

Provided for non-commercial research and educational use.  
Not for reproduction, distribution or commercial use.

# Serdica

## Bulgariacae mathematicae publicationes

---

# Сердика

## Българско математическо списание

---

The attached copy is furnished for non-commercial research and education use only.  
Authors are permitted to post this version of the article to their personal websites or institutional repositories and to share with other researchers in the form of electronic reprints.

Other uses, including reproduction and distribution, or selling or licensing copies, or posting to third party websites are prohibited.

For further information on  
Serdica Bulgaricae Mathematicae Publicationes  
and its new series Serdica Mathematical Journal  
visit the website of the journal <http://www.math.bas.bg/~serdica>  
or contact: Editorial Office  
Serdica Mathematical Journal  
Institute of Mathematics and Informatics  
Bulgarian Academy of Sciences  
Telephone: (+359-2)9792818, FAX:(+359-2)971-36-49  
e-mail: [serdica@math.bas.bg](mailto:serdica@math.bas.bg)

## ОЦЕНКИ ДЛЯ ЧИСЛА КЛИК ГРАФА С ДАННЫМ ВЕРШИННЫМ ЧИСЛОМ НЕЗАВИСИМОСТИ

НИКОЛАЙ Г. ХАДЖИИВАНОВ, ВЛАДИМИР С. НИКИФОРОВ

Получена оценка сверху для числа  $k$ -клик графа с данным числом вершин, в котором хотя бы одна вершина максимальной степени не содержится ни в одном треугольнике. Показано, что полученная оценка асимптотически окончательна.

**1. Введение.** Пусть  $G$  — конечный неориентированный граф без петель и кратных ребер. Множество вершин этого графа называют независимым, если никакие две из них не смежны. Наибольшее число вершин в таких множествах называют вершинным числом независимости графа  $G$  и обозначают через  $\alpha(G)$ . Множество, состоящее из  $k$  вершин графа, называется  $k$ -кликкой, если любые две из них смежны. Число всех  $k$ -клик графа  $G$  обозначим через  $t(G, k)$ . В частности,  $t(G, 1) = v(G)$  — число вершин графа  $G$ ;  $t(G, 2) = e(G)$  — число его ребер;  $t(G, 3) = t(G)$  — число его треугольников. Степень вершины  $v$  в графе  $G$  обозначаем через  $d(v)$ , а максимум степеней всех вершин — через  $d(G)$  и называем степенью графа  $G$ . Совокупность всех вершин графа  $G$  будем обозначать через  $V(G)$ .

В [1—4] было рассмотрено неравенство

$$(1) \quad e(G) \leq d(G)(v(G) - \alpha(G))$$

и сделаны многочисленные приложения этого неравенства. Впрочем, оно вытекает из очевидного факта, что если  $A$  — некоторое независимое множество вершин графа  $G$ , тогда  $e(G) \leq \Delta_A(v(G) - |A|)$ , где  $\Delta_A = \max\{d(v) | v \in V(G) \setminus A\}$ .

В цитированных статьях был выявлен важный класс графов — те, для которых  $d(G) \leq \alpha(G)$ . Будем их называть  $H$ -графами. Неравенство (1) в применении к  $H$ -графу  $G$  дает  $e(G) \leq [v^2(G)/4]$ . Последнее неравенство выполнено для всех графов, не содержащих треугольников [5]. Все такие графы принадлежат классу  $H$ -графов. Однако этот класс отнюдь не исчерпывается ими. В нем, в частности, входит любой граф  $G$ , в котором хотя бы одна вершина максимальной степени не содержится ни в одном треугольнике графа. Действительно, все вершины графа, смежные с такой вершиной, составляют независимое множество и значит выполнено неравенство  $d(G) \leq \alpha(G)$ . Класс  $H$ -графов не исчерпывается и этими графами. Например, граф, состоящий из одного треугольника и одной изолированной вершины, является  $H$ -графом, однако в нем любая вершина максимальной степени содержится в треугольнике.

Н. Хаджиивановым и Н. Неновым была поставлена задача о нахождении оценок сверху для числа треугольников графа, аналогичных неравенству (1), т. е. зависящих только от числа вершин графа, его степени и его числа независимости. Это нам удалось сделать в [6], где было доказано, что

$$(2) \quad t(G) \leq (3d(G)^2 - 1)(v(G) - \alpha(G))/48,$$

а для  $H$ -графов —

$$(3) \quad t(G) \leq (v(G) - 1/3)^3/36.$$

В настоящей статье дается алгоритм построения всех без исключений экстремальных графов для неравенства (2), который выглядит особенно просто для  $H$ -графов. Напомним, что граф называют экстремальным в классе графов, удовлетворяющих некоторому неравенству, если для этого графа вопросное неравенство переходит в равенство.

