

О МАКСИМАЛЬНОМ ЧИСЛЕ ОТКРЫТЫХ  
ТРЕУГОЛЬНИКОВ В ГРАФАХ С ОДИНАКОВЫМ  
ЧИСЛОМ ВЕРШИН И РЕБЕР

А. В. Пяткин<sup>1,2, a</sup>, О. И. Черных<sup>2, b</sup>

<sup>1</sup> Институт математики им. С. Л. Соболева СО РАН,  
пр. Акад. Коптюга, 4, 630090 Новосибирск, Россия

<sup>2</sup> Новосибирский гос. университет,  
ул. Пирогова, 2, 630090 Новосибирск, Россия  
E-mail: <sup>a</sup>artem@math.nsc.ru, <sup>b</sup>o.chernykh@ngsu.ru

**Аннотация.** Открытым треугольником (ОТ) называется трёхвершинный подграф с двумя рёбрами, т. е. индуцированный путь длины 2. В работе получена формула для максимально возможного числа ОТ в  $n$ -вершинных графах с  $n$  рёбрами и дана полная характеристизация графов, на которых достигается этот максимум. Ил. 2, библиогр. 10.

**Ключевые слова:** открытые треугольники, индуцированные подграфы, унитарные графы.

Введение

Большую роль при анализе социальных сетей играет подсчёт числа различных порождённых подграфов заданной структуры [1–3]. Особенно важен при этом так называемый триадный перечень, т. е. число всевозможных трёхвершинных подграфов, встречающихся в сети [4–7]. Это связано с тем, что триада (три актора и существующие между ними связи) в социологии считается минимальной социальной группой. С помощью триадного перечня можно анализировать структурную сбалансированность социальной сети, а также определять такие её параметры, как однородность, транзитивность, сплочённость и склонность к кластеризации.

Естественным образом возникает вопрос описания графов с наибольшим числом тех или иных видов трёхвершинных подграфов, а также определения этого числа. Один из первых результатов на эту тему был

---

Исследование выполнено при финансовой поддержке Российского фонда фундаментальных исследований (проект № 20–01–00045).

получен в работах [8, 9], где была установлена точная формула максимального суммарного числа трёхвершинных подграфов с одним или двумя рёбрами в неориентированном  $n$ -вершинном графе. Если обозначить через  $\Delta_i(G)$  число трёхвершинных подграфов с  $i$  рёбрами в неориентированном графе  $G$ , то в [8, 9] доказано, что

$$\max_G \{\Delta_1(G) + \Delta_2(G)\} = \begin{cases} t^3 - t^2 & \text{при } n = 2t, \\ 8t^3 + 2t^2 & \text{при } n = 4t + 1, \\ 8t^3 + 14t^2 + 8t + 1 & \text{при } n = 4t + 3. \end{cases} \quad (1)$$

В статье [10] дана характеристика графов с максимальным  $\Delta_2(G)$  и доказано, что максимум достигается на полных двудольных графах с примерно равными долями  $G = K_{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor, \lceil \frac{n}{2} \rceil}$  и имеет место формула

$$\max_G \{\Delta_2(G)\} = \begin{cases} t^3 - t^2 & \text{при } n = 2t, \\ t^3 + t(t-1)/2 & \text{при } n = 2t + 1. \end{cases} \quad (2)$$

Отметим, что при чётных  $n$  значения в (1) и (2) совпадают. Также в [10] была поставлена задача максимизации  $\Delta_2(G)$  в графах с фиксированным числом вершин  $n$  и рёбер  $m$ . Ясно, что при  $m < n$  максимум  $\Delta_2(G)$  равен  $(m^2 - m)/2$  и достигается на графе  $G = K_{1,m} \cup (n - m - 1)K_1$ . Однако при  $m \geq n$  вопрос оставался открытым. В настоящей статье делается первый шаг к решению этой проблемы, а именно, получена полная характеристика графов с максимальным  $\Delta_2(G)$  при  $n = m$ .

