

# ТОЧНЫЕ ОЦЕНКИ СВЕРХУ ЧИСЛА КЛИК ГРАФА

Николай Хаджинованов, Недялко Ненов

Пусть  $G$  является графом с  $n$  вершинами. Обозначим через  $V(G)$  множество его вершин.

Множество вершин  $v_1, v_2, \dots, v_p$  графа  $G$  называется  $p$ -кликой, если любые две вершины этого множества соединены ребром в  $G$ . Число  $p$ -клика графа  $G$ , содержащих данную вершину  $v$ , назовем  $p$ -степенью вершины  $v$  и обозначим через  $d^{(p)}(v)$ .

Пусть  $n = ks + v$ ,  $0 \leq v < s$ . Через  $T(n, s)$  будем обозначать полный  $s$ -хроматический граф с  $n$  вершинами, который имеет  $v$  одноцветных групп вершин с  $k+1$  вершинами в каждой и  $s-v$  одноцветных групп вершин с  $k$  вершинами в каждой.

Через  $t(G; p)$  будем обозначать число  $p$ -клика графа  $G$ . Положим  $t(T(n, s); p) = t(n, s; p)$ .

В работе [1] Н. Хаджиновановым доказана следующая теорема:

Теорема 1. Пусть график  $G$  с  $n$  вершинами не содержит  $(s+1)$ -клики. Тогда

$$(1) \quad t(G; p) \leq t(n, s; p), \quad 2 \leq p \leq s.$$

При этом равенство достигается тогда и только тогда, когда  $G = T(n, s)$ .

В этой работе мы хотим показать, что неравенство (1) справедливо для более широкого класса графов.

Теорема 2. Если график  $G$  с  $n$  вершинами содержит вершину  $v_1$  максимальной  $p$ -степени, которая не содержится ни в какой  $(s+1)$ -клике, то справедливо неравенство (1). Равенство достигается тогда и только тогда, когда  $G = T(n, s)$ .

Доказательство теоремы 2. Пусть  $d^{(p)}(v_1) = d$ . Рассмотрим множество вершин графа  $G$ , каждая из которых вместе с  $v_1$  содержитя в некоторой  $p$ -клике ( $v_1$  к этому множеству не относится). Через  $\Gamma$  обозначим подграф графа  $G$ , порожденный этим множеством вершин. Очевидно число  $(p-1)$ -клика графа  $\Gamma$  совпадает с числом  $p$ -клика графа  $G$ , содержащих вершину  $v_1$ , т. е.

$$(2) \quad t(\Gamma; p-1) = d.$$

Число вершин графа  $\Gamma$  обозначим через  $k$ . Граф  $\Gamma$  не содержит  $s$ -клик (в противном случае  $v_1$  будет содержаться в некоторой  $(s+1)$ -клике).

Согласно теореме 1

$$(3) \quad t(\Gamma; p-1) \leq t(k, s-1; p-1).$$

Из (2) и (3) получаем

$$(4) \quad d \leq t(k, s-1; p-1).$$

Обозначим через  $l$  число  $p$ -кликов графа  $G$ , которые имеют хотя бы одну вершину, не принадлежащую  $V(\Gamma)$ . Очевидно

$$(5) \quad t(G; p) = t(\Gamma; p) + l.$$

Так как  $\Gamma$  не содержит  $s$ -клики, то согласно теореме 1

$$(6) \quad t(\Gamma; p) \leq t(k, s-1; p), \text{ если } p \leq s-1.*$$

Поскольку любая вершина графа  $G$  содержится не больше чем в  $d$   $p$ -кликах и  $|V(G) \setminus V(\Gamma)| = n - k$ , то

$$(7) \quad l \leq \sum_{v \in T} d^{(p)}(v) \leq d(n-k), \text{ где } T = V(G) \setminus V(\Gamma).$$

Используя (4), получаем

$$(8) \quad l \leq t(k, s-1; p-1)(n-k).$$

Из (5), (6) и (8) получаем

$$(9) \quad t(G; p) \leq t(k, s-1; p) + t(k, s-1; p-1)(n-k).$$

Рассмотрим теперь полный  $s$ -хроматический граф  $K$ , первые  $s-1$  одноцветные группы вершин которого совпадают с одноцветными группами вершин графа  $T(k, s-1)$ , а последняя одноцветная группа имеет  $n-k$  элементов. Непосредственно подсчитываем, что

$$t(K; p) = t(k; s-1; p) + t(k, s-1; p-1)(n-k).$$

Следовательно,

$$(10) \quad t(G; p) \leq t(K; p).$$

Так как  $K$  не содержит  $(s+1)$ -клика, то согласно теореме 1

$$(11) \quad t(K; p) \leq t(n, s; p).$$

Неравенство (1) следует из (10) и (11).

