t = 3k/2$.

СЛУЧАЙ 2. Пусть $k = 2t + 1$, $t \geq 1$. Возьмём граф $G = K_{t+1, 1} \sqcup K_{t-1, t-1}$. Имеем $\iota(G) = (2^{t+1} + 1) \cdot (2^t - 1) = 2^{2t+1} - 2^t - 1$ и $\nu(G) = 3t$. Пусть G_* — граф, полученный добавлением к G новой вершины и соединением её со всеми вершинами большей доли. Получаем $\iota(G_*) = \iota(G) + 2^t = 2^{2t+1} - 1 = 2^k - 1 = n$ и $\nu(G_*) = \nu(G) + 1 = 3t + 1 < 3k/2$. Утверждение 2 доказано.

2. Оценки величины $L_{\iota_m, \nu}^{\mathcal{B}}(n)$

Задача существования для пары (\mathcal{B}, ι_m) решается тривиально: произвольное натуральное число $n \geq 4$ можно реализовать как число м. н. м. в графе-короне $K'_{n-2, n-2}$. Рассматривая в качестве ψ число вершин графа, приходим к задаче минимизации: для натурального n найти минимальное число $L(n)$ такое, что существует двудольный граф с числом вершин $L(n)$ и количеством м. н. м., равным n .

Лемма 1. Пусть G — двудольный граф без изолированных вершин с долями L_G, R_G . Пусть \tilde{G} — двудольный граф, не пересекающийся с G , в первой и второй долях которого выделены (возможно, пустые) множества U_1 и U_2 соответственно. Пусть G' — граф, полученный соединением всех вершин множества U_1 (U_2) со всеми вершинами L_G (R_G). Тогда

$$\begin{aligned} \iota_m(G') &= (\iota_m(G) - 2) \cdot \iota_m(\tilde{G} \setminus (U_1 \cup U_2)) + \iota_m(\tilde{G} \setminus U_1) + \iota_m(\tilde{G} \setminus U_2) \\ &\quad + \iota_m(\tilde{G} + U_1 + U_2), \end{aligned}$$

где через $\iota_m(\tilde{G} + U_1 + U_2)$ обозначено количество тех м. н. м. графа \tilde{G} , пересечения которых с множествами U_1 и U_2 непусты.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Утверждение леммы проверяется прямым подсчётом. Если в м. н. м. G' не входит ни одна вершина графа G , то должно входить хотя бы по одной вершине из U_1 и U_2 , и количество таких множеств равно $\iota_m(\tilde{G} + U_1 + U_2)$. Если в м. н. м. в G' входят вершины из обеих долей G , то ни одна из вершин множества $U_1 \cup U_2$ туда не войдёт, а подмножества этого м. н. м. в G и \tilde{G} сами будут максимальными в графах G и $\tilde{G} \setminus (U_1 \cup U_2)$. Следовательно, количество таких м. н. м. равно $(\iota_m(G) - 2) \cdot \iota_m(\tilde{G} \setminus (U_1 \cup U_2))$. Если м. н. м. в G содержит все вершины L_G или все вершины R_G , то его часть в графе \tilde{G} будет совпадать с м. н. м. в $\tilde{G} \setminus U_1$ или $\tilde{G} \setminus U_2$ соответственно. Лемма 1 доказана.

Пусть \tilde{G} — двудольный граф с выделенными подмножествами U_1 и U_2 вершин в долях. Положим

$$h'_{\tilde{G}} = \iota_m(\tilde{G} \setminus (U_1 \cup U_2)),$$

$$h''_{\tilde{G}} = (\iota_m(\tilde{G} \setminus U_1) + \iota_m(\tilde{G} \setminus U_2) + \iota_m(\tilde{G} + U_1 + U_2) - 2\iota_m(\tilde{G} \setminus (U_1 \cup U_2))).$$

Лемма 2. Пусть Γ — конечное множество двудольных графов с выделенными подмножествами вершин в долях такое, что

$$\{h'_{\tilde{G}}k + h''_{\tilde{G}} \mid k \in \mathbb{N}, \tilde{G} \in \Gamma\} \supseteq (\mathbb{N} \setminus [1, n_0])$$