Статья имеет следующую структуру. В разд. 1 выводится ряд общих свойств графов с максимальным  $\Delta_2(G)$ , содержащих  $n$  вершин и  $m$  рёбер. В разд. 2 доказывается основной результат работы — теорема 1. В заключении приводятся некоторые комментарии к работе.

## 1. Предварительные результаты

Следуя [10], будем называть *открытым треугольником* (ОТ) простой неориентированный граф, состоящий из трёх вершин и двух рёбер. Другими словами, ОТ — это индуцированный путь длины 2. Тогда  $\Delta_2(G)$  — это в точности число ОТ в графе  $G$ .

Пусть  $G$  — граф с максимальным числом открытых треугольников, имеющий  $n$  вершин и  $m$  рёбер. Выведем ряд общих свойств графа  $G$ , которые пригодятся при доказательстве основного результата.

**Утверждение 1.** *Если  $G$  не связный, то только одна компонента нетривиальна (т. е. имеет рёбра).*

**Доказательство.** Пусть в графе  $G$  имеются хотя бы две компоненты  $C_1$  и  $C_2$ , содержащие рёбра. Пусть  $x$  — вершина максимальной степени  $\Delta$  в графе  $G$ . Можно считать, что  $x \in C_1$ . Выберем произвольную

вершину  $y \in C_2$  степени  $d \geq 1$  в  $C_2$ . Тогда  $y$  смежна с какой-то вершиной  $z \in C_2$ . Если мы удалим ребро  $yz$  и добавим ребро  $xz$ , то получим новый граф  $G'$ . Оценим  $\Delta_2(G') - \Delta_2(G)$ . Новое ребро  $xz$  образует ОТ с каждым ребром, инцидентным  $x$ ; следовательно, в графе  $G'$  появятся  $\Delta$  новых открытых треугольников. При этом если в  $C_2$  были ОТ с центром в  $z$ , содержащие ребро  $yz$ , то им соответствуют новые ОТ в  $G'$ , получающиеся при замене этого ребра на  $xz$ . Мы теряем только ОТ с центром в  $y$ , содержащие ребро  $yz$ , но их не больше чем  $d - 1$ . Таким образом,

$$\Delta_2(G') - \Delta_2(G) \geq \Delta - (d - 1) = (\Delta - d) + 1 > 0,$$

т. е. в  $G'$  больше открытых треугольников, чем в  $G$ ; противоречие. Следовательно, компонента  $C_2$  не имеет рёбер. Утверждение 1 доказано.

Таким образом, граф с максимальным числом открытых треугольников либо связный, либо имеет только одну компоненту с рёбрами, а остальные компоненты являются изолированными вершинами. Обозначим через  $N(x)$  множество соседей вершины  $x$ .

**Утверждение 2.** Если  $G$  содержит  $k$  изолированных вершин и  $x$  — вершина степени  $d \in \{1, \dots, k+1\}$ , то либо  $G = kK_1 \cup K_{d,1}$ , либо  $x$  смежна с  $d$  вершинами максимальной степени  $\Delta$  в  $G$ , граф  $G$  не содержит других вершин степени  $\Delta$  и множество  $N(x)$  независимо.

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Обозначим изолированные вершины графа  $G$  через  $z_1, \dots, z_k$ .

Пусть вершина  $x$  соединена с вершинами  $x_1, \dots, x_d$  с помощью рёбер  $e_1, \dots, e_d$ . Обозначим степени вершин  $x_1, \dots, x_d$  через  $d_1, \dots, d_d$  соответственно. Сначала рассмотрим граф  $G' = G \setminus \{e_1, \dots, e_d\}$ , полученный удалением этих рёбер. В  $G$  могло быть не более  $\binom{d}{2}$  ОТ с центром в вершине  $x$  и не более  $d_i - 1$  ОТ с центром в вершине  $x_i$ , содержащих ребро  $e_i$ . Значит,

$$\Delta_2(G') \geq \Delta_2(G) - \binom{d}{2} - \sum_{i=1}^d (d_i - 1), \quad (3)$$

причём равенство достигается тогда и только тогда, когда множество  $N(x)$  независимо.

