

ОБ ОДНОЙ ЗАДАЧЕ ПЕРЕЧИСЛЕНИЯ ЭКСТРЕМАЛЬНЫХ ГРАФОВ*)

Д. Л. Белоцерковский

Пусть $\mathfrak{G}(n, d_1, d_2)$ есть совокупность n -вершинных графов диаметра не более d_1 таких, что после удаления из графа любой вершины или любого ребра получается граф диаметра не более d_2 . Любой граф из $\mathfrak{G}(n, d_1, d_2)$ с минимально возможным числом ребер называется экстремальным. Цель работы состоит в нахождении всех экстремальных графов из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$.

Введение

Разработка алгоритмов построения сети минимальной стоимости с ограничениями на надежность важна при проектировании сетей передачи данных [2, 3]. При разработке таких алгоритмов используются нижние оценки для числа ребер в графах с заданными свойствами [1]. В данной работе находятся графы, на которых эти оценки достигаются.

В работе используются следующие обозначения и понятия.

Через $G = (V, E)$ обозначается граф с множеством вершин V и множеством ребер E . Пусть $n = |V|$ и $k = |E|$.

Диаметром связного графа $d(G)$ называется максимум среди всех расстояний между парами вершин в графе G .

Простой цепью в графе называется такой маршрут между двумя вершинами, что все вершины в этом маршруте, кроме, возможно, крайних, различны.

Простым циклом называется простая цепь, концы которой совпадают.

Простой цикл, в котором содержится l вершин, называется l -циклом.

Граф G называется *двусвязным*, если между любыми двумя различными вершинами в G имеется не менее двух непересекающихся простых цепей.

*) Работа выполнена в рамках государственной научно-технической программы «Информатизация России» (код проекта 316.156).

Введем следующие обозначения:

- $\mathfrak{G}(n, d_1, d_2)$ — множество таких n -вершинных графов G с диаметром $d(G) \leq d_1$, что после удаления из G любой вершины (и всех инцидентных ей ребер) или любого ребра получается граф диаметра не более d_2 . Граф из $\mathfrak{G}(n, d_1, d_2)$ с минимальным числом ребер назовем *экстремальным*. Число ребер в экстремальном графе из $\mathfrak{G}(n, d_1, d_2)$ обозначим через $m(n, d_1, d_2)$. Так как после удаления произвольной вершины из графа G получается граф с конечным диаметром, то G — двусвязный граф и $d_2 \geq d_1$.

- $\mathfrak{G}_1(n, d_1, d_2)$ — множество таких n -вершинных графов G с $d(G) \leq d_1$, что после удаления любой вершины из G получается граф с диаметром не более d_2 .

- $\mathfrak{G}_2(n, d_1, d_2)$ — множество таких n -вершинных графов G с $d(G) \leq d_1$, что после удаления любого ребра из G получается граф с диаметром не более d_2 .

Ясно, что $\mathfrak{G}(n, d_1, d_2) \subset \mathfrak{G}_1(n, d_1, d_2)$ и $\mathfrak{G}(n, d_1, d_2) \subset \mathfrak{G}_2(n, d_1, d_2)$. Пусть $m_1(n, d_1, d_2)$ и $m_2(n, d_1, d_2)$ — число ребер в экстремальных графах из $\mathfrak{G}_1(n, d_1, d_2)$ и $\mathfrak{G}_2(n, d_1, d_2)$ соответственно. Ранее в работах [4–13] были указаны значения функций $m_1(n, d_1, d_2)$ и $m_2(n, d_1, d_2)$ и перечислены экстремальные графы из $\mathfrak{G}_1(n, d_1, d_2)$ и $\mathfrak{G}_2(n, d_1, d_2)$ для некоторых значений d_1 и d_2 . Ниже перечислены экстремальные графы из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$ и доказана следующая

Теорема. При любом $n \geq 4$ каждый экстремальный граф из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$ содержит $(3n - 4)/2$ ребер, если n четно, и $(3n - 5)/2$ ребер, если n нечетно.

Эту теорему нетрудно доказать при $n = 4$ и $n = 5$. Действительно, 4-циклы и 5-циклы принадлежат множествам $\mathfrak{G}(4, 3, 4)$ и $\mathfrak{G}(5, 3, 4)$, являются в этих множествах экстремальными и других экстремальных графов в этих множествах нет. Следовательно, $m = \lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ при $n = 4$ и $n = 5$.

Доказательство теоремы при $n \geq 6$ более сложно. Вначале установим верхнюю оценку для $m(n, 3, 4)$, показав, что $m(n, 3, 4) \leq \lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ при любом $n \geq 6$. Затем при каждом $n \geq 6$ найдем все графы из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$, содержащие не более $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребер. В § 2–6 рассмотрим различные подмножества графов из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$. Решив задачу поиска n -вершинных графов не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами для всех подмножеств из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$, покажем, что в $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$ нет графов, содержащих менее $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребер, и, таким образом, докажем теорему. Перечислим также все графы из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$ с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами, которые являются экстремальными для $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$.

В процессе поиска экстремальных графов будем анализировать смежность между различными вершинами графа. Каждой вершине v из $V(G)$ и всякому ребру (v, v') из $E(G)$, инцидентному вершине v , поставим в соответствие рациональное число $\alpha_{vv'}^v$, где $0 \leq \alpha_{vv'}^v \leq 2$. Вершине v' поставим в соответствие рациональное число $\alpha_{vv'}^{v'}$, такое, что $0 \leq \alpha_{vv'}^{v'} \leq 2 - \alpha_{vv'}^v$. Если $\alpha_{vv'}^v \equiv \alpha_{vv'}^{v'} \equiv 1$ для произвольных вершин v и v' , то сумма всех указанных чисел, соответствующих ребрам, инцидентным вершине v , равна степени вершины v , а сумма указанных чисел, взятая по всем ребрам и вершинам графа, равна удвоенному числу ребер в графе.

Условной степенью $\deg'v$ вершины v в графе G будем называть $\sum_{e \in E_v} \alpha_e^v$, где E_v — множество ребер, инцидентных вершине v . Если $\sum_{v \in V(G)} \deg'v \leq \sum_{v \in V(G)} \deg v$, то процедуру установления соответствия каждой вершине графа условной степени будем называть *перераспределением вкладов*.

§ 1. Основные утверждения и обозначения

Сначала найдем верхнюю оценку для $m(n, 3, 4)$, доказав лемму 1.

Лемма 1. $m(n, 3, 4) \leq (3n - 4)/2$, если n четно, и $m(n, 3, 4) \leq (3n - 5)/2$, если n нечетно.

Доказательство. Рассмотрим граф из $\mathfrak{G}(6, 3, 4)$, изображенный на рис. 1. Нетрудно видеть, что после дублирования двух смежных вершин степени 2 (на рис. 1 эта операция изображена штрихом) получаем граф из $\mathfrak{G}(8, 3, 4)$. Применяя операцию дублирования произвольное количество раз, получаем графы из $\mathfrak{G}(2n, 3, 4)$ с $(3n - 4)/2$ ребрами, где $2n \geq 6$. Следовательно, $m(n, 3, 4) \leq (3n - 4)/2$, если n четно. Рассмотрим граф, изображенный на рис. 2. Используя дублирование двух смежных вершин степени 2, получаем графы из $\mathfrak{G}(2n - 1, 3, 4)$ с $(3n - 5)/2$ ребрами, где $2n - 1 \geq 7$. Следовательно, $m(n, 3, 4) \leq (3n - 5)/2$, если n нечетно. Лемма 1 доказана.

Обозначим через $w(G)$ минимальную степень вершины в экстремальном графе G из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$. Поскольку G — двусвязный граф, $w(G) \geq 2$. Покажем, что $w(G) = 2$. Действительно, сумма степеней всех вершин графа равна удвоенному числу его ребер. Поэтому если $w(G) \geq 3$ и в G содержится k ребер, то $k \geq \lfloor 3n/2 \rfloor$. Однако согласно лемме 1 графы с таким числом ребер не являются экстремальными.

Обозначим через G_B подграф графа G , порожденный вершинами из G степени не менее 3. Пусть $G_B = (V_B, E_B)$, $n_B = |V_B|$ и $k_B = |E_B|$. Пусть $\deg_B v$ — степень вершины v в порожденном подграфе G_B . Множество вершин степени 2 графа G обозначим через T , т. е. $T = V \setminus V_B$.

Пусть $C = \sum_{v \in V_B} (\deg v - 3)$. Поэтому если граф G является экстремальным, то $2|T| + 3n_B + C \leq 2k \leq 2m \leq 3n - 4$. Отсюда следует, что

$$|T| \geq 4 + C. \quad (1)$$

В процессе поиска экстремальных графов из $\mathfrak{E}(n, 3, 4)$ при $n \geq 6$ будем различать следующие случаи:

1) в G каждая вершина степени 2 смежна с вершиной из G_B и имеют по крайней мере две смежные вершины степени 2;

2) в графе G имеется вершина степени 2, смежная с двумя вершинами степени 2;

3) в G нет смежных вершин степени 2.

Обозначим через $\mathfrak{E}^i(n, 3, 4)$ подмножество графов из $\mathfrak{E}(n, 3, 4)$, удовлетворяющих условию случая i , где $i = 1, 2, 3$. В § 2 и 3 найдем графы из \mathfrak{E}^1 и \mathfrak{E}^2 не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами.

Нетрудно видеть, что для каждого экстремального графа из $\mathfrak{E}^3(n, 3, 4)$ справедливы неравенства

$$2k_B + 4|T| \leq 2k \leq 2m \leq 3n - 4. \quad (2)$$

Пусть в графе G есть вершина v_1 степени 2, смежная с вершинами v_2 и v_3 из V_B . Если в графе G также имеется вершина v_4 степени 2, смежная с вершинами v_2 и v_3 , то вершины v_1 и v_4 будем называть *дублированными*.

При рассмотрении множества \mathfrak{E}^3 будем различать следующие случаи:

i) в графе нет треугольников, содержащих вершину степени 2, и нет дублированных вершин степени 2;

ii) противный случай.

Обозначим через \mathfrak{E}_1^3 подмножество графов из \mathfrak{E}^3 , в которых нет треугольников, содержащих вершину степени 2, и нет дублированных вершин степени 2. В § 3–5 найдем графы из \mathfrak{E}_1^3 не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами.

Так как задача поиска экстремальных графов из \mathfrak{E}_1^3 весьма трудна, то процесс поиска графов из \mathfrak{E}_1^3 не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами разобьем на несколько случаев.