для некоторого n_0 , и пусть

$$\gamma = \max \{(\log_2 h'_{\tilde{G}})^{-1} \nu(\tilde{G}) \mid \tilde{G} \in \Gamma\}.$$

Тогда $L_{\iota_m, \nu}^{\mathcal{B}}(n) \leq \gamma \cdot \log_2 n + O(1)$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Докажем лемму индукцией по n с использованием леммы 1. Для корректного применения леммы 1 необходимо, чтобы рассматриваемые графы были без изолированных вершин. Положим $n_1 := \max(\{n_0\} \cup \{h'_{\tilde{G}} + h''_{\tilde{G}} \mid \tilde{G} \in \Gamma\})$. Пусть Γ_0 — произвольное конечное множество двудольных графов такое, что $\{\iota_m(G) \mid G \in \Gamma_0\} \supseteq [1, n_1]$. Например, в качестве Γ_0 можно взять множество $\{K'_{n-2, n-2} \mid n \in [4, n_1]\} \cup \{K_1, K_{1,1}, P_4\}$. Пусть ν_0 — наибольшее число вершин в графах из Γ_0 . Докажем, что для любого натурального n выполнено неравенство

$$L_{\iota_m, \nu}^{\mathcal{B}}(n) \leq \gamma \cdot \log_2 n + \nu_0, \quad (1)$$

откуда следует утверждение леммы.

Неравенство (1), очевидно, выполняется при $n \leq n_1$. Рассмотрим произвольное натуральное $n' > n_1$ и предположим, что (1) выполнено для всех n , меньших n' . По условию найдутся граф $\tilde{G} \in \Gamma$ и натуральное $k \geq 2$ такие, что $n' = h'_{\tilde{G}}k + h''_{\tilde{G}}$. Из предположения индукции следует, что существует двудольный граф G без изолированных вершин, для которого $\iota_m(G) = k$ и $\nu(G) \leq \gamma \cdot \log_2 k + \nu_0$. Из леммы 1 вытекает, что найдётся граф G' , для которого $\iota_m(G') = n'$ и

$$\nu(G') \leq \nu(G) + \nu(\tilde{G}) \leq \nu(\tilde{G}) + \gamma \cdot \log_2 k + \nu_0. \quad (2)$$

Неравенство (2) в совокупности с неравенством $k \leq \frac{n'}{h'_{\tilde{G}}}$ даёт

$$\begin{aligned} \nu(G') &\leq \nu(\tilde{G}) + \gamma \cdot \log_2 n' - \gamma \cdot \log_2 h'_{\tilde{G}} + \nu_0 \\ &= \gamma \cdot \log_2 n' + \nu_0 + ((\log_2 h'_{\tilde{G}})^{-1} \nu(\tilde{G}) - \gamma) \cdot \log_2 h'_{\tilde{G}} \leq \gamma \cdot \log_2 n' + \nu_0. \end{aligned}$$

Лемма 2 доказана.

Теорема 1. Для любого $n \in \mathbb{N}$ выполнены неравенства

$$2 \log_2 n \leq L_{\iota_m, \nu}^{\mathcal{B}}(n) \leq 2.69 \log_2 n + O(1). \quad (3)$$

Доказательство. Нижняя оценка в (3) следует из того, что число м. н. м. в двудольном графе не превосходит числа подмножеств каждой из его долей.

Для получения верхней оценки воспользуемся леммой 2, в качестве Γ рассмотрим множество графов, указанное на рис. 1. Нетрудно проверить, что такое множество Γ удовлетворяет условию леммы 2 и для него величина γ из условия леммы равна $17(\log_2 80)^{-1} < 2.69$. Отсюда вытекает верхняя оценка в (3). Верхняя оценка (3) допускает прямое улучшение за счёт более аккуратного подбора множества Γ ; для поиска Γ можно применять компьютерный перебор. Теорема 1 доказана.