В настоящей статье неравенство (3) заменяется более точным неравенством  $t(G) < 2(v(G) - 1/2)^3/75$  и в то же время показано, что его в принципе нельзя усилить еще, так как существуют  $H$ -графы с произвольно большим числом вершин, для которых  $t(G) > 2(v(G) - \lambda)^3/75$  при любом  $\lambda > 1/2$ . Следовательно, неравенство

$$(4) \quad t(G) \leq 2v(G)^3/75$$

дает асимптотически точную оценку сверху для числа треугольников.

В [6] была введена постоянная  $t = \sup \{t(G)v(G)^{-3}/G - H\text{-граф}\}$ . Там же было доказано, что  $9/343 \leq t \leq 1/36$  и был поставлен вопрос о нахождении точного значения числа  $t$ . Здесь будет доказано, что  $t = 2/75$ .

Из (2) следует, что  $t(G) \leq 3d(G)^2(v(G) - \alpha(G))/16$ . Это неравенство обобщается для числа  $k$ -клик,  $k \geq 3$  следующим образом:

$$t(G, k) \leq \frac{1}{k!} \frac{k-1}{k-2} \left( \frac{k(k-2)}{(k-1)^2} \right)^{k-1} d(G)^{k-1} (v(G) - \alpha(G)).$$

Для  $H$ -графов неравенство (4) обобщается так:

$$t(G, k) \leq \frac{1}{k!} \left( \frac{k-1}{2k-1} \right)^{k-1} v(G)^k.$$

Последнее неравенство асимптотически точно.

Положим  $t(k) = \sup \{t(G, k) \cdot v(G)^{-k} \mid G - H\text{-граф}\}$ . Оказывается, что  $t(k) = (k-1)2k-1)^{k-1}/k!$ . Последнее равенство является обобщением равенства  $t = 2/75$ .

**2. Оценки сверху для числа треугольников графа, зависящих от числа вершин, степени графа и числа его независимости.** Пусть  $G$  — граф с  $n$ -вершинами,  $A$  — некоторое независимое множество вершин этого графа и  $|A| = \alpha$ . Положим  $A = \{v^1, \dots, v^\alpha\}$  и  $v(G) \setminus A = \{v_1, \dots, v_{n-\alpha}\}$ . Пусть  $\Delta_A = \max \{d(v_i) \mid 1 \leq i \leq n - \alpha\}$ . Воспримем еще следующие обозначения:

$\bar{d}(v_i)$  — число всех вершин из  $V(G) \setminus A$ , смежных вершине  $v_i$ ;

$\bar{t}(v_i)$  — число всех треугольников графа  $G$ , проходящих через вершину  $v_i$  и содержащих вершины только из  $V(G) \setminus A$ ;

$t(v_i)$  — число всех треугольников графа  $G$ , подходящих через вершину  $v_i$  и содержащих вершину из  $A$ .

Легко сообразить верность равенства

$$(5) \quad t(G) = \frac{1}{3} \sum_{i=1}^{n-\alpha} \bar{t}(v_i) + \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{n-\alpha} t(v_i).$$

Очевидно

$$(6) \quad \underline{t}(v_i) \leq \binom{\underline{d}(v_i)}{2} \quad \text{и}$$

$$(7) \quad \underline{t}(v_i) \leq \underline{d}(v_i) (\underline{d}(v_i) - \underline{d}(v_i))$$

для любого  $i$ ,  $1 \leq i \leq n-a$ . Так как  $\underline{d}(v_i) \leq \Delta_A$ ,  $1 \leq i \leq n-a$ , то из (5) — (7) получаем

$$(8) \quad t(G) \leq \sum_{i=1}^{n-a} \left( \frac{3\Delta_A - 1}{6} \cdot \underline{d}(v_i) - \frac{1}{3} \underline{d}^2(v_i) \right).$$

Чтобы оценить сверху сумму, находящуюся в правой части этого неравенства, получим оценку сначала для любого из слагаемых. Рассмотрим функцию

$$(9) \quad f(x) = (3\Delta_A - 1)x/6 - x^2/3.$$

Очевидно

$$(10) \quad f(x) \leq (3\Delta_A - 1)^2/48$$

и притом равенство достигается тогда и только тогда, когда  $x = (3\Delta_A - 1)/4$ . Следовательно,

$$(11) \quad t(G) \leq (3\Delta_A - 1)^2(n-a)/48.$$

Если в (11) имеет место равенство, тогда  $\underline{d}(v_i) = (3\Delta_A - 1)/4$ ,  $\underline{d}(v_i) = \Delta_A$ ,  $1 \leq i \leq n-a$ ; совокупность всех вершин из  $V(G) \setminus A$  разбивается в объединение попарно непересекающихся равномоощных подмножеств  $B_j$ ,  $1 \leq j \leq k$ , таких, что любые две вершины из одного и того же множества  $B_j$  смежны, а из различных несмежны; для любой вершины из  $B_j$  совокупность смежных ей вершин из  $A$  одна и та же. Ясно, что