Пусть w_B — минимальная степень вершины в порожденном подграфе G_B экстремального графа G из \mathfrak{E}^3 . Покажем, что $w_B \leq 2$. Допустим, что $w_B \geq 3$. Тогда из (2) и условия $2k_B \geq w_B n_B \geq 3n_B$ следует, что $2k \geq 3n_B + 4|T| = 3n + |T| > 3n$ и в n -вершинном графе G содержится не менее $\lceil 3n/2 \rceil$ ребер. Однако согласно лемме 1 графы с таким числом ребер не являются экстремальными.

Обозначим через \mathfrak{G}_{i+2}^3 подмножество графов из \mathfrak{G}_1^3 таких, что $w_B = i$ ($i = 0, 1, 2$). В §3–5 будем искать графы не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами в каждом подмножестве \mathfrak{G}_{i+2}^3 отдельно.

Обозначим через \mathfrak{G}_5^3 подмножество графов из \mathfrak{G}^3 , в каждом из которых есть либо треугольник и вершина степени 2, либо дублированные вершины степени 2. В §6 найдем графы из \mathfrak{G}_5^3 не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами.

§ 2. Образующие экстремальные графы из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$

Рассмотрим графы из \mathfrak{G}^1 . Пусть $G = (V, E)$ — граф из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$, в котором имеются две смежные вершины v' и v'' степени 2. Удалим вершины v' и v'' . Получим граф $G' = G - \{v', v''\}$ с подграфом $G'_B = (V'_B, E'_B)$. Граф G назовем *образующим* графом для $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$, если выполнено хотя бы одно из следующих условий:

- 1) $G' \notin \mathfrak{G}(n - 2, 3, 4)$;
- 2) G_B не изоморфен G'_B .

Поэтому из образующего графа $G(n, 3, 4)$ с k ребрами с помощью операции дублирования двух смежных вершин степени 2 (см., например, графы на рис. 1 и 2) при $l = 1, 2, \dots$ можно получить граф $G'(n + 2l, 3, 4)$ из $\mathfrak{G}(n + 2l, 3, 4)$ с $k + 3l$ ребрами.

Будем искать образующие графы из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$ не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами при $n \geq 6$. Докажем некоторые свойства искомого графа G и подграфа G_B этого графа. Пусть вершина v_3 из T смежна с вершиной v_1 из G_B , вершина v_4 из T смежна с v_2 из G_B и v_3 смежна с v_4 . Введем следующие обозначения:

- V' — множество вершин графа G (кроме вершин v_1 и v_2), находящихся на расстоянии 2 от вершины v_3 или v_4 ;
- V'_1 — множество вершин (кроме вершины v_3), смежных с вершиной v_1 и не смежных с вершиной v_2 ;
- V'_2 — множество вершин (кроме вершины v_4), смежных с вершиной v_2 и не смежных с вершиной v_1 ;
- V'_3 — множество вершин, смежных с v_1 и v_2 ;
- V'' — множество вершин графа G , находящихся на расстоянии 3 от вершин v_3 и v_4 ;
- V''_1 — подмножество вершин из V'' , каждая из которых смежна не менее чем с двумя вершинами из V' ;
- V''_2 — подмножество таких вершин из V'' , каждая из которых принадлежит подграфу G_B и смежна с одной вершиной из V' ;

• V_3'' — подмножество таких вершин из V'' , которые принадлежат множеству T и каждая из которых смежна с одной вершиной из V' .

Очевидно, что $V' = V_1' \cup V_2' \cup V_3'$ и $V'' = V_1'' \cup V_2'' \cup V_3''$, а $V' \cup V'' = V - \{v_1, v_2, v_3, v_4\}$.

Удалим вершину v_1 . Для выполнения неравенства $d(v', v_3) \leq 4$ для любой вершины $v' \in V_1'$ необходимо, чтобы произвольная вершина из V_1' была смежна с вершиной из V_2' или с вершиной из V_3' . Возвратимся к исходному графу G и удалим вершину v_2 . Аналогично для выполнения неравенства $d(v', v_4) \leq 4$ необходимо, чтобы любая вершина из V_2' была смежна с вершиной из V_1' или с вершиной из V_3' .

Выполним процедуру перераспределения вкладов. Положим, что любое ребро (v_1, v') или (v_2, v') , где $v' \in V'$, дает вклад 2 в условную степень вершины v' и не дает вклада в условную степень вершин v_1 и v_2 . Любое ребро (v', v'') , где $v' \in V'$ и $v'' \in V''$, дает вклад 2 в условную степень вершины v'' и не дает вклада в условную степень вершины v' . Пусть любое другое ребро из G дает единичный вклад каждой инцидентной ей вершине. Отсюда следует, что $\deg' v_1 + \deg' v_2 + \deg' v_3 + \deg' v_4 = 6$, если не существует ребра (v_1, v_2) , и $\deg' v_1 + \deg' v_2 + \deg' v_3 + \deg' v_4 = 8$, если ребро (v_1, v_2) существует.

Составим неравенство, в правой части которого находится удвоенное значение максимального количества ребер в графе G , а в левой — сумма условных степеней вершин графа G . Пусть C' — переменная величина, принимающая значение 0 в случае отсутствия ребра (v_1, v_2) и значение 2 в случае наличия этого ребра. Пусть C'' — переменная величина, принимающая значение 1 в случае, если в графе G есть такая вершина v , что $\deg' v \geq 5$, или такая вершина v из V' , что $\deg' v \geq 4$, и значение 0 в случае, если такой вершины в графе нет. В результате имеем

$$C'' + C' + 6 + 3|V_3''| + 4|V_2''| + 4|V_1''| + 3|V_1'| + 3|V_2'| + 4|V_3'| \leq 3n - 4.$$

Решая это неравенство, получаем

$$C'' + C' + |V_2''| + |V_1''| + |V_3'| \leq 2. \quad (3)$$

i) Допустим, в графе есть ребро (v_1, v_2) . Тогда из (3) следует, что $C' = 2$, $C'' = |V_2''| = |V_1''| = |V_3'| = 0$ и $\deg'(v \in V') = 3$. Поэтому любая вершина из V' имеет степень 2 и смежна с некоторой вершиной из V' . Допустим, что имеется вершина $v_5 \in V_3''$. Для выполнения неравенства $d(v_5, v_i) \leq 3$, $i = 3, 4$, необходимо, чтобы вершина v_5 была смежна с вершиной из V_3' , что противоречит условию $|V_3'| = 0$. Поэтому имеем $|V_3''| = |V''| = 0$, и единственным образующим графом в случае наличия ребра (v_1, v_2) является граф, изображенный на рис. 1, в котором $|V'| = 2$ и $|V_B| = 2$.

Действительно, пусть $|V'| > 2$ и имеются смежные вершины v_5 и v_6 степени 2. После удаления этих вершин получаем граф из $\mathfrak{G}(n-2, 3, 4)$, в котором порожденный подграф G'_B изоморфен порожденному подграфу G_B образующего графа, изображенного на рис. 1. Поэтому граф, в котором $|V'| > 2$, не является образующим.

ii) Пусть в графе нет ребра (v_1, v_2) . Для выполнения неравенства $d(v_3, v_4) \leq 4$ после удаления ребра (v_3, v_4) необходимо, чтобы была вершина $v_5 \in V'_3$. Из (3) следует, что $|V'_3| \geq 1$ и $|V''_2| + |V''_1| \leq 1$. Пусть граф G имеет $(3n-5)/2$ ребер. В этом случае из (3) следует, что $|V'_3| = 1$ и $C''' + |V''_2| + |V''_1| = 0$. Допустим, что имеется вершина $v_6 \in V''_3$. Для выполнения неравенства $d(v_6, v_i) \leq 3$ при $i = 3$ и $i = 4$ необходимо, чтобы вершина v_6 была смежна с вершиной v_5 . Так как $|V''_2| + |V''_1| = 0$, то v_6 смежна с вершиной $v_7 \in V''_3$. Следовательно, v_7 также смежна с v_5 . Но после удаления вершины v_5 получаем несвязный граф $G' = G - \{v_5\}$, что противоречит неравенству $d_2 \leq 4$. Поэтому имеем $|V''| = 0$. Так как $\deg'(v \in V') = 3$, то любая вершина из V' имеет степень 2 и смежна с вершиной из V' . Поэтому единственным образующим графом из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$ с $(3n-5)/2$ ребрами является граф (см. рис. 2) такой, что $|V'| = 2$ и $|V_B| = 2$.

Перечислим все образующие графы из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$ с $(3n-4)/2$ ребрами, в которых нет ребра (v_1, v_2) .

Пусть $|V'_3| \geq 2$. Тогда из (3) следует, что $C''' = |V''_2| = |V''_1| = 0$ и $|V'_3| = 2$. Поэтому в образующем графе имеем $|V'_1| + |V'_2| = 0$ и $\deg v_1 = \deg v_2 = 3$. Если $|V''_3| = 0$, то $|V''| = 0$, а так как $\deg'(v \in V'_3) = 4$, то $\deg(v \in V'_3) = 2$. Удовлетворяющий этим условиям образующий граф изображен на рис. 3. Если $|V''_3| > 0$, то $|V''_3| = 2$, и такой образующий граф изображен на рис. 4.

Пусть $|V'_3| = 1$ и $v_5 \in V'_3$. Тогда из (3) следует, что $|V''_2| + |V''_1| \leq 1$. Предположим, что $|V''| > 0$, и пусть $|V''_3| > 0$. Рассмотрим вершину $v' \in V''_3$. Для выполнения неравенства $d(v', v_i) \leq 3$ и $d(v', v_i) \leq 4$ при $i = 3, 4$ после удаления v_5 необходимо, чтобы v' была смежна с вершинами v_5 и v'' из V''_1 . В этом случае $\deg' v' = 5$ и $C''' = 1$. Следовательно, $|V'_3| + C''' + |V''_1| \geq 3$, что противоречит (3). Поэтому, полагая $|V''_3| = 0$, получаем, что если $|V''_2| + |V''_1| = |V''| \leq 1$, то $|V''| = |V''_1| = 1$. Следовательно, в V''_1 имеется вершина v_6 такая, что $\deg v_6 = 2$. Если v_6 смежна с v_5 , то получаем граф, изображенный на рис. 5; если v_6 не смежна с v_5 , то получаем графы, изображенные на рис. 6 и 7.