Нам кажется правдоподобной

Гипотеза. При $n \rightarrow \infty$ имеет место асимптотическое соотношение $L_{\iota_m, \nu}^{\mathcal{B}}(n) \sim 2 \log_2 n$.

Доказательством его мы не располагаем, однако приводимая ниже теорема 2 подтверждает его для специального класса натуральных чисел. Доказательству теоремы 2 и посвящена оставшаяся часть статьи.

Лемма 3. Для любого двудольного графа G без изолированных вершин существует двудольный граф, имеющий $\nu(G) + 4$ вершин, без изолированных вершин с числом м. н. м. $2\iota_m(G) + 1$.

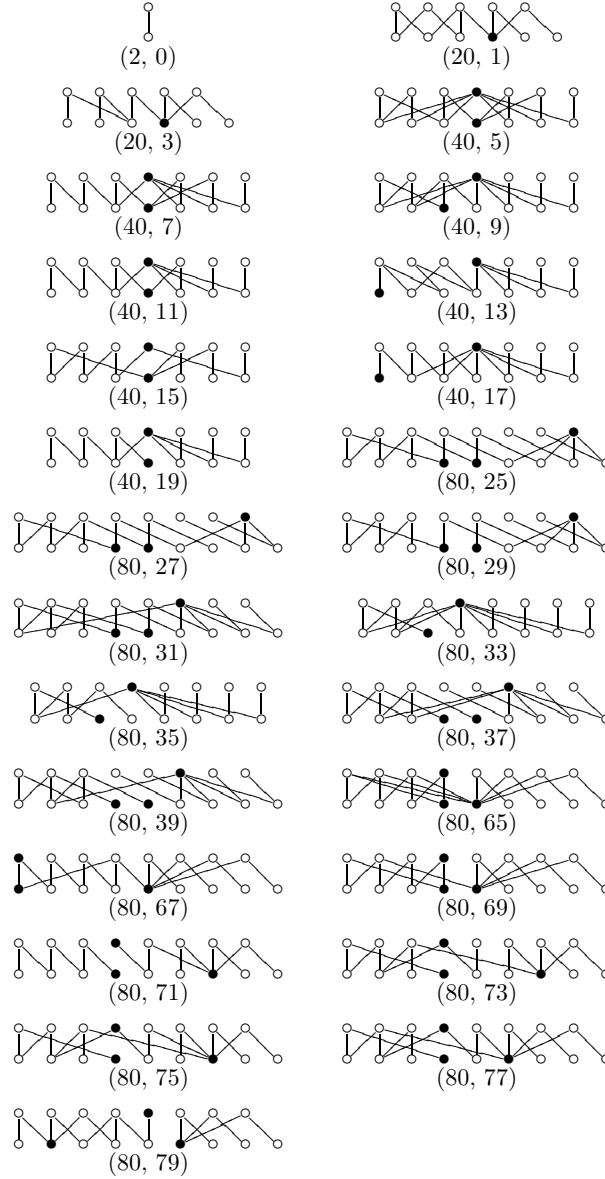


Рис. 1. Множество графов Γ (жирным выделены подмножества U_1, U_2 , пары (h'_G, h''_G) подписаны снизу)

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Воспользуемся леммой 1, в качестве \tilde{G} взяв P_4 , а в качестве множеств U_1 и U_2 — одну из неконцевых вершин \tilde{G} и пустое множество соответственно. Получим искомый граф. Лемма 3 доказана.

Лемма 4. Для любого двудольного графа G без изолированных вер-

шин существует двудольный граф без изолированных вершин с числом м. н. м. $\iota_m(G) + 2$ на $\nu(G) + 4$ вершинах.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Воспользуемся леммой 1, в качестве \tilde{G} взяв граф P_4 , а в качестве множеств U_1 и U_2 — пару несмежных вершин \tilde{G} и пустое множество соответственно. Получим искомый граф. Лемма 4 доказана.