$$(12) \quad |B_j| = 3(\Delta_A + 1)/4, \quad j = 1, 2, \dots, k,$$

и, следовательно,

$$(13) \quad k = 4(n-a)/3(\Delta_A + 1).$$

Окончательно доказано следующее основное для этого параграфа

**Предложение 1.** Пусть  $G$  — граф с  $n$  вершинами и  $A$  — некоторое независимое множество вершин этого графа с  $|A| = a$ . Тогда верно неравенство (11). Если в (11) имеет место равенство, тогда  $(3\Delta_A - 1)/4$  и  $4(n-a)/3(\Delta_A + 1)$  — целые числа. Наоборот, если эти числа — целые, тогда указанным выше способом можно получить все экстремальные графы для неравенства (11).

Очевидно  $\Delta_A \leq d(G)$ . Допустим, что  $\Delta_A = d(G)$  и  $G$  — экстремальный граф для неравенства (11). Сохраняем все предыдущие обозначения. Через  $A_j$  обозначим множество всех вершин из  $A$ , смежных вершинам из  $B_j$ . Докажем, что теперь  $A_{j_1} \cap A_{j_2} = \emptyset$  при  $j_1 \neq j_2$ . Действительно, если  $v \in A_{j_1} \cap A_{j_2}$ , тогда вершина  $v$  смежна всем вершинам из  $B_{j_1} \cup B_{j_2}$ , а их число, согласно (12), равно  $3(\Delta_A + 1)/2 > \Delta_A = d(G)$ . Нами получено противоречие:  $d(v) > d(G)$ . Дальше, очевидно  $|A_j| = \Delta_A - (3\Delta_A - 1)/4 = (\Delta_A + 1)/4$ . Так как множества  $A_j$  попарно не пересекаются, то  $|\bigcup_{j=1}^k A_j| = \sum_{j=1}^k |A_j| \leq a$  и, следовательно,  $k \leq 4a/(d(G) + 1)$ . С помощью (13) заключаем, что последнее неравенство эквивалентно неравенству  $a \geq n/4$ .



После всего этого можно считать доказанным следующее

**Следствие 1.** Пусть  $G$  — граф с  $n$  вершинами и  $A$  — независимое множество с  $|A| = \alpha$ . Тогда

$$(14) \quad t(G) \leq (3d(G) - 1)^2(n - \alpha)/48.$$

Если здесь имеет место равенство, тогда  $(3\Delta_A - 1)/4$  и  $4(n - \alpha)/(3(\Delta_A + 1))$  — целые числа,  $\Delta_A = d(G)$  и  $\alpha \geq n/4$ . Наоборот, если все это выполнено, тогда все экстремальные графы для неравенства (14) получаются методом, указанным в предложении 1, пользуясь рассуждениями, предшествующими формулировке настоящего следствия.

**Замечание.** Возвратимся снова к предложению 1. Для доказательства неравенства (11) мы воспользовались неравенством (10), применяя его для  $x = \underline{d}(v_i)$ . С другой стороны, очевидно  $\underline{d}(v_i) \leq n - \alpha - 1$ . Если

$$(15) \quad n - \alpha - 1 \leq (3\Delta_A - 1)/4,$$

тогда

$$(16) \quad f(x) \leq f(n - \alpha - 1) \quad \text{при } x \in [0, n - \alpha - 1],$$

так как функция  $f(x)$  не убывает на отрезке  $[0, (3\Delta_A - 1)/4]$ . Равенство в (16) имеет место тогда и только тогда, когда  $x = n - \alpha - 1$ .

Если воспользоваться неравенством (16) вместо (10), из (8) получим

$$(17) \quad t(G) \leq (n - \alpha - 1)(3\Delta_A - 2n + 2\alpha + 1)(n - \alpha)/6$$

в случае, когда верно (15), так как  $f(n - \alpha - 1) = (n - d - 1)(3\Delta_A - 2n + 2\alpha + 1)/6$ . В случае, когда (15) выполнено и в (17) имеет место равенство, тогда и в (16) имеет место равенство для  $x = \underline{d}(v_i)$ ,  $1 \leq i \leq n - \alpha$ , и, следовательно,  $\underline{d}(v_i) = n - \alpha - 1$ ,  $1 \leq i \leq n - \alpha$ .

Значение этого замечания выяснится в следующем параграфе.

**3. Оценки сверху для числа треугольников  $H$ -графов с данным числом вершин.** Из следствия 1 вытекает, что если  $G$  —  $H$ -граф, тогда

$$(18) \quad t(G) \leq (3d(G) - 1)^2(v(G) - d(G))/48,$$

$$(19) \quad t(G) \leq (3\alpha(G) - 1)^2(v(G) - \alpha(G))/48.$$

Притом, ясно, когда (18) или (19) переходит в равенство и как строятся все экстремальные графы. В частности, если  $H$ -граф  $G$  — экстремальный для неравенства (18) или (19), тогда  $k \leq 3$ .

