

- С. 121–149.
2. Верещагин Н. К., Шень А. Языки и исчисления. — М.: МЦНМО, 2000.
  3. Bollobas B. Random Graphs. — New York: Academic Press, 1985.
  4. Глебский Ю. В., Коган Д. И., Лиогонький М. И., Таланов В. А. Объем и доля выполнимости формул узкого исчисления предикатов // Кибернетика. — 1969. — № 2. — С. 17–27.
  5. Fagin R. Probabilities in finite models // J. Symbolic Logic — 1976. — 41. — С. 50–58.
  6. Shelah S., Spencer J. H. Zero-one laws for sparse random graphs // J. Amer. Math. Soc. — 1988. — 1. — С. 97–115.
  7. Спенсер Дж., Алон Н. Вероятностный метод. — М.: БИНОМ. Лаборатория знаний, 2007.
  8. Райгородский А. М. Проблема Борсука и хроматические числа метрических пространств // Успехи матем. наук. — 2001. — № 1 (56). — С. 107–146.

## ОЦЕНКА ЧИСЛА ГРАФОВ В НЕКОТОРЫХ НАСЛЕДСТВЕННЫХ КЛАССАХ

В. А. Замараев (Нижний Новгород)

Рассматриваются бесконечные наследственные классы графов. Множество  $X$  называется наследственным классом графов, если любой граф, изоморфный порожденному подграфу графа из  $X$ , также принадлежит  $X$ . Все графы являются помеченными, с множеством вершин  $\{1, 2, \dots, n\}$ . Известно, что любой наследственный класс графов  $X$  можно определить с помощью множества  $M$  запрещенных подграфов, при этом принято писать, что  $X = Free(M)$ . В [1] доказано, что для любого бесконечного наследственного класса графов, отличного от класса всех графов, справедливо:

$$\log_2 |X_n| = \left(1 - \frac{1}{c(X)}\right) \frac{n^2}{2} + o(n^2), \quad (1)$$

где  $c(X)$  — натуральное число, называемое индексом класса  $X$  и определенное в [1]. При этом множество всех бесконечных наследственных классов графов, отличных от класса всех графов, разбивается на слои, где каждому слою принадлежат классы с одним и тем же значением индекса. Например, множество классов, которым

соответствует индекс, равный единице, называется унитарным слоем. В [1] описаны также минимальные классы каждого слоя. Например, при  $c = 2$  имеется только три минимальных класса: класс двудольных графов, класс графов, дополнительных к двудольным (кодвудольных), и класс расщепляемых графов. Таким образом, унитарный слой может быть охарактеризован как слой, состоящий из тех и только тех бесконечных наследственных классов, которые не содержат ни одного из трех перечисленных. Унитарный слой представляет особый интерес, так как при  $c = 1$  соотношение (1) не даёт асимптотики для величины  $\log_2 |X_n|$ , знание которой важно, например, при экономном кодировании графов из класса  $X$  [2]. В то же время этому слою принадлежат многие известные классы: леса, планарные графы, рёберные графы, интервальные графы, кографы и др. Целью данного исследования является изучение классов графов из унитарного слоя, определяемых не более чем тремя запрещёнными подграфами. Так как классы принадлежат слою с индексом, равным единице, то в множестве запрещённых графов должно быть хотя бы по одному представителю из класса двудольных, класса кодвудольных и класса расщепляемых графов. Если запрещённый подграф один, то такой подграф должен быть двудольным, кодвудольным и расщепляемым. Всего имеется шесть графов, удовлетворяющих этим требованиям, все они являются порождёнными подграфами графа  $P_4$ . Класс  $Free(P_4)$  хорошо изучен. Далее логично поставить вопрос о характеристиках классов из унитарного слоя, определяемых двумя запрещёнными подграфами. В этом случае один из запрещённых подграфов должен принадлежать одновременно двум классам. На текущем этапе исследований рассматриваются классы, у которых один запрещённый подграф двудольный и расщепляемый, а второй — полный (являющийся кодвудольным). В частности, в данной работе даётся оценка числа  $n$ -вершинных графов в классах  $Free(K_{1,s} + O_p, K_q)$ . Заметим, что число  $n$ -вершинных графов в классе  $M_{s,p,q} = Free(K_{1,s} + O_p, K_q)$  не превосходит числа  $n$ -вершинных графов в классе  $M_{t,t,t} = N_t$ , где  $t = \max\{s, p, q\}$ . Если мы получим верхнюю оценку для числа  $n$ -вершинных графов в классе  $N_t$ , то эта же оценка будет справедлива и для класса  $M_{s,p,q}$ . Поэтому здесь рассматриваются только классы  $N_t$ , это позволяет уменьшить количество используемых индексов. Далее используются следующие обозначения. Подграф графа  $G$ , порождённый множеством вершин  $A \subseteq V(G)$ , обозначается через  $G[A]$ . Через  $R(q, p)$  обозначается число Рамсея с параметрами  $q$  и  $p$ , то есть такое наименьшее число, что всякий граф с числом вершин не менее  $R(q, p)$  содержит либо  $K_q$ , либо  $O_p$  в качестве порождённого подграфа. Доказательство главного

результата данной работы основано на следующей лемме.

**Лемма.** Пусть  $G$  — некоторый  $n$ -вершинный граф из класса  $Free(K_{1,p} + O_p, K_p)$ ,  $p \geq 2$ . Существует разбиение  $V(G) = A_1 \cup \dots \cup A_r \cup C$  множества вершин графа  $G$  со следующими свойствами:

- 1)  $r < R(R(p, p) + 1, p)$ ;
- 2)  $|A_i| \geq d$ , где  $i = \overline{1, r}$ ,  $d = p2^{p-1} + 2p(p-1) + 1$ ;
- 3)  $A_i$  порождает пустой подграф,  $i = \overline{1, r}$ ;
- 4)  $G[C] \in Free(O_d, K_p)$ .

Основной результат сформулируем в виде теоремы.

**Теорема.** Для любого  $p$ ,  $p \geq 2$ , число  $n$ -вершинных графов в классе  $N_p$  не превосходит  $n^{cn}$ , где  $c$  — некоторая константа, зависящая только от  $p$ .

#### Список литературы

1. Алексеев В. Е. Область значений энтропии наследственных классов графов // Дискретная математика. — 1992. — Т. 4, вып. 2. — С. 148–157.
2. Алексеев В. Е. Наследственные классы и кодирование графов // Проблемы кибернетики. Вып. 39. — М.: Наука, 1982. — С. 151–164.

### ВЗВЕШЕННЫЕ НЕЗАВИСИМЫЕ МНОЖЕСТВА В ГРАФАХ С ОГРАНИЧЕННЫМИ МИНОРАМИ РАСШИРЕННОЙ МАТРИЦЫ ИНЦИДЕНТНОСТИ

Д. В. Захарова (Нижний Новгород)

В задаче о взвешенном независимом множестве (ВНМ) дан граф с приписанными его вершинам положительными целыми весами, и требуется найти множество попарно несмежных вершин с наибольшим суммарным весом. Пусть  $w_i$  — вес вершины  $i$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ . Задача ВНМ может быть сформулирована как задача целочисленного линейного программирования: найти целочисленный вектор  $(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , максимизирующий величину  $\sum w_i x_i$  при ограничениях  $x_i + x_j \leq 1$  для каждого ребра  $(i, j)$  и  $x_i \geq 0$ ,  $i = 1, \dots, n$ . Матрица этой задачи — транспонированная матрица инцидентности графа. В. Н. Шевченко [2] предположил, что для любой константы