Лемма 5. Для любых двудольных графов G и \tilde{G} без изолированных вершин существует двудольный граф без изолированных вершин на $\nu(G) + \nu(\tilde{G}) + 4$ вершинах с числом м. н. м. $\iota_m(G) + \iota_m(\tilde{G})$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Применим лемму 1, выбрав в графе \tilde{G} в качестве множеств U_1 и U_2 все вершины каждой из долей. Получим граф G' на $\nu(G) + \nu(\tilde{G})$ вершинах с числом м. н. м. $(\iota_m(G) + \iota_m(\tilde{G}) - 2)$. Осталось применить к графу G' лемму 4. Лемма 5 доказана.

Лемма 6. Пусть G и \tilde{G} — двудольные графы без изолированных вершин, и пусть $s, t \in \mathbb{N}$. Тогда найдётся двудольный граф без изолированных вершин с числом м. н. м. $2^{st} \cdot \iota_m(G) + \frac{2^{st}-1}{2^t-1} \cdot \iota_m(\tilde{G})$ и числом вершин, не превосходящим $\nu(G) + \nu(\tilde{G}) + 2s(t+1) + 3$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. При $s = 1$ доказываемое утверждение следует из леммы 5 (если предварительно к графу G добавить паросочетание на $2t$ вершинах). Далее считаем, что $s \geq 2$ и $V_G \cap V_{\tilde{G}} = \emptyset$. Доли графов G и \tilde{G} обозначим через L_G, R_G и $L_{\tilde{G}}, R_{\tilde{G}}$. Построим граф G' следующим образом:

$$\begin{aligned} V_{G'} = & V_G \cup V_{\tilde{G}} \cup \{w\} \cup \{\tilde{u}_i \mid 1 \leq i \leq t\} \cup \{\tilde{v}_i \mid 1 \leq i \leq t\} \\ & \cup \{u_{i,j} \mid 1 \leq i \leq s-1, 1 \leq j \leq t+1\} \\ & \cup \{v_{i,j} \mid 1 \leq i \leq s-1, 1 \leq j \leq t+1\}, \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} E_{G'} = & E_G \cup E_{\tilde{G}} \cup \{\tilde{u}_i \tilde{v}_i \mid 1 \leq i \leq t\} \\ & \cup \{u_{i,j} v_{i,j} \mid 1 \leq i \leq s-1, 1 \leq j \leq t\} \cup \{uv \mid u \in L_G, v \in R_{\tilde{G}}\} \\ & \cup \{uv \mid u \in R_G, v \in L_{\tilde{G}}\} \cup \{wv \mid v \in R_G \cup R_{\tilde{G}}\} \\ & \cup \{\tilde{u}_i v \mid 1 \leq i \leq t, v \in R_{\tilde{G}}\} \cup \{u \tilde{v}_i \mid 1 \leq i \leq t, u \in L_{\tilde{G}}\} \\ & \cup \{u_{i,t+1} v \mid 1 \leq i \leq s-1, v \in R_{\tilde{G}}\} \cup \{u v_{i,t+1} \mid 1 \leq i \leq s-1, u \in L_G\} \\ & \cup \{u_{i,j} v_{k,t+1} \mid 1 \leq i \leq k \leq s-1, 1 \leq j \leq t+1\}. \end{aligned}$$

Нетрудно проверить, что граф G' двудольный, одной из долей является множество

$$L_{G'} = L_G \cup L_{\tilde{G}} \cup \{w\} \cup \{\tilde{u}_i \mid 1 \leq i \leq t\} \cup \{u_{i,j} \mid 1 \leq i \leq s-1, 1 \leq j \leq t+1\}.$$

Подсчитаем количество м. н. м. в G' . Разобьём все м. н. м. в G' на семь типов.