Пусть  $H$ -граф  $G$  — экстремальный для неравенства (18). Тогда  $\Delta_A = d(G) = \alpha(G)$ . Так как  $k \leq 3$ , а  $(3\Delta_A - 1)/4$  и  $4(n - \alpha)/(3(\Delta_A + 1))$  — целые, то,

если  $k = 1$ , тогда  $v(G) + 1 \equiv 0 \pmod{7}$  и  $\alpha(G) = d(G) = (4v(G) - 3)/7$ ;

если  $k = 2$ , тогда  $v(G) + 1 \equiv 0 \pmod{10}$  и  $\alpha(G) = d(G) = (2v(G) - 3)/5$ ;

если  $k = 3$ , тогда  $v(G) + 1 \equiv 0 \pmod{13}$  и  $\alpha(G) = d(G) = (4v(G) - 9)/13$ .

Если  $k = 1$ , тогда согласно следствию 1  $B_1 = V(G) \setminus A$ , а в качестве  $A_1$  можно взять множество произвольных  $(\alpha(G) + 1)/4$  вершин из  $A$ . Все вершины множества  $B_1 = V(G) \setminus A$  — попарно смежны. Кроме того, все вершины из  $B_1$  смежны всем из  $A_1$ . Вспомним еще, что  $|B_1| = 3(\alpha(G) + 1)/4$ . Итак, при  $k = 1$  — единственный экстремальный граф. Обозначим его через  $G_1$ .

Если  $k = 2$ , тогда тоже получается единственный экстремальный граф  $G_2$ . Он является объединением четырех непересекающихся множеств  $B_1, B_2, A_1, A_2$ ,

для которых  $|A_1| = |A_2| = (\alpha(G) + 1)/4$  и  $|B_1| = |B_2| = 3(\alpha(G) + 1)/4$ , и еще  $(\alpha(G) - 1)/2$  изолированных вершин. Вершины в любом из множеств  $B_j$  — парно смежны, и любая вершина из  $B_j$  смежна любой вершине из  $A_j$ .

Наконец, если  $k = 3$ , снова получается единственный экстремальный граф  $G_3$ . Он строится совершенно аналогично предшествующим двум экстремальным графам.

Таким образом мы доказали следующее утверждение:

**Следствие 2.**  *$H$  — граф  $G$  является экстремальным для неравенства (18) или (19) тогда и только тогда, когда он изоморфен некоторому из графов  $G_1, G_2$  или  $G_3$ , построенных только что.*

Теперь перейдем к нахождению оценок для числа треугольников  $H$  графа  $G$ , зависящих только от числа его вершин. Рассмотрим функцию  $g(x) = (3x - 1)^2(n - x)/48$ . На отрезке  $[0, (6n + 1)/9]$  функция  $g(x)$  не убывает, а дальше она не возрастает. Тогда  $g(x) \leq g((6n + 1)/9) = (n - 1/3)^3/36$  при  $x \geq 1/3$  и, следовательно,

$$(20) \quad t(G) \leq (v(G) - 1/3)^3/36, \text{ если } G \text{ — } H\text{-граф.}$$

Полученная оценка не окончательна. Чтобы получить более точную оценку, воспользуемся замечанием, сделанным в конце предшествующего параграфа. Пусть  $\Delta_A \leq a$ . Тогда, согласно (7), если выполнено (15), будем иметь

$$(21) \quad t(G) \leq (n - a)(n - a - 1)(5a - 2n + 1)/6.$$

С другой стороны, неравенство между средним геометрическим и средним арифметическим дает:

$$(22) \quad (5/2)n - a \leq (5/2)n - a - 1 \leq (5a - 2n + 1) < (n - 1/2)^3.$$

Следовательно,

$$(23) \quad t(G) \leq 2(n - 1/2)^3/75, \text{ если } \Delta_A \leq a \text{ и } n - a - 1 \leq (2\Delta_A - 1)/4.$$

Пусть теперь  $n - a - 1 > (3\Delta_A - 1)/4$ . Из неравенства  $\Delta_A \leq a$  и последнего неравенства следует  $\Delta_A < (4n - 3)/7$ . Так как  $g(x)$  возрастает на отрезке  $[0, (6n + 1)/9]$  и  $(4n - 3)/7 < (6n + 1)/9$ , то

$$(24) \quad g(x) \leq g((4n - 3)/7) = 9(n - 4/3)^2(n + 1)/343, \text{ если } 0 \leq x \leq (4n - 3)/7.$$

Из (11) следует, что если  $\Delta_A \leq a$ , тогда  $t(G) \leq (3\Delta_A - 1)^2(n - \Delta_A)/48$ . С помощью этого неравенства и (24) получаем

$$(25) \quad t(G) \leq 9(n - 4/3)((n + 1)/343), \text{ если } \Delta_A \leq a \text{ и } n - a - 1 > (3\Delta_A - 1)/4.$$

Сравним теперь (23) и (25). Очевидно  $9(n - 4/3)^2(n + 1)/343 < 2(n - 1/2)^3/75$ .