Пусть $|V''| = 0$. Допустим, что $v_5 \in V'_3$ и $v_5 \in V_B$. Тогда $\deg' v_5 = 5$ и $C''' = 1$. Удовлетворяющий этим условиям образующий граф изображен на рис. 8. Допустим, что $v_5 \in V'_3$ и $v_5 \in T$. Тогда в графе G имеется

одна вершина из V_1 или V_2 с условной степенью 4. Такой образующий граф изображен на рис. 9.

Итак, мы показали, что при $n \geq 6$ в образующих графах из $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$ имеется не менее $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребер. Перечислены также все образующие графы из указанного множества не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами.

§ 3. Экстремальные графы из $\mathfrak{G}^2(n, 3, 4)$ и $\mathfrak{G}_2^3(n, 3, 4)$

В этом параграфе перечисляются все графы из $\mathfrak{G}^2(n, 3, 4)$ и $\mathfrak{G}_2^3(n, 3, 4)$ не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами при $n \geq 6$. Показывается, что в таких графах имеется не менее $(3n - 4)/2$ ребер (все графы с $(3n - 4)/2$ ребрами изображены на рис. 10–12).

3.1. Поиск экстремальных графов из $\mathfrak{G}^2(n, 3, 4)$. Пусть в $\mathfrak{G}(n, 3, 4)$ имеется граф G не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами, в котором имеется вершина v_1 степени 2, смежная с вершинами v_2 и v_3 степени 2. Пусть вершина v_4 смежна с вершиной v_2 , а вершина v_5 смежна с v_3 . Так как G — двусвязный граф, то $v_4 \neq v_5$. Удалим ребро (v_2, v_4) . Для выполнения неравенства $d(v_2, v) \leq 4$ для любой вершины v из G необходимо, чтобы вершина v_5 была смежна с $n - 3$ вершинами графа G . Возвратимся к исходному графу G и удалим ребро (v_3, v_5) . В полученном графе вершина v_4 смежна с $n - 3$ вершинами графа G . Так как не менее $2n - 5$ ребер инцидентно вершинам v_2, v_3, v_4 и v_5 , то $4n - 10 \leq 2k \leq 3n - 4$. Отсюда при $n \geq 6$ следует, что $n = 6$. Единственный граф из $\mathfrak{G}^2(6, 3, 4)$ с 7 ребрами изображен на рис. 10.

3.2. Поиск экстремальных графов из \mathfrak{G}_2^3 . Рассмотрим граф G из \mathfrak{G}_2^3 , содержащий не более $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребер. Пусть в этом графе имеется вершина v_1 такая, что $\deg_B v_1 = 0$. Введем следующие обозначения:

- V_1 — множество вершин, смежных с v_1 ;
- V_2 — множество вершин, находящихся на расстоянии 2 от вершины v_1 ;
- V_3 — множество вершин, находящихся на расстоянии 3 от вершины v_1 .

Так как $w_B = 0$, то любая вершина из V_1 принадлежит множеству T и любая вершина из V_2 принадлежит множеству V_B . Покажем, что каждая вершина из V_2 смежна с некоторой вершиной из V_2 . Пусть вершина v_2 из V_2 смежна с вершиной v_3 из V_1 . Удалим ребро (v_2, v_3) . Так как в графе G нет дублированных вершин степени 2, то для выполнения неравенства $d(v_2, v_3) \leq 4$ необходимо, чтобы вершина v_2 была смежна с некоторой вершиной v_4 из V_2 . Поэтому $\deg_B(v \in V_2) \geq 1$ для любой

вершины v из V_2 . Восстановим ребро (v_2, v_3) и покажем, что произвольная вершина из V_3 смежна с двумя вершинами из V_2 . Пусть вершина v_4 из V_3 смежна с вершиной v_2 из V_2 , а вершина v_3 из V_1 смежна с вершиной v_2 . Удалим вершину v_2 . Для выполнения неравенства $d(v_4, v_3) \leq 4$ необходимо, чтобы вершина v_4 была смежна с некоторой вершиной v_5 из V_2 .

Вернемся к исходному графу G и выполним процедуру перераспределения вкладов.

Положим, что любое ребро (v_1, v') , где $v' \in V_1$, дает вклад 2 в условную степень вершины v' и не дает вклада в условную степень вершины v_1 . Ребро (v', v'') , где $v' \in V_2$, $v'' \in V_3$ и $v'' \in T$, в условную степень вершины v' дает вклад $1/2$ и в условную степень вершины v'' дает вклад $3/2$. Пусть любое другое ребро из G дает единичный вклад каждой инцидентной вершине. Таким образом, $\deg'(v \in V_1) = 3$ для любой $v \in V_1$ и $\deg'(v \in V_3) \geq 3$ для любой $v \in V_3$. Если $\deg(v \in V_2) \geq 4$ или $\deg(v \in V_2) = 3$ и $\deg_B(v \in V_2) = 2$, то $\deg'(v \in V_2) \geq 3$. Если $\deg'(v \in V_2) \geq 3$ для любой вершины в V_2 , то

$$\sum_{v \in V(G)} \deg v \geq \sum_{v \in V(G)} \deg' v \geq 3n - 3,$$

что противоречит условию $2k \leq 3n - 4$. Следовательно, в множестве V_2 имеется вершина v_2 такая, что $\deg' v_2 = 5/2$. Поэтому $\deg v_2 = 3$ и $\deg_B v_2 = 1$. Пусть вершина v_2 из V_3 смежна с вершинами v_3 из V_1 , v_4 из V_2 и v_5 из T , которая принадлежит множеству V_3 . Пусть v_5 смежна с v_6 из V_2 , а вершина v_6 — с v_7 из V_1 . Удалим вершину v_1 . Для выполнения неравенства $d(v_3, v) \leq 4$ для любой вершины $v \in V_1$ необходимо, чтобы v_4 была смежна со всеми вершинами из V_2 , кроме, возможно, вершины v_6 .

Вернемся к исходному графу G . Для выполнения неравенства $d(v_5, v) \leq 3$ для любой $v \in V_1$ необходимо, чтобы вершина v_6 была смежна со всеми вершинами из V_2 , кроме, возможно, вершин v_2 и v_4 .

Так как вершина v_1 принадлежит множеству V_B , то она смежна не менее чем с 3 вершинами из V_1 . Поэтому $|V_1| \geq 3$. Допустим, что $|V_1| = 3$. Так как $\deg_B(v \in V_2) \geq 1$ для любой v из V_2 , то вершина v_6 смежна с v_4 , и, таким образом, получаем граф из \mathfrak{G}_2^3 с 8 вершинами, изображенный на рис. 11. Допустим, что $|V_1| \geq 4$. Каждая вершина из $V' = V_2 - \{v_2, v_4, v_6\}$ смежна с вершинами v_4 и v_6 . Поэтому $\deg'(v \in V') \geq 3$ для любой v из V' . Если $|V_1| \geq 5$, то $\deg' v_6 \geq 3$ и $\deg' v_4 \geq 3$. Следовательно, $\sum_{v \in V(G)} \deg' v > 3n - 4$ и поэтому $|V_1| \leq 4$. Пусть $|V_1| = 4$ и вер-

шина $v_8 \in V'$. Тогда $\deg' v_4 \geq 3$ и $\deg' v_8 \geq 3$. Для выполнения неравенства $\sum_{v \in V(G)} \deg' v \leq 3n - 4$ необходимо, чтобы $\deg' v_4 = \deg' v_8 = 3$

и $\deg' v_6 = 5/2$. Следовательно, $|V_3| = 1$ и получаем граф из \mathfrak{E}_2^3 с 10 вершинами, изображенный на рис. 12.

§ 4. Экстремальные графы из $\mathfrak{E}_3^3(n, 3, 4)$

Допустим, что имеется граф G из \mathfrak{E}_3^3 , содержащий не более $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребер. Пусть v_2 — вершина из T , смежная с такими вершинами v_1 и v_3 , что величина $\deg_B v_1 + \deg_B v_3$ является минимальной для любых двух вершин из V_B , имеющих общую смежную вершину из T . Допустим, что $\deg_B v_1 \leq \deg_B v_3$. Обозначим через G' подграф, порожденный вершинами v_1, v_2, v_3 и вершинами из V_3 , смежными с v_i , $i = 1, 3$. Пусть G' содержит n' вершин и k' ребер.

Положим, что произвольное ребро (v_j, v') , где $v_j \in V(G')$ и $v' \notin V(G')$ дает вклад 2 в условную степень вершины v' и не дает вклада в условную степень вершины v_j . Пусть любое другое ребро из G дает единичный вклад каждой инцидентной вершине. Для выполнения неравенства $d(v_2, v \in V(G)) \leq 3$ необходимо, чтобы

- 1) любая вершина из $T - \{v_2\}$ была смежна с вершиной из G' ;
- 2) для любой вершины v из G_B , не смежной с вершиной из G' , имелась вершина v' из T , смежная с вершинами v и v_3 (или v_1). Для выполнения неравенства $d(v_2, v') \leq 4$ после удаления вершины v_3 (или v_1) необходимо, чтобы в графе G имелась вершина v'' из T , $v' \neq v''$, смежная с v и v_1 (или v_3).

Таким образом, для произвольной вершины $v \notin V(G')$ выполнено следующее перераспределение вкладов:

$\deg' v = 3$, если $v \in T$ и v смежна с одной вершиной подграфа G' или если $v \in V_B$, $\deg_B v = 1$, $\deg v = 3$ и v не смежна с вершинами подграфа G' (пусть $v \in V_B^0$, где V_B^0 — множество таких вершин из V_B и $n_B^0 = |V_B^0|$);

$\deg' v = 4$, если $v \in T$ и v смежна с двумя вершинами подграфа G' (множество вершин из $T - \{v_2\}$, смежных с двумя вершинами подграфа G' , обозначим через T');

$\deg' v \geq 4$, если $v \in V_B$ и v смежна с одной вершиной подграфа G' или v не смежна с вершинами подграфа G' и $\deg v \geq 4$;

$\deg' v \geq 5$, если $v \in V_B$ и v смежна более чем с одной вершиной подграфа G' .