Пусть  $y$  — вершина максимальной степени  $\Delta'$  в графе  $G'$ . Очевидно, что  $\Delta' \geq d_i - 1$  для всех  $i = 1, \dots, d$ . Рассмотрим граф  $G'' = G' \cup \{yx, yz_1, \dots, yz_{d-1}\}$ , полученный добавлением  $d$  рёбер, соединяющих  $y$  с изолированными вершинами в графе  $G'$  (это возможно, поскольку  $k \geq d - 1$ , а вершина  $x$  изолирована в  $G'$ ). Оценим  $\Delta_2(G'')$ . Очевидно, любая пара из добавленных рёбер образует ОТ (всего таких треугольников будет  $\binom{d}{2}$ ); кроме того, каждое новое ребро образует ОТ с каждым из рёбер, инцидентных вершине  $y$  в графе  $G'$  (всего имеется  $d\Delta'$  ОТ такого

типа). Используя (3), получим

$$\Delta_2(G'') = \Delta_2(G') + \binom{d}{2} + d\Delta' \geq \Delta_2(G) + \sum_{i=1}^d (\Delta' - d_i + 1) \geq \Delta_2(G). \quad (4)$$

Поскольку по выбору  $G$  имеет место неравенство  $\Delta_2(G) \geq \Delta_2(G'')$ , оба неравенства в (4) должны быть равенствами. Это означает, что  $N(x)$  независимо и  $d_i = \Delta' + 1$  для всех  $i = 1, \dots, d$ . В частности, все вершины не из  $X = \{x, x_1, \dots, x_d\}$  имеют степень меньше чем  $d_i$ .

Сначала предположим, что  $d < \Delta$ . Тогда, очевидно,  $\Delta' \geq \Delta - 1$ , а значит,  $d_i = \Delta' + 1 = \Delta$ , что и требовалось доказать.

Пусть теперь  $d = \Delta$ . В этом случае неравенство  $\Delta' \geq \Delta - 1$  может не выполняться. С другой стороны, все вершины графа  $G$  имеют степень не больше  $d$ , а значит, могут быть рассмотрены в качестве  $x$  из условия утверждения. По доказанному  $N(x)$  независимо и для всех  $i = 1, \dots, d$  имеет место равенство  $d_i = \Delta' + 1$  (в частности, все вершины, не входящие в  $X$ , имеют степень меньше  $\Delta$ ). Для любого  $i = 1, \dots, d$  рассмотрим в качестве  $x$  вершину  $x_i$  и проведём те же самые рассуждения для неё. Получим, что  $N(x_i)$  независимо и все соседи  $x_i$  имеют одинаковую степень. Поскольку вершина  $x$  имеет степень  $d = \Delta$ , а степени вершин не из  $X$  меньше  $\Delta$ ,  $x$  является единственным соседом вершины  $x_i$ . Тогда из утверждения 1 вытекает, что  $G = kK_1 \cup K_{d,1}$ . Утверждение 2 доказано.

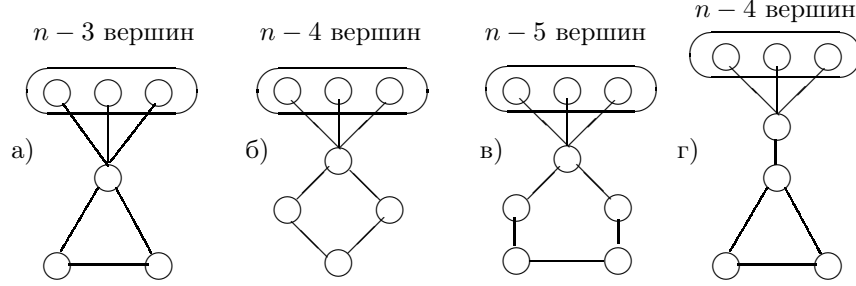
Заметим, что граф вида  $G = kK_1 \cup K_{d,1}$  является единственным примером графа с максимальным числом ОТ при  $m < n$ .