Таким образом доказано следующее утверждение

**Теорема 1.** *Пусть  $G$  — граф с  $n$  вершинами и  $A$  — некоторое независимое множество вершин этого графа с  $|A| = a$ . Если  $\Delta_A \leq a$ , тогда выполнено неравенство  $t(G) < 2(n - 1/2)^3/75$ . В частности, последнее неравенство верно для любого  $H$ -графа  $G$ .*

Полученная оценка лучше (20), так как  $2(n - 1/2)^3/75 < (n - 1/3)^3/36$ . Притом, в принципе ее нельзя улучшить. Это видно из следующего примера.

**Пример 1.** Пусть  $n \equiv 0 \pmod{5}$ . Определим граф  $\Gamma$  с вершинами  $v_1, \dots, v_{2n/5}, v^1, \dots, v^{3n/5}$  следующим образом. Объявим смежными между собою все вершины типа  $v_i$ , а также любая вершина  $v_i$  и любая вершина  $v^j$ , если  $j \leq n/5 + 1$ . Тогда  $d(\Gamma) = a(\Gamma) = 3n/5$  и  $t(\Gamma) = 2n(n + 1)(n - 5/2)/75$ .

Приведем те эвристические соображения, с помощью которых был построен этот пример.

Для любого графа  $G$  с  $n$  вершинами, для которого существует независимое множество  $A$  с  $\Delta_A \leq |A| = \alpha$ , нами доказано неравенство  $t(G) < 2n^3/75$ . Возможно ли для произвольно больших  $n$  построить таким образом граф  $\Gamma_n$  и независимое множество его вершин  $A^n$  с  $|A^n| = \alpha_n$  так, чтобы  $\Delta_n = \Delta_{A^n} \leq \alpha_n$  и

$$(26) \quad t(\Gamma_n) \sim 2n^3/75, \quad n \rightarrow \infty ?$$

Если это возможно, тогда для  $\Gamma_n$  выполнено неравенство (15). Действительно, если это не так, тогда верно (25) и, следовательно, соотношение (26) невозможно. Итак, имеет место (15) и, следовательно, и (21). Из (26), (21) и (22) следует  $(n - \alpha_n)(n - \alpha_n - 1)(5\alpha_n - 2n + 1)/6 \sim 2n^3/75, n \rightarrow \infty$ . Отсюда легко получить  $\lim \alpha_n/n = 3/5$ . Аналогично можно доказать, что  $\lim \Delta_n/n = 3/5$ . Дальше будем считать, что  $\alpha_n = \Delta_n = 3n/5$ . Для простоты предположим, что  $d(v)$  одно и то же для всех вершин из  $V(\Gamma_n) \setminus A^n$ ; обозначим его через  $\underline{d}_n$ . Если допустим, что

$$(27) \quad \underline{d}_n \leq \lambda n - 1, \quad \text{где } \lambda < 2/5,$$

получим противоречие. Действительно,  $\lambda n - 1 \leq 2n/5 - 1 = n - \alpha_n - 1 \leq (3\Delta_n - 1)/4$  и, следовательно,  $f(\underline{d}_n) \leq f(\lambda n - 1) \sim (3/10 \cdot \lambda - 1/3 \cdot \lambda^2)n^2, n \rightarrow \infty$ . Тогда согласно (8) и (9) имеем  $t(\Gamma_n) \leq (3/10 \cdot \lambda - 1/3 \cdot \lambda^2)2/5 \cdot n^3, n \rightarrow \infty$ . Однако при  $\lambda < 2/5$  очевидно  $(3/10 \cdot \lambda - 1/3 \cdot \lambda^2) \cdot 2/5 < 2/75$ . Итак, (27) невозможно. Поэтому будем считать, что  $\underline{d}_n = 2/5 n - 1$ . Так как  $|V(\Gamma_n) \setminus A^n| = 2/5 \cdot n$ , то из  $\underline{d}_n = 2n/5 - 1$  следует, что любая из них смежна в точности  $\Delta_n - \underline{d}_n = n/5 + 1$  вершин из  $A^n$ .

После всего изложенного нетрудно сообразить каким образом построить  $\Gamma_n$  и  $A^n$ .

Из теоремы и примера непосредственно получаем:

Следствие 3. Верны равенства:

$$\begin{aligned} \sup \{t(G)v(G)^{-3} \mid G - H\text{-граф}\} &= 2/75, \\ \sup \{t(G)n^{-2} \mid G - H\text{-граф}, v(G) = n\} &= 2n/75 - 1/25. \end{aligned}$$

Замечание. Если в  $G$  имеется вершина максимальной степени, не содержащейся ни в одном треугольнике, тогда  $G$  является  $H$ -графом и, следовательно, для него верны все утверждения, высказанные здесь для  $H$ -графов.