Обозначим через V_B^1 множество вершин из V_B , не принадлежащих множеству $V(G')$ и условная степень которых равна 4. Пусть $n_B^1 = |V_B^1|$. Обозначим через V_B^2 множество вершин из V_B , не принадлежащих множеству $V(G')$ и условная степень которых превосходит 4. Пусть

$n_B^2 = |V_B^2|$. Таким образом, используя $n = n' - 1 + n_B^2 + n_B^1 + |T| + n_B^0$, получаем

$$3n - 4 \geq \sum_{v \in V(G)} \deg' v \geq 5n_B^2 + 4n_B^1 + 3(|T| - 1 - |T'|) + 4|T'| + 2k' + 3n_B^0. \quad (4)$$

В процессе рассмотрения графов из \mathfrak{G}_3^3 , содержащих не более $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребер, будем различать следующие случаи:

1) $\deg_B v_1 + \deg_B v_3 \geq 4$. Это неравенство означает, что в графе G любая вершина из T , смежная с вершиной степени 1 в G_B , смежна также с вершиной степени не менее 3 в G_B . Множество таких графов обозначим через $\bar{\mathfrak{G}}_3^3$;

2) $\deg_B v_1 + \deg_B v_3 = 3$. Это означает, что $\deg_B v_1 = 1$, $\deg_B v_3 = 2$ и в графе G любая вершина из T , смежная с вершиной степени 1 в G_B , смежна также с вершиной степени не менее 2 в G_B . Пусть n'_B — количество вершин из V_B , которые в подграфе G_B имеют степень 1. Тогда получаем

$$|T| \geq 2n'_B. \quad (5)$$

Множество таких графов обозначим через $\bar{\mathfrak{G}}_3^3$;

3) $\deg_B v_1 = \deg_B v_3 = 1$. Множество таких графов обозначим через $\tilde{\mathfrak{G}}_3^3$.

Для графов из $\bar{\mathfrak{G}}_3^3$ и $\tilde{\mathfrak{G}}_3^3$, содержащих не более $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребер, имеем $n_B^0 = 0$.

4.1. Поиск экстремальных графов из $\bar{\mathfrak{G}}_3^3$. Так как произвольная вершина v из G_B степени 1 в G_B смежна не менее чем с двумя вершинами из T , то в графе G существует не менее двух вершин, имеющих в G_B степень, не меньшую 3. Если v из T смежна с такими вершинами v' и v'' , что $\deg_B v' = \deg_B v'' = 2$, то ребра (v, v') и (v, v'') дают вклад по $1/2$ в условную степень вершин v' и v'' и по $3/2$ в условную степень вершины v . Если $v \in V_B$, $\deg_B v \geq 3$ и $v' \in T$, то ребро (v, v') дает вклад 2 в условную степень вершины v' и дает нулевой вклад в условную степень вершины v . Пусть любое другое ребро из G дает единичный вклад каждой инцидентной вершине.

Покажем, что в графе G число вершин $n_B \geq 11$. Пусть n''_B — количество таких вершин из V_B , что они имеют степень 2 в подграфе G_B и степень 3 в графе G . Для таких вершин условная степень не менее $5/2$. Следовательно, $3(n_B - n''_B) + (5/2)n''_B + 3|T| \leq 3n - 4$, т. е. $n''_B \geq 8$. Так как в графе G есть не менее двух вершин степени 3 в G_B и вершина степени 1 в G_B , то $n_B \geq 11$.

Если в графе G нет вершины v_2 из T , смежной с такой вершиной v_1 , что $\deg v_1 = 3$ и $\deg_B v_1 = 2$, и с вершиной v_3 степени 2 в подграфе G_B ,

то

$$\sum_{v \in V(G)} \deg v \geq \sum_{v \in V(G)} \deg' v \geq 3n_B + 3|T| \geq 3n,$$

что противоречит неравенству $2k \leq 3n - 4$. Следовательно, в графе G имеется вершина v_2 из T , смежная с такой вершиной v_1 , что $\deg v_1 = 3$ и $\deg_B v_1 = 2$, и с такой вершиной v_3 , что $\deg_B v_3 = 2$. Обозначим через v_4 и v_5 вершины из V_B , смежные с v_1 , и через v_6 и v_7 вершины из V_B , смежные с v_3 . Вершины v_i , $1 \leq i \leq 7$, образуют подграф G' с n' вершинами и k' ребрами.

Для выполнения условия $d(v_1, v_2) \leq 4$ после удаления ребра (v_1, v_2) из G возможны следующие случаи:

- а) $v_5 = v_6$; следовательно, $n' \leq 6$;
- б) имеется вершина v_8 из T , смежная с v_3 и v_5 ; следовательно, $|T'| \geq 1$;
- в) v_5 смежна с v_6 ; следовательно, $k' \geq 7$.

Поэтому из (4) получаем, что $4n' - 2k' - n_B - n_B^2 - |T'| \geq 5$. Так как $k' \geq 6$ и $n_B \geq 11$, то $n' = 7$. Если $n' = 7$, то $k' = 6$ и $|T'| = n_B^2 = 0$. Но тогда после удаления ребра (v_1, v_2) не выполняется условие $d(v_1, v_2) \leq 4$.

4.2. Поиск экстремальных графов из $\bar{\mathfrak{G}}_3^3$. Пусть в графе G любая вершина из T , смежная с вершиной степени 1 в G_B , смежна с вершиной степени не меньшей 2 в G_B . Множество вершин подграфа G' состоит из следующих вершин v_i , $1 \leq i \leq 6$: $\deg_B v_1 = 1$ и $\deg_B v_3 = 2$, вершина v_2 из T смежна с v_1 и v_3 , вершина v_4 из V_B смежна с v_1 и вершины v_5 и v_6 из V_B смежны с v_3 . В подграфе G' содержится n' вершин и k' ребер, где $n' = 5$ или $n' = 6$, а $k' \geq 5$. После удаления ребра (v_1, v_2) из G неравенство $d(v_1, v_2) \leq 4$ может выполняться в следующих случаях:

- а) $v_5 = v_4$; следовательно, $n' \leq 5$;
- б) имеется вершина из T' , смежная с v_1 или v_3 ; следовательно, $|T'| \geq 1$;
- в) v_5 смежна с v_4 ; следовательно, $k' \geq 6$.

Допустим, что в графе G имеется вершина v_7 из G_B , не смежная с вершинами из G' . Тогда в графе G есть вершины v_8 и v_9 из T , смежные с v_1 и v_3 соответственно и с вершиной v_7 . Но так как $\deg_B v_1 = 1$ и имеется вершина v_8 из T , смежная с v_7 и v_1 , то $\deg_B v_7 \geq 2$, $\deg v_7 \geq 4$ и $n_B \geq n' + 2$. Поэтому из (4) следует, что $3n' - 2k' - |T'| \geq 7$. Если $n' \leq 5$, то $k' \leq 4$, что противоречит неравенству $k' \geq 5$. Если $k' \geq 6$, то $n' \geq 7$, что противоречит условию $6 \geq n' \geq 5$. Допустим, что $n' = 6$, $k' = 5$ и $|T'| = 1$. Подставив эти значения в неравенство (4), решим его. В результате получим $n_B \leq 8$. Так как $n' = 6$, то в подграфе G' имеется 5 вершин из V_B . Следовательно, вне подграфа G' находится не более

3 вершин из V_B . Поэтому $\deg_B v_7 = 2$ и $n_B = 8$. Пусть v_{10} и v_{11} — вершины из V_B , смежные с v_7 . Допустим, что $\deg_B v_{10} \leq \deg_B v_{11}$. Покажем, что $\deg_B v_{10} \geq 2$. Действительно, если v_{10} смежна с некоторой вершиной из G' , то $\deg_B v_{10} \geq 2$. Если вершина v_{10} не смежна с вершинами из G' , то, как было показано, например, для вершины v_7 , имеем $\deg_B v_{10} \geq 2$. Следовательно, $\deg_B v_{11} \geq 2$ и вершинам v_7, v_{10}, v_{11} в подграфе G_B инцидентно не менее 3 ребер.

Допустим, что вершинам v_7, v_{10}, v_{11} в подграфе G_B инцидентно не менее 4 ребер. Тогда $k_B \geq 7$. Используя (2), получаем $3n - 4 \geq 14 + 4(n - 8)$, т. е. $n \leq 14$ и $|T| \leq 6$. Но так как v_1 смежна с v_2 и v_8 , вершина v_3 — с v_2 и v_9 , вершина v_7 — с v_8 и v_9 и по крайней мере одна из вершин v_1, v_3 смежна с вершиной из T' , то $\deg v_1 + \deg v_3 + \deg v_7 \geq 12$. Поэтому $C = \sum_{v \in V_B} (\deg v - 3) \geq 3$ и из (1) следует, что $|T| \geq 7$, что противоречит условию $|T| \leq 6$.

Предположим, что в подграфе G_B вершинам v_7, v_{10} и v_{11} инцидентны 3 ребра. Это означает, что эти вершины принадлежат треугольнику и не смежны с вершинами подграфа G' . Следовательно, в этом случае $\deg v_1 + \deg v_3 + \deg v_7 + \deg v_{10} + \deg v_{11} > 20$. Поэтому $C = \sum_{v \in V_B} (\deg v - 3) > 5$ и из (1) следует, что $|T| > 9$. Так как $k_B = 6$, то из (2) получаем $3n - 4 \geq 12 + 4(n - 8)$, т. е. $n \leq 16$ и $|T| \leq 8$, что противоречит условию $|T| > 9$.

Таким образом, мы показали, что в графе G нет вершины, не принадлежащей $V(G')$ и не смежной с какой-либо вершиной подграфа G' .

Допустим, что $v_5 = v_4$ и, следовательно, $n' \leq 5$. Подставляя это выражение в (4) и используя то, что $k' \geq 5$, получаем $n_B \leq 5$. Так как в подграфе G_B содержится не менее $n_B - 1$ ребра, то из (2) следует, что $3n - 4 \geq 2n_B - 2 + 4|T|$. Поэтому $n_B \geq |T| + 2$. Так как $n_B \leq 5$, то $|T| \leq 3$, что противоречит (1). Таким образом, в графе G нет вершины из T , смежной с такими вершинами v' и v'' подграфа G_B , что $\deg_B v' = 1$, $\deg_B v'' = 2$, и $d(v', v'') \leq 2$ в подграфе G_B .

Пусть $n' = 6$, $k' \geq 5$ и $n_B \geq 5$. Подставляя эти выражения в (4), получаем $n_B + |T'| + 2k' \leq 19$. Если $k' = 5$, то $|T'| > 0$ и $n_B \leq 8$. Если $k' \geq 6$, то $n_B \leq 7$. Поэтому дальнейшее рассмотрение задачи сводится к изучению следующих случаев:

- i) $n_B = 8, k' = 5, |T'| = 1$; ii) $n_B = 7$; iii) $n_B = 6$; iv) $n_B = 5$.