Тип 1. Положим $\mathcal{I}_1 = \{I \in \mathcal{I}_m(G') \mid I \cap L_G \neq \emptyset, I \cap R_G \neq \emptyset\}$. Заметим, что для каждого множества $I \in \mathcal{I}_1$ подмножество $I \cap V_G$ является м. н. м. в G , а из множества $V_{G'} \setminus V_G$ в I могут входить только вершины $\tilde{u}_i, \tilde{v}_i, u_{i,j}$ и $v_{i,j}$ при $j \neq t+1$. Подграф, порождённый этими вершинами, является паросочетанием, откуда следует равенство

$$|\mathcal{I}_1| = (\iota_m(G) - 2) \cdot 2^{st}. \quad (4)$$

Тип 2. Положим $\mathcal{I}_2 = \{I \in \mathcal{I}_m(G') \mid I \cap L_G \neq \emptyset, I \cap R_G = \emptyset\}$. Можно проверить, что в каждое множество $I \in \mathcal{I}_2$ обязательно войдут все вершины L_G , а также вершины w и $u_{i,t+1}$ при всех i . Заведомо не войдут в I вершины из $R_{\hat{G}}$. Оставшиеся вершины I будут образовывать м. н. м. в подграфе, порождённом множеством

$$\begin{aligned} L_{\hat{G}} \cup \{\tilde{u}_i \mid i \leq t\} \cup \{\tilde{v}_i \mid i \leq t\} \cup \{u_{i,j} \mid i \leq s-1, j \leq t\} \\ \cup \{v_{i,j} \mid i \leq s-1, j \leq t\}. \end{aligned}$$

Число последних равно 2^{st} , т. е.

$$|\mathcal{I}_2| = 2^{st}. \quad (5)$$

Тип 3. Обозначив $\mathcal{I}_3 = \{I \in \mathcal{I}_m(G') \mid I \cap L_G = \emptyset, I \cap R_G \neq \emptyset\}$, как и в предыдущем случае, получаем $|\mathcal{I}_3| = 2^{st}$. В совокупности с (4) и (5) это даёт

$$|\mathcal{I}_1| + |\mathcal{I}_2| + |\mathcal{I}_3| = \iota_m(G) \cdot 2^{st}. \quad (6)$$

Осталось рассмотреть м. н. м. графа G' , в которые не входят вершины из V_G . Введём обозначение $\mathcal{I}_{\hat{G}} = \{I \in \mathcal{I}_m(G') \mid I \cap V_G = \emptyset\}$.

Обозначим через \hat{G} подграф графа G , порождённый вершинами $u_{i,j}$ и $v_{i,j}$, $1 \leq i \leq s-1$, $1 \leq j \leq t+1$. Для дальнейшего нам потребуется оценить величину $\iota_m(\hat{G})$. Число $\hat{\iota}_0$ м. н. м. графа \hat{G} , не содержащих вершины вида $v_{i,t+1}$, равно $2^{(s-1)t}$ (количество м. н. м. в паросочетании с $(s-1)t$ рёбрами). Рассмотрим теперь произвольное k , $1 \leq k \leq s-1$. Оценим количество $\hat{\iota}_k$ тех м. н. м. \hat{I} графа \hat{G} , которые не содержат вершины вида $v_{i,t+1}$ при $i > k$ и содержат вершину $v_{k,t+1}$. Для таких \hat{I} имеем $\hat{I} \not\ni u_{i,j}$ и $\hat{I} \ni v_{i,j}$ при всех $i < k$ и всех j . Кроме того, в этом случае $\hat{I} \ni u_{i,t+1}$ при $i > k$, а оставшиеся вершины \hat{I} образуют м. н. м. в совершенном паросочетании $\{u_{i,j}v_{i,j} \mid k < i \leq s-1, 1 \leq j \leq t\}$. Следовательно $\hat{\iota}_k = 2^{(s-1-k)t}$.