**4. Оценки сверху для числа  $k$ -клик графов с данным числом вершин, степенью и числом независимости.** Основным результатом в настоящем параграфе является следующее

Предложение 2. Пусть  $G$  — граф с  $n$  вершинами, а  $A$  — независимое множество, состоящее из  $\alpha$  вершин этого графа. Тогда

$$(28) \quad t(G, k) \leq \frac{1}{k!} \frac{k-1}{k-2} \left( \frac{k(k-2)}{(k-2)^2} \right)^{k-1} \Delta_A^{k-1} \cdot (n-\alpha).$$

Доказательство проведем аналогично доказательству предложения 1. Введем следующие обозначения:

$$A = \{v^1, \dots, v^\alpha\}, \quad V(G) \setminus A = \{v_1, \dots, v_{n-\alpha}\};$$

$t_k(v_i)$  — число  $k$ -клик через вершину  $v_i$ , содержащихся в  $V(G) \setminus A$ ;

$\bar{t}_k(v_i)$  — число  $k$ -клик через вершину  $v_i$ , имеющих вершину из  $A$ .

Верны следующие соотношения:

$$(29) \quad t(G, k) = \frac{1}{k} \cdot \sum_{i=1}^{n-\alpha} \bar{t}_k(v_i) + \frac{1}{k-1} \cdot \sum_{i=1}^{n-\alpha} \bar{t}_k(v_i),$$

$$(30) \quad \bar{t}_k(v_i) \leq \binom{d(v_i)}{k-1}$$

$$(31) \quad \bar{t}_k(v_i) \leq (\Delta_A - d(v_i)) \binom{d(v_i)}{k-2}.$$

Затруднительно идти путем, следованным в доказательстве предложения 1, так как здесь правые части неравенств (30) и (31) слишком сложные. Поэтому мы их заменим следующими:

$$(32) \quad \bar{t}_k(v_i) \leq d(v_i^{k-1}) / (k-1)!,$$

$$(33) \quad \bar{t}_k(v_i) \leq (\Delta_A - d(v_i)) d^{k-2}(v_i) / (k-2)!.$$

Теперь с помощью этих неравенств и равенства (29) получаем:

$$(34) \quad t(G, k) \leq \sum_{i=1}^{n-\alpha} (d^{k-1}(v_i) / k \cdot (k-1)! + (\Delta_A - d(v_i)) d^{k-2}(v_i) / (k-1)(k-2)!).$$

Рассмотрим функцию  $f_k(x) = x^{k-1} / k! + (\Delta_A - x) x^{k-2} / (k-1)!$ . Ясно, что  $f_k(x) \leq f_k(x_k)$  при  $x \geq 0$ , где  $x_k = k(k-2) \Delta_A / (k-1)^2$ . Очевидно

$$f_k(x_k) = \frac{1}{k!} \frac{k-1}{k-2} \left( \frac{k(k-2)}{(k-1)^2} \right)^{k-1} \Delta_A^{k-1} (n-\alpha).$$

Этим неравенство (28) доказано.

Положим  $\Delta(G) = \max \{ \Delta_A | A \subset V(G), A \text{ — независимое множество} \}$ . Из предложения 2 следует

$$t(G, k) \leq \frac{1}{k!} \frac{k-1}{k-2} \cdot \left( \frac{k(k-2)}{(k-1)^2} \right)^{k-1} \Delta(G)^{k-1} (n-\alpha).$$

В частности,

$$t(G, k) \leq \frac{1}{k!} \frac{k-1}{k-2} \left( \frac{k(k-2)}{(k-1)^2} \right)^{k-1} \Delta(G)^{k-1} (v(G) - \alpha(G)).$$

Предложение 2 не является обобщением предложения 1, и это вполне естественно, так как мы заменили (30) и (31) более неточными (32) и (33). Кроме того, здесь вопрос о нахождении экстремальных графов не возникает, потому что неравенство (28) почти всегда строгое.