Допустим, что $n_B = 8, k' = 5$ и $|T'| = 1$. Тогда в графе G' имеется вершина v_7 из T , смежная с v_1 или v_3 , а также еще с одной вершиной подграфа G' . Из (4) следует, что если $v \in V_B$ и $v \notin G'$, то $\deg' v = 4$, а если $v \in \{T - \{v_2, v_7\}\}$, то $\deg' v = 3$. Это означает, что произвольная вершина из V_B , не принадлежащая подграфу G' , смежна с одной

вершиной подграфа G' и имеет степень 3 в графе G , а некоторая вершина из $T - \{v_2, v_7\}$ смежна с одной вершиной подграфа G' .

Предположим, что вершина v_7 смежна с v_1 и v_5 . Тогда для выполнения неравенства $d(v_6, v_2) \leq 4$ после удаления вершины v_3 и выполнения неравенства $d(v_4, v_2) \leq 4$ после удаления вершины v_1 необходимо, чтобы имелись

1) вершина v_8 из T , смежная с v_1 и такой вершиной v_9 из V_B , смежной с v_6 , что $\deg_B v_9 = 2$;

2) вершина v_{10} из T , смежная с v_3 и вершиной v_{11} из V_B , смежной с v_4 .

Для выполнения неравенства $d(v_8, v_{10}) \leq 3$ необходимо, чтобы вершины v_9 и v_{11} были смежны. Поэтому получаем $\deg_B v_9 = \deg_B v_{11} = 2$. Так как $\deg v_9 = \deg v_{11} = 3$, то после удаления вершины v_1 получаем $d(v_7, v_{10}) > 4$, что противоречит условию $d_2 \leq 4$.

Предположим, что вершина v_7 смежна с v_3 и v_4 . Тогда для выполнения неравенств $d(v_5, v_2) \leq 4$ и $d(v_6, v_2) \leq 4$ после удаления вершины v_3 необходимо, чтобы имелись

1) вершина v_8 из T , смежная с v_1 и такой вершиной v_9 , смежной с v_5 , что $\deg_B v_9 = 2$;

2) вершина v_{10} из T , смежная с v_1 и такой вершиной v_{11} , смежной с v_6 , что $\deg_B v_{11} = 2$.

Пусть v_{12} — такая вершина из V_B , что $v_{12} \notin V(G')$, $v_{12} \neq v_{11}$ и $v_{12} \neq v_9$. Так как v_{12} , v_{11} и v_9 смежны с вершинами из G' , а $\deg_B v_9 = 2$ и $\deg_B v_{11} = 2$, то в подграфе G_B вершинам v_{12} , v_{11} и v_9 инцидентно не менее 4 ребер. Таким образом, из (2) следует, что $3n - 4 \geq 14 + 4|T|$. Поскольку $n_B = 8$, имеем $|T| \leq 6$. Так как $\deg v_1 + \deg v_3 \geq 8$, то $C \geq 2$. Отсюда и из (1) и (2) следует, что $|T| = 6$, $C = 2$, $\deg v_1 = \deg v_3 = 4$, $k_B = 7$ и в подграфе G_B вершинам v_{12} , v_{11} , v_9 инцидентно 4 ребра. Так как в G нет вершины, не смежной с вершинами из G' , то v_{12} смежна с вершиной из G' . Следовательно, $\deg_B v_{12} = 1$, вершины v_9 и v_{11} смежны и в T есть вершины v_{13} и v_{14} , смежные с v_{12} . Так как $\deg v_1 = \deg v_3 = 4$, то вершины v_{13} и v_{14} не смежны с v_1 и v_3 . Следовательно, v_{13} и v_{14} должны быть смежны с двумя вершинами из $\{v_4, v_5, v_6\}$. Допустим, что v_{13} смежна с v_5 . Тогда $d(v_{10}, v_{13}) > 3$, что противоречит условию $d_1 \leq 3$. Если v_{13} смежна с v_6 , то $d(v_8, v_{13}) > 3$.

Допустим, что $n_B = 7$. Тогда $k_B \geq 5$. Используя (1) и (2), получаем $5 \leq k_B \leq 6$. Предположим, что $k_B = 5$. Это означает, что $n'_B \geq 4$. Отсюда и из (5) следует, что $|T| \geq 8$, и, пользуясь (2), имеем $k_B \leq 4$.

Допустим, что $n_B = 7$ и $k_B = 6$. Тогда $n'_B \geq 2$. Из (2) и (5) следует, что $|T| \leq 5$ и $n'_B = 2$. Так как $|T| \leq 5$, то из (1) получаем, что $C \leq 1$. Рассмотрим следующие возможности для подграфа G_B :

- 1) подграф G_B — простая цепь;
- 2) подграф G_B — объединение простой цепи длины l и $(6-l)$ -цикла, $1 \leq l \leq 3$.

Предположим, что подграф G_B — простая цепь. Пусть v_1 и v_2 — такие вершины, что $\deg_B v_1 = \deg_B v_2 = 1$. Так как $C \leq 1$, то допустим, что $\deg v_1 = 3$. Пусть v_3 и v_4 — вершины из T , смежные с v_1 , вершина v_5 из V_B смежна с v_1 , а вершина v_6 из V_B смежна с v_2 . Для выполнения неравенств $d(v_1, v_2) \leq 3$ и $d(v_4, v_2) \leq 3$ допустим, что v_3 и v_6 смежны, вершина v_4 смежна с v_7 из V_B , которая смежна с v_6 . Удалим ребро (v_3, v_6) . Для выполнения неравенства $d(v_3, v_2) \leq 4$ необходимо, чтобы имелась вершина v_8 из T , смежная с v_5 и v_2 . Вернемся к исходному графу. Удалим ребро (v_1, v_5) . Для выполнения условия $d(v_1, v_5) \leq 4$ необходимо, чтобы была вершина из T , смежная с v_6 или v_7 , а также с v_5 . Но тогда имеем $\deg v_5 \geq 4$ и $\deg v_6 \geq 4$, что противоречит условию $C \leq 1$.

Предположим, что подграф G_B является объединением простой цепи длины l и $(6-l)$ -цикла. Пусть эта цепь является компонентой K_1 в подграфе G_B , а $(6-l)$ -цикл — компонентой K_2 . Пусть v_1 и v_2 — такие вершины из компоненты K_1 , что $\deg_B v_1 = \deg_B v_2 = 1$. Так как в графе G нет вершины из T , смежной с такими вершинами v' и v'' из G_B , что $\deg_B v' = 1$, $\deg_B v'' = 2$ и $d(v', v'') \leq 2$ в подграфе G_B , то в графе G нет вершины из T , смежной с v_1 или v_2 и еще с одной вершиной компоненты K_1 . Удалим ребро, инцидентное вершине v_1 и вершине из K_1 . Для выполнения условия $d(v_1, v) \leq 4$ для любой $v \in K_1$ требуется, чтобы существовала вершина $v_3 \in K_2$, смежная с вершинами v_4 и v_5 из T , где v_4 смежна с v_1 , а вершина v_5 — с вершиной $v \in K_1$. Но так как $\deg_B v_3 = 2$, то $\deg v_3 \geq 4$. Поскольку $C \leq 1$, $\deg v_3 = 4$ и любая другая вершина из G_B имеет степень 3. Следовательно, для выполнения неравенства $d(v_1, v) \leq 4$ для любой $v \in K_1$ после удаления ребра, инцидентного v_1 и вершине из K_1 , необходимо, чтобы K_1 состояла из вершин v_1 и v_2 . Так как $C = 1$, то из (1) следует, что $|T| = 5$. Но так как $\deg v_1 = \deg v_2 = 3$, то из (5) следует, что в T имеется 4 вершины, смежные с v_1 и v_2 . Следовательно, в T существует вершина v_6 , смежная с двумя вершинами из K_2 степени 3. Но в этом случае получаем $d(v_1, v_6) > 3$, что противоречит условию $d_1 \leq 3$.

Допустим, что $n_B = 6$. Тогда имеем $k_B \geq 4$. Используя (1) и (2), получаем $4 \leq k_B \leq 5$. Предположим, что $k_B = 4$. Это означает, что $n'_B \geq 4$, и из (5) следует, что $|T| \geq 8$. Отсюда и из (2) получаем $k_B \leq 3$.

Допустим, что $n_B = 6$ и $k_B = 5$. Тогда $n'_B \geq 2$. Из (1), (2) и (5) следует, что $|T| = 4$, $C = 0$ и $n'_B = 2$. Это означает, что в графе G все вершины подграфа G_B имеют степень 3 и произвольная вершина из T

смежна с такой вершиной v , что $\deg_B v = 1$. Рассмотрим следующие возможности для подграфа G_B :

- 1) подграф G_B является простой цепью;
- 2) подграф G_B является объединением простой цепи длины l и $(5-l)$ -цикла, $1 \leq l \leq 2$.

Предположим, что подграф G_B является простой цепью. Так как в графе G нет вершины из T , смежной с такими вершинами v' и v'' подграфа G_B , что $\deg_B v' = 1$, $\deg_B v'' = 2$ и $d(v', v'') \leq 2$ в подграфе G_B , то получаем граф из $\tilde{\mathfrak{G}}_3^3$ с 10 вершинами, изображенный на рис. 13.

Предположим, что подграф G_B является объединением простой цепи длины l и $(5-l)$ -цикла. Пусть эта цепь является компонентой K_1 подграфа G_B , а $(5-l)$ -цикл — компонентой K_2 . Пусть v_1 и v_2 — такие вершины из компоненты K_1 , что $\deg_B v_1 = \deg_B v_2 = 1$. Так как в графе G нет вершины из T , смежной с такими вершинами v' и v'' из G_B , что $\deg_B v' = 1$, $\deg_B v'' = 2$ и $d(v', v'') \leq 2$ в подграфе G_B , то в графе G нет вершины из T , смежной с v_1 или v_2 и еще с одной вершиной компоненты K_1 . Удалим ребро, инцидентное v_1 и вершине из K_1 . Для выполнения условия $d(v_1, v) \leq 4$ для любой $v \in K_1$ требуется, чтобы существовала вершина $v_3 \in K_2$, смежная с вершинами v_4 и v_5 из T , где v_4 смежна с v_1 , а вершина v_5 — с вершиной $v \in K_1$. Но так как $\deg_B v_3 = 2$, то $\deg v_3 \geq 4$, что противоречит условию $C = 0$.

Допустим, что $n_B = 5$. Тогда если $k_B \geq 4$, то, используя (2), получаем $|T| \leq 3$, что противоречит (1). Если $k_B = 3$, то $n'_B \geq 4$ и согласно (5) имеем $|T| \geq 8$. Отсюда и из (2) следует, что $k_B < 2$, что противоречит условию $k_B \geq 3$.