Утверждения 1 и 2 позволяют сформулировать следующее структурное свойство графа с максимальным числом ОТ.

**Следствие 1.** Пусть  $m \geq n$ . Если граф  $G$  имеет  $k$  изолированных вершин и одну связную компоненту  $C$ , то либо степень всех вершин в  $C$  не меньше  $k+2$ , либо для некоторого единственного  $d \leq k+1$  компонента  $C$  содержит одну или несколько вершин степени  $d$ , смежных с  $d$  попарно не смежными вершинами максимальной степени  $\Delta$ , а степени всех остальных вершин в  $C$  (если они есть) лежат в интервале  $[k+2, \Delta-1]$ . В частности, если  $G$  связен ( $k=0$ ), то либо его минимальная степень не меньше 2, либо все висячие вершины примыкают к единственной вершине степени  $\Delta$ .

**Утверждение 3.** Если  $G$  связен, а  $x$  — вершина максимальной степени  $\Delta$ , то расстояние от  $x$  до любой вершины  $y$  не превосходит 2.

**Доказательство.** Предположим, что расстояние между  $x$  и  $y$  больше 2. Тогда  $x$  и  $y$  не имеют общих соседей, а значит, не входят одновременно ни в один ОТ. Рассмотрим произвольное ребро  $yz$ , инцидентное  $y$ .

Рис. 1. Варианты графа  $G$  в связном случае

Обозначим через  $d_y$  и  $d_z$  степени вершин  $y$  и  $z$  соответственно. Пусть  $G_1 = G \setminus \{yz\}$  и  $G_2 = G_1 \cup \{xy\}$ . Очевидно, что

$$\Delta_2(G_1) \geq \Delta_2(G) - (d_y - 1) - (d_z - 1).$$

Поскольку  $x$  не смежна с соседями  $y$ , а  $y$  не смежна с соседями  $x$ , имеем

$$\Delta_2(G_2) = \Delta_2(G_1) + \Delta + d_y - 1 \geq \Delta_2(G) + \Delta - d_z + 1 > \Delta_2(G),$$

так как  $d_z \leq \Delta$ ; противоречие. Утверждение 3 доказано.

## 2. Основной результат

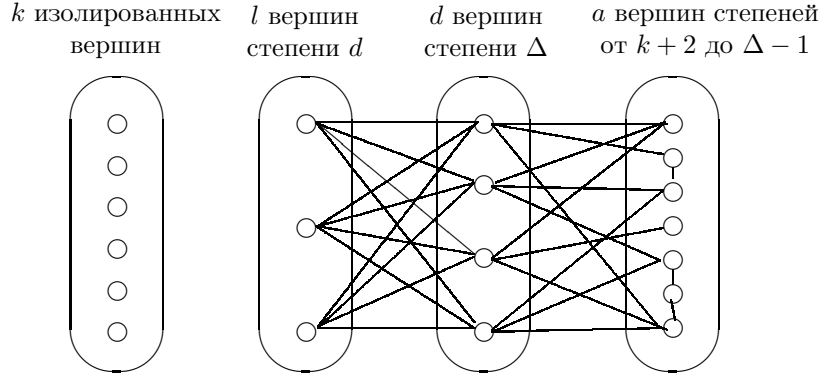
Обозначим через  $T_i$  и  $S_i$  графы, полученные добавлением  $i$  висячих рёбер, инцидентных произвольной вершине графов  $K_3$  и  $C_4$  соответственно (рис. 1а и 1б). Отметим, что эти графы содержат  $i + 3$  и  $i + 4$  вершин соответственно. Обозначим через  $f(m, n)$  максимальное число ОТ в графе с  $n$  вершинами и  $m$  рёбрами.