**З а м е ч а н и е.** На отрезке  $[0, x_k]$  функция  $f_k(x)$  возрастает. Пусть  $n - \alpha \leq x_k$ .

Тогда

$$(35) \quad f_k(x) \leq f_k(n-\alpha) \text{ при } 0 \leq x \leq n-\alpha.$$

Очевидно  $f_k(n-\alpha) = (n-\alpha)^{k-2} (\Delta_A - (k-1)(n-\alpha) / k) / (k-1)!$ . Так как  $d(v_i) < n - \alpha$ , то, согласно (34), (35) и последнего равенства, получаем

$$(36) \quad t(G, k) < (n-\alpha)^{k-1} (\Delta_A - (k-1)(n-\alpha) / k) / (k-1)! \text{ при } n-\alpha \leq x_k.$$

**5. Оценки для числа  $k$ -клик графов с данным числом вершин.** Пусть  $G$  —  $H$ -граф. Тогда

$$(37) \quad \begin{aligned} t(G, k) &\leq \frac{1}{k!} \left( \frac{k(k-2)}{(k-1)^2} \right)^{k-1} \cdot d^{k-1}(G)(v(G)-d(G)), \\ t(G, k) &\leq \frac{1}{k!} \left( \frac{k(k-2)}{(k-1)^2} \right)^{k-1} \alpha^{k-1}(G)(v(G)-\alpha(G)). \end{aligned}$$

Элементарным исследованием функции  $g_k(x) = x^{k-1}(n-x)$  получаем (см. (37)), что если  $G$  — граф с  $n$  вершинами, а  $A$  — независимое множество с  $\Delta_A \leq |A|$ , тогда

$$(38) \quad t(G, k) < \frac{1}{k \cdot k!} \left( \frac{k-2}{k-1} \right)^{k-2} \cdot n^k.$$

Как и в третьем параграфе, получим оценку получше. Для этой цели воспользуемся замечанием, сделанным в конце предшествующего параграфа. Пусть  $\Delta_A \leq |A| = \alpha$ . Из (36) следует

$$(39) \quad t(G, k) \leq (n-\alpha)^{k-1}((2k-1)\alpha - (k-1)n)/k! \text{ при } n-\alpha \leq x_k.$$

Из  $n-\alpha \leq x_k$  следует, что  $(2k-1)\alpha - (k-1)n \geq 0$ . Тогда, применением неравенства между средним геометрическим и средним арифметическим, получаем  $((2k-1)(n-\alpha)/(k-1))^{k-1}((2k-1)\alpha - (k-1)n) \leq n^k$ . Из (39) и последнего неравенства следует

$$(40) \quad t(G, k) \leq \frac{1}{k!} \left( \frac{k-1}{2k-1} \right)^{k-1} \cdot n^k \text{ при } n-\alpha \leq x_k \text{ и } \Delta_A \leq \alpha.$$

Пусть теперь

$$(41) \quad n-\alpha > x_k = k(k-2)\Delta_A/(k-1)^2.$$

Так как  $\Delta_A \leq \alpha$ , то (28) дает:

$$(42) \quad t(G, k) \leq \frac{1}{k!} \cdot \frac{k-1}{k-2} \left( \frac{k(k-2)}{(k-1)^2} \right)^{k-1} \Delta_A^{k-1} (n-\Delta_A).$$

Из (41) и  $\Delta_A \leq \alpha$  следует

$$(43) \quad \Delta_A < (k-1)^2 n / (2k^2 - 4k + 1).$$

На отрезке  $[0, (k-1)/k]$  функция  $g_k(x)$  возрастает. Очевидно  $(k-1)^2 n / (2k^2 - 4k + 1) < (k-1)n/k$  и, следовательно,

$$(44) \quad g_k(x) < g_k \left( \frac{(k-1)^2}{2k^2 - 4k + 1} \cdot n \right) = \left( \frac{(k-1)^2}{2k^2 - 4k + 1} \right)^{k-1} \frac{k(k-2)}{2k^2 - 4k + 1} \cdot n^k,$$

если  $0 \leq x \leq (k-1)^2 n / (2k^2 - 4k + 1)$ . Из (42) — (44) следует

$$(45) \quad t(G, k) \leq \frac{1}{k!} \frac{k-1}{k-2} \left( \frac{k(k-2)}{2k^2 - 4k + 1} \right)^k \cdot n^k \text{ при } n-\alpha > x_k \text{ и } \Delta_A \leq \alpha.$$

Сравним неравенства (40) и (45). Покажем, что

$$(46) \quad \frac{k-1}{k-2} \cdot \left( \frac{k(k-2)}{2k^2 - 4k + 1} \right)^k < \left( \frac{k-1}{2k-1} \right)^{k-1}.$$

Неравенство (46) эквивалентно неравенству

$$(47) \quad (2k^2 - 4k + 1)/k(k-1) > (k(k-2)(2k-1)/(k-1)(2k^2 - 4k + 1))^{k-1}.$$

Заметим, что  $k(k-2)/(2k^2 - 4k + 1) < 1/2$ . Следовательно, верность неравенства (47) будет установлена, если покажем, что  $(2k^2 - 4k + 1)/k(k-1) > ((2k-1)/2(k-1))^{k-1}$ . Последнее неравенство эквивалентно неравенству  $((2k^2 - 4k + 1)/k(k-1)) > ((2k-1)/2(k-1))^{k-1}$ .