4.3. Поиск экстремальных графов из $\tilde{\mathfrak{G}}_3^3$. Пусть в графе G имеется вершина v_2 из T , смежная с такими вершинами v_1 и v_3 , что $\deg_B v_1 = \deg_B v_3 = 1$. Обозначим через v_4 и v_5 вершины из V_B , смежные с v_1 и v_3 соответственно. Подграф G' порожден вершинами v_1, \dots, v_5 . В подграфе G' содержится n' вершин и k' ребер, где $4 \leq n' \leq 5$ и $k' \geq 4$. Для выполнения условия $d(v_1, v_2) \leq 4$ после удаления ребра (v_1, v_2) возможны следующие случаи:

- а) $v_4 = v_5$ и тогда имеем $n' = 4$;
- б) v_5 смежна с v_4 , откуда следует, что $k' \geq 5$;
- в) v_5 не смежна с v_4 и имеется вершина из T , смежная либо с v_5 и v_1 , либо с v_3 и v_4 . Следовательно, $|T'| \geq 1$.

Используя (4), получаем

$$2n_B^2 + n_B^1 + |T'| + 2k' - 3n' \leq -4. \quad (6)$$

Покажем, что $2n_B^2 + n_B^1 \leq 2$. Действительно, если $k' \geq 5$, то, подставляя это выражение в (6), получаем $2n_B^2 + n_B^1 \leq 1$. Если $n' = 4$, то из (6) и выражения $k' \geq 4$ следует, что $n_B^1 = n_B^2 = 0$ и $|T'| = 0$. Если $n' = 5$ и $k' = 4$, то $|T'| \geq 1$ и из (6) следует, что $2n_B^2 + n_B^1 \leq 2$.

Предположим, что $n' = 4$. Тогда $n_B^1 = n_B^2 = 0$ и $|T'| = 0$. Допустим, что $n_B^0 = 0$. Тогда $n_B = 3$ и $k_B = 2$. Подставляя эти значения в (2), получаем $|T| \leq 1$, что противоречит (1). Допустим, что $n_B^0 > 0$. Так как $n_B^1 = 0$, то $\deg_B v_4 = 2$. Следовательно, должна существовать вершина из T , смежная с v_4 и некоторой вершиной $v_6 \in V_B^0$. Но для выполнения неравенства $d(v_6, v_2) \leq 3$ должна существовать вершина v_7 из T , смежная с v_6 и v_1 . Для выполнения условия $d(v_7, v_2) \leq 4$ после удаления v_1 необходимо, чтобы имела вершина из T , смежная с v_6 и v_3 . Так как $\deg_B v_6 > 0$, то в этом случае получаем $\deg v_6 \geq 4$, что противоречит условию $v_6 \in V_B^0$. Итак, мы показали, что $n' > 4$. Таким образом, в графе G нет вершины из T , смежной с такими вершинами v' и v'' из G_B , что $\deg_B v' = \deg_B v'' = 1$ и $d(v', v'') \leq 2$ в подграфе G_B .

Допустим, что $n' = 5$ и v_5 смежна с v_4 . Тогда из (6) следует, что $k' = 5$, $n_B^2 = 0$ и $n_B^1 \leq 1$. Предположим, что $n_B^1 + n_B^2 = 0$. В этом случае из (6) следует, что $|T'| \leq 1$. Пусть вершина v_5 не смежна ни с одной вершиной из T' . Тогда имеется вершина из T , смежная с v_5 и некоторой вершиной $v_6 \in V_B^0$. Вершина v_6 смежна также с двумя вершинами из T , которые смежны с v_1 и v_3 соответственно. Поскольку $\deg_B v_6 > 0$, то $\deg v_6 \geq 4$, что противоречит условию $v_6 \in V_B^0$. Предположим, что $n_B^1 = 1$ и существует $v \in V_B^1$. Тогда из (6) получаем $|T'| = 0$ и возможны два случая:

- 1) имеется вершина $v_6 \in V_B^1$, смежная с v_4 ;
- 2) имеется вершина из V_B^1 , не смежная с вершинами из G' и, следовательно, в V_B нет вершин, смежных с вершинами из G' .

Пусть имеется вершина $v_6 \in V_B^1$, смежная с v_4 . Так как $|T'| = 0$, то имеется вершина v_7 из T , смежная с v_5 и некоторой вершиной из V_B , не принадлежащей множеству $V(G')$. Если v_7 смежна с некоторой вершиной $v \in V_B^0$, то как и в случае $n_B^1 = 0$ получаем, что v смежна также с двумя вершинами из T , смежными с v_1 и v_3 . Поэтому $\deg v \geq 4$, что противоречит условию $v \in V_B^0$. Допустим, что v_7 смежна с v_6 . Так как $\deg' v_6 = 4$, то $\deg v_6 = 3$ и v_6 смежна не более чем с двумя вершинами из T . Если $n_B^0 = 0$, то получаем $|T| < 4$, что противоречит (1). Следовательно, $n_B^0 > 0$. Пусть $v_8 \in V_B^0$ и смежные с ней вершины v_9 и v_{10} из T смежны с v_1 и v_3 соответственно. Для выполнения неравенства $d(v_9, v_1) \leq 4$ после удаления ребра (v_1, v_9) и неравенства $d(v_{10}, v_3) \leq 4$ после удаления ребра (v_3, v_{10}) необходимо, чтобы

- 1) v_8 была смежна с v_6 ;
- 2) имела вершину из T , смежная с v_8 и v_5 .

Но тогда $\deg v_8 \geq 4$, что противоречит условию $v_8 \in V_B^0$.

Пусть в V_B нет вершин, смежных с вершинами из G' , и имеется вершина из V_B^1 , не смежная с вершинами подграфа G' . Так как $|T'| = 0$ и $\deg_B v_4 = \deg_B v_5 = 2$, то имеется вершина v_6 из T , смежная с v_4 , и вершина v_7 из T , смежная с v_5 . Вершины v_6 и v_7 должны быть смежны соответственно с такими вершинами v_8 и v_9 из V_B , что $v_8 \notin V(G')$ и $v_9 \notin V(G')$. Если $v_8 \neq v_9$, то из $n_B^1 = 1$ следует, что $v_9 \in V_B^0$. Но так как $\deg_B v_9 > 0$ и v_9 смежна с v_7 и двумя вершинами из T , которые смежны с v_1 и v_3 , то $\deg v_9 \geq 4$, что противоречит условию $v_9 \in V_B^0$. Если $v_8 = v_9$, то $\deg v_8 \geq 5$, что противоречит условию $n_B^2 = 0$.

Итак, мы показали, что $n' = 5$ и v_5 не может быть смежна с v_4 . Таким образом, в графе G нет вершины из T , смежной с такими вершинами v' и v'' из G_B , что $\deg_B v' = \deg_B v'' = 1$ и $d(v', v'') \leq 3$ в подграфе G_B .

Пусть v_5 не смежна с v_4 и имеется вершина v_6 из T' , смежная с вершинами v_5 и v_1 . В этом случае имеем $|T'| \geq 1$, а из (6) получаем, что $2n_B^2 + n_B^1 \leq 2$. Покажем, что нет вершины v' из V_B^0 . Допустим, что вершина v' смежна с v'' из V_B , которая смежна, например, с вершиной v_4 из G' . Тогда имеются две вершины из T , смежные соответственно с вершинами v' , v_1 и v' , v_3 . Но так как $d(v_1, v') = 3$ в подграфе G_B и $\deg_B v' = \deg_B v_1 = 1$, то нет вершины из T , смежной с вершинами v' и v_1 . Допустим, что расстояние между v' и ближайшей к ней вершиной из $G' \cap G_B$ больше 3. Так как имеются две вершины из T , смежные соответственно с вершинами v' , v_1 и v' , v_3 , то пусть v'' из T смежна с v' и v_1 . Удалим ребро (v'', v_1) . Для выполнения неравенства $d(v'', v_1) \leq 4$ необходимо, чтобы была вершина из T , смежная с вершинами v' и v_4 . Так как $\deg_B v' > 0$, то $\deg v' \geq 4$, что противоречит условию $v' \in V_B^0$. Таким образом, в графе G для любой такой вершины v из V_B , что $v \notin V(G')$, имеем $v \in (V_B^1 \cup V_B^2)$. Но так как $2n_B^2 + n_B^1 \leq 2$ и $n' = 5$, то $4 \leq n_B \leq 6$. Рассмотрим следующие случаи:

- 1) $n_B = 6$; 2) $n_B = 5$; 3) $n_B = 4$.

Допустим, что $n_B = 6$. Так как $n' = 5$, то $n_B^2 + n_B^1 = 2$. Пользуясь этим равенством, из (6) получаем, что $n_B^2 = 0$. Следовательно, $n_B^1 = 2$ и $|T'| = 1$. Используя (1) и (2), имеем $k_B \leq 5$. Допустим, что $k_B = 5$. Тогда из (1) и (2) следует, что $|T| = 4$ и любая вершина из V_B имеет степень 3. Поэтому $\deg v_1 = 3$. Так как $|T'| = 1$ и $n_B^2 = 0$, то после удаления ребра (v_1, v_4) получаем $d(v_1, v_4) > 4$, что противоречит условию $d_2 \leq 4$. Предположим, что $k_B \leq 4$ и в подграфе G_B вершинам v_7 и v_8 из V_B^1 инцидентно не более двух ребер. Для выполнения неравенства $d(v_2, v_4) \leq 4$ после удаления v_1 необходимо, чтобы имела вершина v_9

из T , смежная с вершинами v_3 и v_7 , и вершина v_7 была смежна с v_4 . Следовательно, $k_B = 4$ и вершинам v_7 и v_8 инцидентно два ребра. Удалим ребро (v_1, v_4) . Для выполнения неравенства $d(v_1, v_4) \leq 4$ необходимо, чтобы имелась вершина v_{10} из T , смежная с вершинами v_1 и v_8 (тогда в подграфе G_B имеем $d(v_1, v_8) > 3$), и вершина v_{11} из T , смежная с вершинами v_4 и v_8 . Следовательно, v_8 смежна с v_5 и получаем $d(v_9, v_{10}) > 3$, что противоречит неравенству $d_1 \leq 3$.