Пусть теперь в (1) есть равенство, т. е.  $t(G; p) = t(n, s; p)$ . Из (10) и (11) получаем  $t(K; p) = t(n, s; p)$ . Согласно теореме 1

$$(12) \quad K = T(n, s).$$

Из равенства в (1) следует равенство в (9), а из (9) следует  $t(\Gamma; p-1) = t(k, s-1; p-1)$  и  $t(\Gamma; p) = t(k, s-1, p)$ . Согласно теореме 1, в применении к  $\Gamma$ , имеем

$$(13) \quad \Gamma = T(k, s-1).$$

Заметим, что в  $T = V(G) \setminus V(\Gamma)$  нет ребра  $p$ -клики графа  $G$ . Действительно, из равенства в (1) следует равенство в (7), т. е.

$$(14) \quad d^{(p)}(v) = d \text{ для любого } v \in T \text{ и}$$

$$(15) \quad l = \sum_{v \in T} d^{(p)}(v).$$

Из равенства (15) следует, что нет  $p$ -клики графа  $G$ , хотя бы две вер-

---

\*Если  $p=s$ , неравенство (6) очевидно переходит в равенство.

шины которой принадлежат  $T$ . Значит любая  $p$ -клика графа  $G$  имеет не более чем одну вершину в  $T$ . Следовательно, любая  $p$ -клика графа  $G$ , которая содержит некоторую вершину  $v \in T$ , имеет остальные  $p-1$  вершины в  $\Gamma$ . Так как  $d^{(p)}(v)=d$ ,  $v \in T$ , число  $(p-1)$ -клика графа  $\Gamma$  равно в точности  $d$  и любая вершина из  $V(\Gamma)$  содержится в некоторой  $(p-1)$ -клике графа  $\Gamma$ , то вершины  $v \in T$  смежны всем вершинам из  $V(\Gamma)$ . Покажем, что в  $T$  нет смежных вершин. Действительно, если  $v_i \in T$  и  $v_j \in T$  смежны, то соединяющее эти вершины ребро будет ребром некоторой  $p$ -клики, а это, как убедились выше, невозможно. Следовательно  $G=K$ . Из (12) следует, что  $G=T(n, s)$ .

Теорема 2 доказана полностью.

Предложение 1 [1]. Верно равенство

$$(16) \quad t(n, s; p) = \sum_{t=0}^p \binom{s}{t} \binom{s-t}{p-t} k^{p-t}, \text{ где } n=ks+v, 0 \leq v < s.$$

Следствие 1. Если график  $G$  имеет вершину  $v_1$  максимальной  $p$ -степени, которая не содержится ни в какой  $(s+1)$ -клике, то

$$t(G; p) \leq \sum_{t=0}^p \binom{s}{t} \binom{s-t}{p-t} k^{p-t}, \text{ где } n=ks+v, 0 \leq v < s.$$

Равенство достигается тогда и только тогда, когда  $G=T(n, s)$ .

Следствие 1 непосредственно следует из теоремы 2 и предложения 1.

Предложение 2 [1]. Верно неравенство

$$(17) \quad t(n, s; p) \leq \binom{s}{p} \left(\frac{n}{s}\right)^p.$$

Равенство достигается тогда и только тогда, когда  $n/s$  целое число.

Следствие 2 [2]. Если график  $G$  удовлетворяет условиям теоремы 2, то

$$t(G; p) \leq \binom{s}{p} \left(\frac{n}{s}\right)^p.$$

Равенство достигается тогда и только тогда, когда  $n/s$  целое число и  $G=T(n, s)$ .

Следствие 2 следует непосредственно из теоремы 2 и предложения 2.

Замечание при корректуре. В связи с теоремой 1 см. также работу А. Зыкова „О некоторых свойствах линейных комплексов“. Мат. сборн., 24 (1949).

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Хаджинованов, Н.: Обобщение теоремы Турана о графах. Докл. БАН, 29 (1976) № 11, 1567—1570.
2. Хаджинованов, Н., Ненов, Н.: О максимуме числа клик некоторых графов. Докл. БАН, 29 (1976), № 11, 1575—1578.

Поступила на 26. XI. 1976 г.

## MAXIMUM OF THE NUMBER OF COMPLETE SUBGRAPHS OF SOME GRAPHS

N. Hadzhinivanov, N. Nenov

### (SUMMARY)

Let  $t(G; p)$  denotes the number of complete subgraphs with  $p$  vertices of the graph  $G$ . The number of complete subgraphs with  $p$  vertices of  $G$  containing a given vertex  $v$  is called  $p$ -degree of the vertex  $v$ .

In this paper the following theorem is proved:

**Theorem.** If in a graph  $G$  with  $n$  vertices there exists a vertex  $v$ , with a maximal  $p$ -degree and  $v_1$  is not contained in any complete subgraph with  $s+1$  vertices, then

$$(i) \quad t(G; p) \leq t(T(n, s); p),$$

where  $T(n, s)$  is a Turan graph. Equality in (i) is obtained if and only if  $G = T(n, s)$ .