В итоге получаем

$$\iota_m(\widehat{G}) = \sum_{k=0}^{s-1} \widehat{\iota}_k = \sum_{k=0}^{s-1} 2^{(s-1-k)t} = \frac{2^{st} - 1}{2^t - 1}. \quad (7)$$

Тип 4. Обозначим $\mathcal{I}_4 = \{I \in \mathcal{I}_{\widetilde{G}} \mid I \cap L_{\widetilde{G}} \neq \emptyset, I \cap R_{\widetilde{G}} \neq \emptyset\}$. Для $I \in \mathcal{I}_4$ подмножество $I \cap V_{\widetilde{G}}$ является м. н. м. в \widetilde{G} , а множество $I \cap (V_G \setminus V_{\widetilde{G}})$ является м. н. м. в графе \widehat{G} . Таким образом,

$$|\mathcal{I}_4| = (\iota_m(\widetilde{G}) - 2) \cdot \iota_m(\widehat{G}). \quad (8)$$

Тип 5. Обозначим $\mathcal{I}_5 = \{I \in \mathcal{I}_{\widetilde{G}} \mid I \cap L_{\widetilde{G}} \neq \emptyset, I \cap R_{\widetilde{G}} = \emptyset\}$. В каждое м. н. м. $I \in \mathcal{I}_5$ войдут все вершины $L_{\widetilde{G}}$. Кроме того, в такие I не войдут вершины \widetilde{v}_i , войдут все вершины \widetilde{u}_i и войдёт w . Заметим, что множество $I \cap V_{\widetilde{G}}$ является м. н. м. в $I \cap V_{\widetilde{G}}$ и должно содержать хотя бы одну из вершин вида $v_{i,t+1}$. Отсюда следует равенство

$$|\mathcal{I}_5| = \iota_m(\widehat{G}) - 2^{(s-1)t}. \quad (9)$$

Тип 6. Обозначим $\mathcal{I}_6 = \{I \in \mathcal{I}_{\widetilde{G}} \mid I \cap L_{\widetilde{G}} = \emptyset, I \cap R_{\widetilde{G}} \neq \emptyset\}$. Аналогично предыдущему пункту получаем, что подмножество $I \cap V_{\widetilde{G}}$ каждого м. н. м. $I \in \mathcal{I}_6$ является м. н. м. в $I \cap V_{\widetilde{G}}$ и должно содержать хотя бы одну из вершин вида $u_{i,t+1}$. Стало быть,

$$|\mathcal{I}_6| = \iota_m(\widehat{G}) - 1. \quad (10)$$

Тип 7. Наконец, оценим мощность множества $\mathcal{I}_7 = \{I \in \mathcal{I}_{\widetilde{G}} \mid I \cap V_{\widetilde{G}} = \emptyset\}$. Для множеств I указанного вида имеем $w \in I$. Множество $\widetilde{I} = I \cap (\{\widetilde{u}_i \mid i \leq t\} \cup \{\widetilde{v}_i \mid i \leq t\})$ должно содержать хотя бы одну вершину вида \widetilde{v}_i и являться м. н. м. в соответствующем подграфе. Количество таких множеств \widetilde{I} равно $2^t - 1$. Множество $\widehat{I} = I \setminus (\{w\} \cup \widetilde{I})$ должно быть м. н. м. в \widehat{G} и содержать хотя бы одну из вершин вида $v_{i,t+1}$. Количество способов выбрать такое \widehat{I} равно $\iota_m(\widehat{G}) - 2^{(s-1)t}$. В итоге имеем

$$|\mathcal{I}_7| = (2^t - 1)(\iota_m(\widehat{G}) - 2^{(s-1)t}). \quad (11)$$

Учитывая соотношения (6)–(11), после арифметических преобразований получаем

$$\iota_m(G') = \sum_{k=1}^7 |\mathcal{I}_k| = 2^{st} \cdot \iota_m(G) + \frac{2^{st} - 1}{2^t - 1} \cdot \iota_m(\widetilde{G}) - 2.$$

Осталось применить к графу G' лемму 4. Лемма 6 доказана.

Обозначим через \bar{n} двоичную запись числа n , а через $w^{(k)}$ — двоичное слово, получающееся k -кратным повторением слова w .

Лемма 7. Пусть $n, p, q \in \mathbb{N}$, $n \geq 2$. Пусть n' — натуральное число, двоичная запись которого имеет вид $\bar{n}w^{(q)}$, где w — двоичное слово длины p . Пусть G — двудольный граф без изолированных вершин, у которого $\iota_m(G) = n$. Тогда существует двудольный граф без изолированных вершин с числом м. н. м., равным n' , и числом вершин не более $\nu(G) + 2pq + 10(p + \sqrt{pq}) + O(1)$.