Допустим, что $n_B = 5$. В этом случае $k_B \geq 3$. Используя (1) и (2), получаем $k_B = 3$. Так как $\deg_B(v \in V_B) > 0$, то подграф G_B является объединением двух простых цепей из 2 и 3 вершин. Так как в графе G нет вершины из T , смежной с такими вершинами v' и v'' из G_B , что $\deg_B v' = \deg_B v'' = 1$ и $d(v', v'') \leq 3$ в G_B , то любая вершина из T смежна с вершинами из разных компонент подграфа G_B . Поэтому $|T| \geq 5$. Используя (2), получаем $|T| = 5$; соответствующий граф из $\tilde{\mathfrak{G}}_3^3$ с 10 вершинами изображен на рис. 14.

Допустим, что $n_B = 4$. Используя (1) и (2), имеем $k_B = 2$, $|T| = 4$ и получаем граф из $\tilde{\mathfrak{G}}_3^3$ с 8 вершинами, изображенный на рис. 15.

Итак, рассмотрев графы из $\tilde{\mathfrak{G}}_3^3$, мы обнаружили все графы из \mathfrak{G}_3^3 не более чем с $(3n - 4)/2$ ребрами при $n \geq 6$ и показали, что в графах из \mathfrak{G}_3^3 имеется не менее $(3n - 4)/2$ ребер (графы с $(3n - 4)/2$ ребрами из \mathfrak{G}_3^3 изображены на рис. 11–15).

§ 5. Экстремальные графы из $\mathfrak{G}_4^3(n, 3, 4)$

Рассмотрим граф G из \mathfrak{G}_4^3 , содержащий не более $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребер. Так как $w_B = 2$, из (2) имеем $2n_B + 4|T| \leq 3n - 4$. Поэтому

$$n_B \geq |T| + 4. \quad (7)$$

Далее из (1) и (7) получаем

$$n_B \geq 8 + C. \quad (8)$$

Выполним процедуру перераспределения вкладов в графе G . Если v_2 из T смежна с такими вершинами v_1 и v_3 , что $\deg_B v_1 = \deg_B v_3 = 2$, то в условную степень вершин v_1 и v_3 ребро (v_1, v_2) и ребро (v_2, v_3) дают вклад по $1/2$. В условную степень вершины v_2 суммарный вклад ребер (v_1, v_2) и (v_2, v_3) равен 3. Если $v_1 \in V_B$, $\deg_B v_1 \geq 3$ и $v_2 \in T$, то в условную степень вершины v_2 ребро (v_1, v_2) дает вклад 2 и дает нулевой вклад в условную степень вершины v_1 . Пусть любое другое ребро из G каждой инцидентной вершине дает единичный вклад.

Если в графе G отсутствует вершина v_2 из T , смежная с такой вершиной v_1 , что $\deg v_1 = 3$, $\deg_B v_1 = 2$, и с такой вершиной v_3 , что

$\deg v_3 = 2$, то

$$\sum_{v \in V(G)} \deg v \geq \sum_{v \in V(G)} \deg' v \geq 3n_B + 3|T| \geq 3n,$$

что противоречит условию $2k \leq 3n - 4$. Следовательно, если в \mathfrak{G}_4^3 имеется граф не более чем с $\lfloor (3n - 4)/2 \rfloor$ ребрами, $n \geq 6$, то в нем имеется вершина v_2 из T , смежная с такой вершиной v_1 , что $\deg v_1 = 3$ и $\deg_B v_1 = 2$, и с вершиной v_3 степени 2 в G . Обозначим через v_4 и v_5 вершины из V_B , смежные с v_1 , и через v_6 и v_7 вершины из V_B , смежные с v_3 . Далее пусть G' обозначает образующий подграф на вершинах v_i , $i = 1, 2, \dots, 7$. Пусть G' содержит n' вершин и k' ребер. Положим, что произвольное ребро (v_i, v') , где $v_i \in V(G')$, $v' \notin V(G')$, $i = 1, 2, \dots, 7$, дает вклад 2 в условную степень вершины v' и дает нулевой вклад в условную степень вершины v_i . Пусть остальные ребра из G дают одинаковые вклады каждой инцидентной вершине. В этом случае получаем $2k \geq 2k' + \sum_{v \notin V(G')} \deg' v$. Для выполнения неравенства $d(v_2, v \in T) \leq 3$ необходимо, чтобы любая вершина из $T - \{v_2\}$ была смежна с вершиной из G' .

Покажем, что в графе G нет вершины, не смежной с вершиной подграфа G' . Допустим, что имеется такая вершина v . Для выполнения неравенства $d(v_2, v) \leq 3$ необходимо, чтобы имелась вершина v' из T , смежная с вершинами v и v_3 . Но после удаления v_3 для выполнения неравенства $d(v', v_2) \leq 4$ необходимо, чтобы имелась вершина v'' из T , смежная с v_1 и v . Но тогда $\deg v_1 \geq 4$, что противоречит условию $\deg v_1 = 3$.

Итак, для произвольной вершины $v \notin V(G')$ получаем $\deg' v = 3$, если $v \in T$ и v смежна с одной вершиной из G' ; $\deg' v = 4$, если $v \in T$ и v смежна с двумя вершинами из G' ; $\deg' v \geq 4$, если $v \in V_B$ и v смежна не более чем с одной вершиной из G' ; $\deg' v \geq 5$, если $v \in V_B$ и v смежна не менее чем с двумя вершинами из G' .

Для выполнения неравенства $d(v_1, v_2) \leq 4$ после удаления ребра (v_1, v_2) возможны следующие случаи:

а) $v_5 = v_6$; б) v_5 не смежна с v_6 и имеется вершина v_8 из T , смежная с v_3 и v_5 ; в) v_5 смежна с v_6 .

Случай а). Имеем $n' \leq 6$ и $k' = 6$. Поэтому

$$3n - 4 \geq \sum_{v \in V(G)} \deg' v \geq 4(n_B - n' + 1) + 3(|T| - 1) + 2k'.$$

Отсюда следует, что $n_B \leq 4n' - 17 \leq 7$. Но это неравенство противоречит (8). Следовательно, в графе G нет вершины из T , смежной

с такими вершинами v' и v'' из G_B , что $\deg_B v' = \deg_B v'' = 2$, $\deg v' = 3$ и $d(v', v'') \leq 2$ в подграфе G_B .

Случай б). Имеем $n' = 7$, $k' = 6$ и $\deg v_3 \geq 4$. Отсюда и из (8) следует, что $n_B \geq 9$.

Введем следующие обозначения:

- T' — множество вершин из $T - \{v_2\}$, смежных с двумя вершинами подграфа G' ;

- n'_B — число вершин из V_B , не принадлежащих подграфу G' и смежных с двумя вершинами подграфа G' ;

- n''_B — число вершин из V_B , не принадлежащих подграфу G' и смежных более чем с двумя вершинами подграфа G' .

Так как имеется вершина v_8 из T' , то $|T'| \geq 1$. Для выполнения неравенств $d(v_6, v_2) \leq 4$ и $d(v_7, v_2) \leq 4$ после удаления вершины v_3 необходимо либо наличие двух таких вершин v_9 и v_{10} , что v_9 смежна с v_6 и также с v_4 или v_5 , а v_{10} смежна с v_7 и также с v_4 или v_5 , либо наличие одной вершины, смежной с v_4 или v_5 , а также с v_7 и v_6 . Поэтому либо $n''_B \geq 1$, либо $n'_B \geq 2$, либо $|T'| \geq 3$. Отсюда следует, что

$$3n - 4 \geq \sum_{v \in V(G)} \deg' v \geq 4(n_B - n' - n'_B - n''_B + 1) + 3(|T| - |T'| - 1) + 4|T'| + 5n'_B + 6n''_B + 2k'.$$

Поэтому $n_B + |T'| + n'_B + 2n''_B \leq 11$. Так как $n_B \geq 9$ и $|T'| \geq 1$, то $n''_B = 0$ и $n'_B \leq 1$. Поэтому $|T'| \geq 3$, что противоречит полученному неравенству.

Случай с). Имеем $n' = 7$ и $k' \geq 7$. Для выполнения неравенства $d(v_7, v_2) \leq 4$ после удаления вершины v_3 необходимо либо наличие ребра (v_4, v_7) или ребра (v_6, v_7) , либо существование некоторой вершины, смежной с v_4 (или с v_5) и v_7 . Таким образом, $4(n_B - n' + 1) + 3(|T| - 1) + 2k' + 1 \leq 3n - 4$, т. е. $n_B \leq 8$. Из (1), (7) и (8) следует, что $n_B = 8$, $|T| = 4$, $C = 0$ и все вершины из G_B имеют степень 2 в G_B и степень 3 в G . Таким образом, $k' = 7$ и произвольная вершина из G_B , не принадлежащая подграфу G' , имеет условную степень 4 и смежна с некоторой вершиной из G_B . Поэтому вершина, смежная с вершинами v_4 и v_7 , принадлежит множеству T , а вершины v_8 и v_9 из G_B смежны с вершинами v_4 и v_7 . Отсюда следует, что подграф G_B является 8-циклом. Так как в графе G нет вершины из T , смежной с такими вершинами v' и v'' из G_B , что $d(v', v'') \leq 2$ в подграфе G_B , то получаем граф из \mathfrak{G}_4^3 с 12 вершинами, изображенный на рис. 16.

§ 6. Экстремальные графы из $\mathfrak{G}_5^3(n, 3, 4)$

Рассмотрим графы из \mathfrak{G}_5^3 не более чем с $(3n - 4)/2$ ребрами при $n \geq 6$. Покажем, что в графах из \mathfrak{G}_5^3 содержится не менее $(3n - 4)/2$

ребер. Допустим, что имеется граф G из \mathfrak{G}_5^3 , содержащий не более $(3n - 5)/2$ ребер, и в этом графе есть дублированные вершины степени 2. Пусть в G имеются вершины v_1 и v_2 из T , смежные с вершинами v_3 и v_4 из V_B , а также вершина v_5 , смежная с v_3 . Удалим вершину v_3 . Для выполнения неравенства $d(v_1, v_5) \leq 4$ необходимо, чтобы в графе $G - \{v_3\}$ имелась простая цепь с концами в вершинах v_5 и v_4 длины не более 3. Следовательно, в графе $G - \{v_1, v_2\}$ есть простая цепь с концами в вершинах v_3 и v_4 длины не более 4. К графу $G - \{v_1, v_2\}$ добавим ребро (v_3, v_4) , если такого ребра в графе G нет и в графе $G - \{v_1, v_2\} + \{v_3v_4\}$ из $\mathfrak{G}(n - 2, 3, 4)$ содержится не более $(3(n - 2) - 5)/2$ ребер. Если граф $G - \{v_1, v_2\} + \{v_3v_4\} \in \mathfrak{G}_5^3$, то будем продолжать выполнять описанную процедуру замены дублированных вершин степени 2 на ребра. Если в графе G имеется s дублированных вершин степени 2, то после удаления этих вершин и добавления s' ребер, где $s \geq 2s'$, получаем граф G_1 из $\mathfrak{G}(n - s, 3, 4)$, где $s > 0$, в котором имеется не более $(3n - 5 - 4s + 2s')/2 = (3(n - s) - (s - 2s') - 5)/2 \leq (3(n - s) - 5)/2$ ребер, $s' > 0$.