$1))^2 > (1 + 1/2(k-1))^{2(k-1)}$ , которое обязательно будет выполнено, если  $((2k^2 - 4k + 1)/k(k-1))^2 > e$ . Это неравенство эквивалентно неравенству  $2 - 1/k - 1/(k-1) > \sqrt{e}$ . Последнее неравенство выполнено при  $k \geq 7$ . Этим верность неравенства (46) доказана при  $k \geq 7$ . Рассмотрение случаев  $k=3, 4, 5, 6$  делается непосредственно.

С помощью неравенств (40), (45) и (46) очевидно доказывается следующая

**Теорема 2.** Пусть  $G$  — граф с  $n$  вершинами, а  $A$  — независимое множество вершин этого графа. Если  $A_A = \max\{d(v) \mid v \in V(G) \setminus A\} \leq |A|$ , тогда

$$(48) \quad t(G, k) \leq ((k-1)/(2k-1))^{k-1} \cdot n^k/k! \quad \text{при } k \geq 3.$$

В частности, неравенство (48) выполнено для произвольного  $H$ -графа  $G$  с  $n$  вершинами. Специально, оно выполнено для любого графа  $G$  с  $n$  вершинами, у которого есть вершина максимальной степени, через которую не проходит ни один треугольник.

Простое сравнение неравенств (48) и (38) показывает, что неравенство (48) лучше. Чтобы убедиться в этом, достаточно доказать неравенство:

$$(49) \quad ((k-1)/(2k-1))^{k-1} < ((k-2)/(k-1))^{k-2}/k \quad \text{при } k \geq 3.$$

Его можно записать следующим образом:

$$(50) \quad k(k-1)/(2k-1) < ((2k-1)(k-2)/(k-1)^2)^{k-2}.$$

Очевидно

$$\left(\frac{(2k-1)(k-2)}{(k-1)^2}\right)^{k-2} = \left(1 + \frac{k^2-3k+1}{k^2-2k+1}\right)^{k-2} \geq 1 + \frac{k^2-2k+1}{k^2-2k+1} (k-2).$$

Следовательно, неравенство (50) будет доказано, если установим, что  $k(k-1)/(2k-1) < 1 + (k^2-3k+1)(k-2)/(k^2-2k+1)$  или, что то же самое,  $1/(2k-1) < (k-2)/(k^2-2k+1)$ . Последнее неравенство очевидно верно. Этим неравенство (49) доказано.

Оценку (48) из теоремы 2 нельзя улучшить асимптотически, как это видно из следующего примера:

**Пример 2.** Пусть  $n \equiv 0 \pmod{2k-1}$ . Вершины графа  $\Gamma_n$  обозначим через  $v_1, v_2, \dots, v_{(k-1)n/(2k-1)}, v^1, \dots, v^{k \cdot n/(2k-1)}$ . Объявим смежными все вершины типа  $v_i$  и, кроме того,  $v_i$  и  $v^j$ , когда  $j \leq n/(2k-1) + 1$ . Тогда  $d(\Gamma_n) = \alpha(\Gamma_n) = kn/(2k-1)$  и

$$t(\Gamma_n, k) = \binom{(k-1)n/(2k-1)}{k} + \binom{(k-1)n/(2k-1)}{k-1} (n/(2k-1) + 1).$$

Очевидно

$$t(\Gamma_n, k) \sim ((k-1)/(2k-1))^{k-1} n^k/k!, \quad n \rightarrow \infty, \quad n \equiv 0 \pmod{2k-1}.$$

Пример 2 является обобщением примера 1.

Из теоремы 2 и только что приведенного примера очевидно получаем

**Следствие 4.** Верно равенство

$$\sup\{t(G, k), \nu(G)^{-k} \mid G \text{ — } H\text{-граф}\} = ((k-1)/(2k-1))^{k-1}/k!$$

Следствие 4 является обобщением следствия 3.

## ЛИТЕРАТУРА

1. Н. Хадживанов, Н. Ненов. Экстремальные задачи для  $s$ -графов и теорема Турана *Сердика*, 3, 1977, 117—125.
2. Н. Хадживанов, Н. Ненов. О максимуме числа ребер графа. *Доклады БАН*, 29, 1976, 1575—1578.
3. Н. Хадживанов, Н. Ненов.  $p$ -последовательности графов и некоторые экстремальные свойства графов Турана. *Доклады БАН*, 30, 1977, 475—478.
4. Н. Хадживанов, Н. Ненов. О числе  $p$ -клик в графах с  $p$ -фильтрами. *Доклады БАН*, 30, 1977, 1231—1234.
5. P. Turan. On the theory of graphs. *Colloq. Math.*, 3, 1954, 19—30.
6. Н. Хадживанов, В. Никифоров. Оценки сверху для числа треугольников графа. *Математика и математическое образование* (Доклады на седма пролетна конференция на СМБ, Слънчев бряг 1978), София, 1978, 541—543.

Единый центр математики и механики  
1090 София

п. я. 373

Поступила 6. 6. 1978