Основным результатом работы является

**Теорема 1.** Пусть  $n = m$ . Тогда  $f(3, 3) = 0$ ,  $f(4, 4) = 4$ ,  $f(5, 5) = 6$  и  $f(n, n) = (n^2 - 3n)/2$  при  $n \geq 6$ . При этом в случае  $n \neq 6$  оптимальные графы единственны и равны  $K_3$ ,  $C_4$ ,  $S_1$  и  $T_i$  при  $i \geq 4$ . Для  $n = 6$  оценка  $f(6, 6) = 9$  достигается на трёх графах:  $T_3$ ,  $S_2$  и  $K_{2,3} \cup K_1$ .

**Доказательство.** Пусть  $G$  — граф с максимальным числом ОТ среди всех графов на  $n$  вершинах с  $m = n$  рёбрами. При  $n = 3$  имеем единственный граф  $K_3$ , не содержащий ОТ. При  $n = 4$  таких графов два:  $S_0 = C_4$  и  $T_1$ , но первый из них содержит 4 ОТ, а второй — 2 ОТ. Пусть теперь  $n \geq 5$ .

Сначала предположим, что  $G$  связен. Тогда он является унициклическим, т. е. содержит ровно один цикл, при удалении рёбер которого получается лес. Согласно следствию 1 все висячие вершины (если они

Рис. 2. Структура графа  $G$  в несвязном случае

есть) должны примыкать к единственной вершине  $x$  максимальной степени. Используя утверждение 3, получим четыре возможных варианта графа  $G$  (см. рис. 1).

а)  $G = T_{n-3}$ . Тогда  $\Delta_2(G) = (n-1)(n-2)/2 - 1 = (n^2 - 3n)/2$ .

б)  $G = S_{n-4}$ . Тогда  $\Delta_2(G) = (n-2)(n-3)/2 + 3 = (n^2 - 5n + 12)/2$ .

в)  $G$  получен добавлением  $n-5$  висячих вершин, инцидентных произвольной вершине цикла  $C_5$ . Имеем  $\Delta_2(G) = (n-3)(n-4)/2 + 4 = (n^2 - 7n + 20)/2 \leq \Delta_2(T_{n-3})$  при  $n \geq 5$ , причём при  $n > 5$  неравенство строгое.

г)  $G$  получен отождествлением висячей вершины звезды  $K_{1,n-3}$  и произвольной вершины треугольника  $K_3$ . Получим

$$\Delta_2(G) = (n-3)(n-4)/2 + 2,$$

что меньше, чем в предыдущем случае.

Заметим, что  $\Delta_2(T_{n-3}) - \Delta_2(S_{n-4}) = n-6$ . Следовательно, для связного графа  $G$  при  $n = 5$  максимальное число ОТ, равное 6, достигается для  $G = S_1$ ; при  $n > 6$  оно достигается для графа  $T_{n-3}$  и равно  $(n^2 - 3n)/2$ ; а при  $n = 6$  имеем  $\Delta_2(T_3) = \Delta_2(S_2) = 9$ .

Пусть теперь граф  $G$  несвязен. По утверждению 1  $G$  содержит  $k \geq 1$  изолированных вершин и одну нетривиальную компоненту. По следствию 1 эта компонента либо имеет минимальную степень не менее  $k+2$ , либо содержит  $l$  вершин степени  $d \in \{1, \dots, k+1\}$ , смежных с  $d$  вершинами степени  $\Delta$ , а оставшееся множество  $V'$  состоит из  $a = n - k - l - d$  вершин, степени которых лежат в интервале  $[k+2, \Delta-1]$  (в частности,  $\Delta \geq k+3$ , если  $V' \neq \emptyset$ ). Схематически такой граф  $G$  представлен на рис. 2. Рассмотрим три случая.

1) Предположим, что минимальная степень нетривиальной компоненты графа  $G$  не меньше  $k+2$ . Тогда  $n = m \geq (n-k)(k+2)/2 =$

$n - k + (n - k)k/2$ , откуда  $n - k \leq 2$ , что невозможно, так как нетривиальная компонента должна содержать не менее чем  $k + 3$  вершин.