Допустим, что в графе G имеются не только дублированные вершины, но и вершина v_6 из T , смежная с вершинами v_7 и v_8 из V_B , где v_7 и v_8 смежны и вершина v_9 смежна с v_7 . Треугольник с вершинами v_6, v_7 и v_8 имеется также и в графе G_1 . Удалим вершину v_7 . Для выполнения неравенства $d(v_6, v_9) \leq 4$ необходимо, чтобы в графе $G_1 - \{v_7\}$ имелась простая цепь с концами в v_9 и v_8 длины не более 3. Следовательно, в графе $G_1 - \{v_6\} - \{v_7v_8\}$ имеется простая цепь с концами в v_7 и v_8 длины не более 4. Поэтому граф $G_1 - \{v_6\}$ из $\mathfrak{G}(n - s - 1, 3, 4)$ содержит не более $(3(n - s - 1) - 6)/2$ ребер. Следовательно, если в графе G_1 имеется s'' треугольников, в каждом из которых содержится вершина степени 2, то после удаления s'' вершин степени 2, принадлежащих треугольникам, из графа G_1 получаем такой граф G_2 из $\mathfrak{G}(n - s'' - s, 3, 4)$, что $G_2 \notin \mathfrak{G}_5^3$. Таким образом, в графе G_2 содержится не более $(3(n - s'' - s) - 6)/2$ ребер, если $s'' > 0$. Но ранее мы показали, что при $n \geq 5$ в графах из $\mathfrak{G} \setminus \mathfrak{G}_5^3$ содержится не менее $(3n - 5)/2$ ребер. Следовательно, $s'' = 0$ и в графе G_1 нет треугольника, содержащего вершину степени 2. Поэтому $G_1 \in \mathfrak{G} \setminus \mathfrak{G}_5^3$ и в графе G_1 содержится не более $(3(n - s) - 5)/2$ ребер.

Множество n -вершинных графов из $\mathfrak{G} \setminus \mathfrak{G}_5^3$ с $(3n - 5)/2$ ребрами при $n \geq 5$ состоит из образующего графа, изображенного на рис. 2, и 5-цикла. Но при замене произвольного ребра в графе на рис. 2 или 5-цикле на две дублированные вершины степени 2 мы не получим граф из \mathfrak{G}_5^3 , и это противоречит условию, что $G \in \mathfrak{G}_5^3$. Поэтому в \mathfrak{G}_5^3 нет графов, содержащих не более $(3n - 5)/2$ ребер.

В графах из \mathfrak{G}_5^3 с $(3n - 4)/2$ ребрами также нет треугольников, содержащих вершину степени 2. Действительно, если в графе G из \mathfrak{G}_5^3 с $(3n - 4)/2$ ребрами имеется треугольник, содержащий вершину

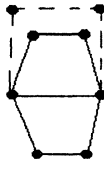


рис. 1

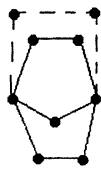


рис. 2



рис. 3

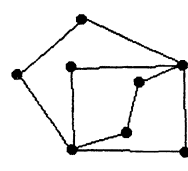


рис. 4



рис. 5

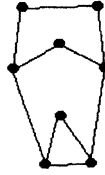


рис. 6

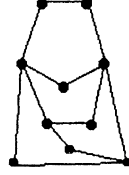


рис. 7



рис. 8



рис. 9

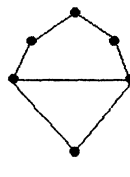


рис. 10



рис. 11

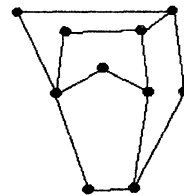


рис. 12

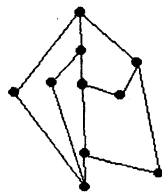


рис. 13

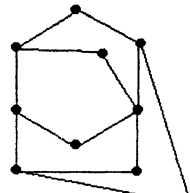


рис. 14

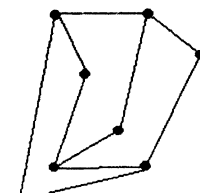


рис. 15

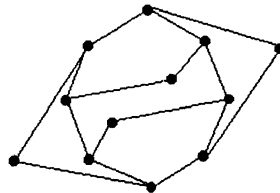


рис. 16

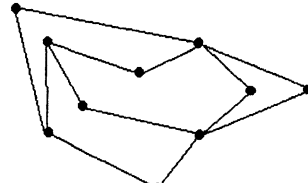


рис. 17

степени 2, то, удаляя эту вершину, получим граф G' из $\mathfrak{G}(n-1, 3, 4)$ с $(3(n-1)-5)/2$ ребрами. Так как $G' \notin \mathfrak{G}_5^3$, то граф G' является либо 5-циклом, либо графом, изображенным на рис. 2. Добавляя к этим графам вершину степени 2 так, чтобы в полученном графе содержался треугольник, мы не получим графа из \mathfrak{G}_5^3 , и это противоречит условию, что $G \in \mathfrak{G}_5^3$.

Так как в любом графе из \mathfrak{E}_5^3 содержится не менее $(3n-4)/2$ ребер, то графы, изображенные на рис. 1–16, являются экстремальными по числу входящих в них ребер для графов из $\mathfrak{E}(n, 3, 4)$. Таким образом, теорема доказана. Мы также показали, что в экстремальных графах из $\mathfrak{E}^3(n, 3, 4)$ содержится по $(3n-4)/2$ ребер при $n \geq 6$.

Для завершения рассмотрения задачи поиска всех экстремальных графов из $\mathfrak{E}^3(n, 3, 4)$ найдем экстремальные графы из \mathfrak{E}_5^3 . Если существует граф G из \mathfrak{E}_5^3 с $(3n-4)/2$ ребрами, то после применения описанной процедуры замены дублированных вершин степени 2 на ребра получаем граф G' из $\mathfrak{E}(n', 3, 4)$ с $(3n'-4)/2$ ребрами и $G' \notin \mathfrak{E}_5^3$. Поэтому если имеется экстремальный граф G из \mathfrak{E}_5^3 , то G может быть получен из некоторого экстремального графа из $\mathfrak{E} \setminus \mathfrak{E}_5^3$ с помощью процедуры замены некоторого ребра (v_1, v_2) на две вершины степени 2, смежные с вершинами v_1 и v_2 . Если G' — простой цикл, то $G \notin \mathfrak{E}_5^3$. Если G' — образующий граф из $\mathfrak{E}(n', 3, 4)$ или граф, полученный из образующего графа с помощью операции дублирования пары смежных вершин степени 2, то $G \notin \mathfrak{E}_5^3$. Если G' — граф из \mathfrak{E}_1^3 , то только из графа на рис. 15 можно получить экстремальный граф G из \mathfrak{E}_5^3 , изображенный на рис. 17.

Замечание

Особый интерес автора к теме данной статьи был вызван следующим обстоятельством. В [7] решалась задача нахождения нижней оценки для количества ребер и перечисления экстремальных графов из $\mathfrak{E}_1(n, 3, 4)$ и $\mathfrak{E}_2(n, 3, 4)$. Однако в процессе поиска экстремальных графов из $\mathfrak{E}_2(n, 3, 4)$ в [7] не были представлены графы, изображенные в данной статье на рис. 4, 5, 7, 10, 12; эти графы являются экстремальными в множестве $\mathfrak{E}_2(n, 3, 4)$. Более того, графы H_2^{10} , H_1^{12} , H_2^{12} , изображенные в [7] на рис. 6 (стр. 78), называются экстремальными в множестве $\mathfrak{E}_2(n, 3, 4)$, хотя в действительности не принадлежат этому множеству.

ЛИТЕРАТУРА

1. Белоцерковский Д. Л. Характеризация некоторых экстремальных графов с диаметром, не превосходящим 3 // Дискрет. математика. 1997. Т. 9, № 1. С. 134–146.
2. Белоцерковский Д. Л., Вишневский В. М. Новый алгоритм генерации остовных двусвязных подграфов для оптимизации топологии сетей передачи данных // Автоматика и телемеханика. 1997. № 1. С. 108–120.
3. Жожикашвили В. А., Вишневский В. М. Сети массового обслуживания: Теория и применение к сетям ЭВМ. М.: Радио и связь, 1988.

4. **Bollobás B.** A problem of the theory of communication networks // *Acta Math. Acad. Sci. Hungar.* 1968. V. 19, N 1. P. 75–80.
5. **Bollobás B.** *Extremal graph theory.* London: Acad. Press, 1978.
6. **Caccetta L.** Extremal graphs of diameter 4 // *J. Combinational Theory. Ser. B.* 1976. V. 21, N 2. P. 104–115.
7. **Caccetta L.** Extremal graphs of diameter 3 // *J. Austral. Math. Soc. Ser. A.* 1979. V. 28, N 1. P. 67–81.
8. **Caccetta L.** Characterization of extremal graphs of diameter 4. II // *Ars Combin.* 1979. V. 7. P. 301–317.
9. **Caccetta L.** On extremal graphs with given diameter and connectivity // *Topics in graph theory.* New York: New York Acad. Sci., 1979. P. 76–94. (*Ann. New York Acad. Sci.*; V. 328).
10. **Murty U. S. R.** On some extremal graphs // *Acta Math. Acad. Sci. Hungar.* 1968. V. 19, N 1. P. 69–74.
11. **Usami Y.** Extremal graphs of diameter at most 6 after deleting any vertex // *J. Graph Theory.* 1985. V. 9, N 2. P. 221–234.
12. **Usami Y.** Extremal graphs of diameter at most 8 after deleting any vertex // *Utilitas Math.* 1986. V. 30. P. 153–180.
13. **Vijayan K., Murty U. S. R.** On accessibility in graphs // *Sankhya. Ser. A.* 1964. V. 26. P. 299–302.

Адрес автора:

Институт проблем передачи
информации РАН,
Большой Каретный пер., 19,
101447 Москва, ГСП-4,
Россия

Статья поступила

10 мая 1996 г.,
переработанный вариант —
16 марта 1998 г.