Доказательство. Если слово w состоит из одних нулей, то искомый граф получается добавлением к G паросочетания на $2pq$ вершинах. Далее считаем, что w содержит хотя бы одну единицу. Рассмотрим случай $q = 1$. Если $w = 0\dots 01$, то искомый граф получается добавлением к G паросочетания на $2(p-1)$ вершинах и последующим применением леммы 3. В противном случае число \tilde{n} , двоичной записью которого является w , больше единицы. Тогда для этого числа по теореме 1 существует граф без изолированных вершин \tilde{G} , для которого $\iota_m(\tilde{G}) = \tilde{n}$ и $\nu(\tilde{G}) < 3p + O(1)$. Применяя к G и \tilde{G} лемму 6 с $t = p$ и $s = 1$, получим искомый граф.

Далее считаем, что $q \geq 2$ и w содержит хотя бы одну единицу. Положим $k = \max\{\lceil \sqrt{q/p} \rceil, 2\}$, а остаток от деления q на k обозначим через r . Из теоремы 1 следует, что существует граф \tilde{G} такой, что $\nu(\tilde{G}) < 3pk + O(1)$ и двоичная запись числа $\iota_m(\tilde{G})$ совпадает со словом $w^{(k)}$ с точностью до незначущих нулей слева. Применяя к графам G и \tilde{G} лемму 6 с $t = pk$ и $s = \lfloor q/k \rfloor$, получим граф G'' , для которого двоичная запись числа $\iota_m(G'')$ имеет вид $\bar{n}w^{(q-r)}$ и при этом

$$\begin{aligned} \nu(G'') &\leq \nu(G) + 3pk + 2(q/k)(pk + 1) + O(1) \\ &= \nu(G) + 2pq + 3pk + 2q/k + O(1). \end{aligned} \quad (12)$$

В совокупности с неравенствами $2q/k \leq 2\sqrt{pq}$ и $k \leq 2 + \sqrt{q/p}$ соотношение (12) даёт

$$\nu(G'') \leq \nu(G) + 2pq + 6p + 5\sqrt{pq} + O(1).$$

Если $r = 0$, то граф G'' искомый. Если $r > 0$, то, воспользовавшись теоремой 1, рассмотрим граф \tilde{G}_r , для которого $\nu(\tilde{G}_r) \leq 3r + O(1)$ и двоичная запись числа $\iota_m(\tilde{G}_r)$ совпадает со словом $w^{(r)}$ с точностью до незначущих нулей слева. Далее по лемме 6 (применяемой с G'' и \tilde{G}_r в качестве

графов G и \tilde{G} соответственно, $s = 1$ и $t = pr$), существует граф G' , для которого $\overline{\iota_m(G')} = \overline{\iota_m(G'')}w^{(r)} = \overline{n'}$ и

$$\begin{aligned} \nu(G') &\leq \nu(G'') + 3r + 2pr + O(1) \\ &\leq \nu(G) + 2pq + 6p + 5\sqrt{pq} + 3r + 2pr + O(1). \end{aligned}$$

Пользуясь неравенствами $r < k \leq 2 + \sqrt{q/p}$, получаем

$$\begin{aligned} \nu(G') &\leq \nu(G) + 2pq + 10p + 7\sqrt{pq} + 3\sqrt{q/p} + O(1) \\ &< \nu(G) + 2pq + 10(p + \sqrt{pq}) + O(1), \end{aligned}$$

что и требовалось. Лемма 7 доказана.

Теорема 2. Пусть n — натуральное число, имеющее двоичную запись $w_1^{(q_1)} \dots w_k^{(q_k)}$ для некоторых непустых слов w_1, \dots, w_k и натуральных чисел q_1, \dots, q_k . Пусть p_i — длина w_i . Тогда при $\sum_{i=1}^k p_i = o(\log n)$ справедлива асимптотика

$$L_{\iota_m, \nu}^B(n) \sim 2 \log_2 n \tag{13}$$

(вне зависимости от величин q_i).