2) Допустим, что  $l > 0$ , но  $V' = \emptyset$ , т. е.  $a = 0$ . Тогда  $n = k + l + d$  и  $m = ld$ . Значит,  $k + l + d = ld = n$ , откуда следует, что  $d > 1$ , при этом

$$\begin{aligned}\Delta_2(G) &= l \binom{d}{2} + d \binom{l}{2} = dl(d + l - 2)/2 \\ &= n(n - k - 2)/2 < (n^2 - 3n)/2 = \Delta_2(T_{n-3})\end{aligned}$$

при  $k > 1$ . Если  $k = 1$ , то из неравенств  $1 < d \leq k + 1 = 2$  следует, что  $d = 2$ . Тогда, очевидно,  $l = 3$  и получим граф  $G = K_{2,3} \cup K_1$ , для которого имеет место равенство  $\Delta_2(G) = 9$ .

3) Пусть  $a \geq 1$ . Оценим число рёбер в  $G$  как полусумму степеней вершин:  $m \geq (ld + d\Delta + a(k + 2))/2 = n - k - l - d + (ld + d\Delta + ak)/2$ . Так как  $n = m$  и  $\Delta \geq k + 3$ , имеем

$$2k + 2l + 2d \geq dl + d\Delta + ak \geq dl + dk + 3d + ak. \quad (5)$$

Очевидно, что  $dl + dk + 3d + ak > 2k + 2l + 2d$  при  $d \geq 2$ . Таким образом,  $d = 1$  и (5) принимает вид  $\Delta + l + ak \leq 2k + 2l + 2$ . Поскольку  $a \geq k + 3 - d = k + 2$  и  $\Delta \geq l + 1$ , получим  $2l + 1 + k^2 + 2k \leq 2k + 2l + 2$ , т. е.  $k = 1$  и  $a \geq 3$ . Отсюда  $\Delta + l + 3 \leq 2l + 4$  и, следовательно,  $\Delta = l + 1$  и  $a = 3$ . Тогда хотя бы две из трёх вершин в  $V'$  имеют степень не больше чем 2, что противоречит условию, что их степень не меньше  $k + 2 = 3$ . Таким образом, этот случай невозможен. Теорема 1 доказана.

### Заключение

В работе исследована проблема определения максимального числа ОТ в графах с  $n$  вершинами и  $m$  рёбрами, а также характеристики графов, на которых достигается этот максимум. Получено решение данной задачи при  $m = n$ . В качестве ближайшей перспективы можно попытаться обобщить полученные результаты на случай  $m = n + \text{const}$ .

### ЛИТЕРАТУРА

1. Milo R., Shen-Orr S., Itzkovitz S., Kashtan N., Chklovskii D., Alon U. Network motifs: Simple building blocks of complex networks // Science. 2002. V. 298. P. 824–827.
2. Robins G. A tutorial on methods for the modeling and analysis of social network data // J. Math. Psychol. 2013. V. 57. P. 261–274.
3. Schank T., Wagner D. Finding, counting and listing all triangles in large graphs, an experimental study // Experimental and Efficient Algorithms. Proc. 4th Int. Workshop (Santorini Island, Greece, May 10–13, 2005). Heidelberg: Springer, 2005. P. 606–609. (Lect. Notes Comput. Sci.; V. 3503).

4. **Batagelj V., Mrvar A.** A subquadratic triad census algorithm for large sparse networks with small maximum degree // *Social Networks*. 2001. V. 23. P. 237–243.
5. **Johnsen E. C.** Structure and process: Agreement models for friendship formation // *Social Networks*. 1986. V. 8. P. 257–306.
6. **Moody J.** Matrix methods for calculating the triad census // *Social Networks*. 1998. V. 20. P. 291–299.
7. **Wasserman S., Faust K.** *Social network analysis: Methods and applications*. New York: Camb. Univ. Press, 1994.
8. **Goodman A. W.** On sets of acquaintances and strangers at any party // *Amer. Math. Mon.* 1959. V. 66, No. 9. P. 778–783.
9. **Sauvé L.** On chromatic graphs // *Amer. Math. Mon.* 1961. V. 68, No. 2. P. 107–111.
10. **Pyatkin A., Lykhovyd E., Butenko S.** The maximum number of induced open triangles in graphs of a given order // *Optim. Lett.* 2018. V. 13, No. 8. P. 1927–1935.

Пяткин Артём Валерьевич  
Черных Оксана Ильинична

Статья поступила  
26 июля 2021 г.  
После доработки —  
27 сентября 2021 г.  
Принята к публикации  
28 сентября 2021 г.



ON THE MAXIMUM NUMBER OF OPEN TRIANGLES  
IN GRAPHS WITH THE SAME NUMBER  
OF VERTICES AND EDGES

A. V. Pyatkin<sup>1,2, a</sup> and O. I. Chernykh<sup>2, b</sup>

<sup>1</sup> Sobolev Institute of Mathematics,  
4 Acad. Koptug Avenue, 630090 Novosibirsk, Russia

<sup>2</sup> Novosibirsk State University,  
2 Pirogov Street, 630090 Novosibirsk, Russia

E-mail: <sup>a</sup>artem@math.nsc.ru, <sup>b</sup>o.chernykh@ng.su.ru

**Abstract.** An open triangle (OT) is a 3-vertex subgraph with two edges, i. e. an induced path of length 2. A formula for the maximum number of OT in  $n$ -vertex graphs with  $n$  edges is proved in the paper. We also present a full characterization of graphs for which the maximum is attained. Illustr. 2, bibliogr. 10.

**Keywords:** open triangles, induced subgraphs, unicyclic graphs.

## REFERENCES

1. R. Milo, S. Shen-Orr, S. Itzkovitz, N. Kashtan, D. Chklovskii, and U. Alon, Network motifs: Simple building blocks of complex networks, *Science* **298**, 824–827 (2002).
2. G. Robins, A tutorial on methods for the modeling and analysis of social network data, *J. Math. Psychol.* **57**, 261–274 (2013).
3. T. Schank and D. Wagner, Finding, counting and listing all triangles in large graphs, an experimental study, *Experimental and Efficient Algorithms* (Proc. 4th Int. Workshop, Santorini Island, Greece, May 10–13, 2005) (Springer, Heidelberg, 2005), pp. 606–609 (Lect. Notes Comput. Sci., Vol. 3503).
4. V. Batagelj and A. Mrvar, A subquadratic triad census algorithm for large sparse networks with small maximum degree, *Soc. Networks* **23**, 237–243 (2001).
5. E. C. Johnsen, Structure and process: agreement models for friendship formation, *Soc. Networks* **8**, 257–306 (1986).

---

This research is supported by the Russian Foundation for Basic Research (Project 20–01–00045).

English version: Journal of Applied and Industrial Mathematics **16** (1) (2022).

- 
6. **J. Moody**, Matrix methods for calculating the triad census, *Soc. Networks* **20**, 291–299 (1998).
  7. **S. Wasserman** and **K. Faust**, *Social Network Analysis: Methods and Applications* (Camb. Univ. Press, New York, 1994).
  8. **A. W. Goodman**, On sets of acquaintances and strangers at any party, *Amer. Math. Mon.* **66** (9), 778–783 (1959).
  9. **L. Sauvé**, On chromatic graphs, *Amer. Math. Mon.* **68** (2), 107–111 (1961).
  10. **A. Pyatkin**, **E. Lykhovyd**, and **S. Butenko**, The maximum number of induced open triangles in graphs of a given order, *Optim. Lett.* **13** (8), 1927–1935 (2018).

Artem V. Pyatkin  
Oksana I. Chernykh

Received July 26, 2021  
Revised September 27, 2021  
Accepted September 28, 2021