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Нижняя оценка обоснована в теореме 1. Непосредственно из леммы 7 следует, что существует граф G , для которого $\iota_m(G) = n$ и

$$\nu(G) \leq 2 \log_2 n + O\left(\sum_{i=1}^k p_i + \sum_{i=1}^k \sqrt{p_i q_i}\right). \tag{14}$$

Далее, из неравенства $\sum_{i=1}^k p_i q_i < 2 \log_2 n$ и неравенства Коши — Буняковского получаем оценку

$$\sum_{i=1}^k \sqrt{p_i q_i} \leq \sqrt{2k \log_2 n} = o(\log n). \tag{15}$$

Из (14) и (15) вытекает (13). Теорема 2 доказана.

Авторы выражают благодарность рецензенту, замечания и советы которого способствовали улучшению текста работы.

ЛИТЕРАТУРА

1. **Czabarka É., Székely L., Wagner S.** The inverse problem for certain tree parameters // *Discrete Appl. Math.* 2009. Vol. 157, No. 15. P. 3314–3319.
2. **Erdős P., Gallai T.** Gráfok előírt fokú pontokkal // *Mat. Lapok.* 1960. Vol. 11. P. 264–274.
3. **Havel V.** Poznámka o existenci konečných grafů // *Časopis pro pěstování matematiky.* 1955. Vol. 80, No. 4. P. 477–480.
4. **Linek V.** Bipartite graphs can have any number of independent sets // *Discrete Math.* 1989. Vol. 76, No. 2. P. 131–136.
5. **Wagner S.** A class of trees and its Wiener index // *Acta Appl. Math.* 2006. Vol. 91, No. 2. P. 119–132.
6. **Wang H., Yu G.** All but 49 numbers are Wiener indices of trees // *Acta Appl. Math.* 2006. Vol. 92, No. 1. P. 15–20.

Александр Борисович Дайняк,
Артём Дмитриевич Курносов

Статья поступила
11 марта 2014 г.

Исправленный вариант —
12 сентября 2014 г.

DISKRETNII ANALIZ I ISSLEDOVANIE OPERATSII
January–February 2015. Volume 22, No. 1. P. 19–31

UDC 519.176

ON AN EXTREMAL INVERSE PROBLEM IN GRAPH THEORY

*A. B. Dainiak*¹, *A. D. Kurnosov*¹

¹Moscow Institute of Physics and Technology,
9 Institutskii per., 141700 Dolgoprudnyi, Russia
e-mail: dainiak@phystech.edu, kurnosov@phystech.edu

Abstract. Upper bounds are obtained for minimal number of vertices in graphs having prescribed number of maximal independent sets. Ill. 1, bibliogr. 6.

Keywords: inverse problem, independent set, bipartite graph.

REFERENCES

1. **É. Czabarka, L. Székely, and S. Wagner,** The inverse problem for certain tree parameters, *Discrete Appl. Math.*, **157**, No. 15, 3314–3319, 2009.

2. **P. Erdős** and **T. Gallai**, Graphs with prescribed degrees of vertices, *Mat. Lapok.*, **11**, 264–274, 1960.
3. **V. Havel**, A remark on the existence of finite graphs, *Čas. Pěstování Mat.*, **80**, No. 4, 477–480, 1955.
4. **V. Linek**, Bipartite graphs can have any number of independent sets, *Discrete Math.*, **76**, No. 2, 131–136, 1989.
5. **S. Wagner**, A class of trees and its Wiener index, *Acta Appl. Math.*, **91**, No. 2, 119–132, 2006.
6. **H. Wang** and **G. Yu**, All but 49 numbers are Wiener indices of trees, *Acta Appl. Math.*, **92**, No. 1, 15–20, 2006.

Alexander B. Dainiak,
Artem D. Kurnosov

Received
11 March 2014
Revised
12 September 2014