

УДК 519.71

О ГРАФАХ БЕЗ 3-ЛАП С НЕКЛИКОВЫМИ μ -ПОДГРАФАМИ

И. А. Вакула, В. В. Кабанов

Исследуются связные графы, в которых любые две вершины, находящиеся на расстоянии 2 друг от друга, лежат в порождённом 4-цикле. Доказывается, что:

- 1) если такой граф не содержит порождённых $K_{1,3}$ подграфов, редуцирован и содержит 4-клик, то он является рёберным графом;
- 2) если такой граф является рёберным, то он является рёберным графом некоторого полного многодольного графа.

Введение

Мы рассматриваем конечные неориентированные графы без петель и кратных рёбер. Пусть Γ — граф с множеством вершин $V(\Gamma)$ и множеством рёбер $E(\Gamma)$. Будем писать $x \sim y$ и говорить, что вершины x и y смежны, если $\{x, y\}$ ребро из $E(\Gamma)$. Далее всюду, если не оговорено противное, подграф из Γ будет означать порождённый подграф графа Γ , т. е. подграф, в котором две вершины смежны тогда и только тогда, когда они смежны в Γ . Если a — вершина графа Γ , то через $[a]$ будем обозначать *окрестность вершины a* , т. е. множество вершин графа Γ , смежных с a , а через a^\perp — объединение $[a] \cup \{a\}$, которое назовём *замкнутой окрестностью*. Для двух несмежных вершин a, b графа Γ положим $M(a, b) = a^\perp \cap b^\perp$. Подграф, порождённый множеством $M(a, b)$, будем называть *μ -подграфом* с вершинами a и b , если они находятся на расстоянии два в Γ . Для двух множеств $V_1, V_2 \subseteq V(\Gamma)$ будем писать $V_1 \not\approx V_2$, если замкнутая окрестность любой вершины из V_1 не пересекается с V_2 . В случае, когда V_i одноэлементно, фигурные скобки в его записи будем опускать. Заметим, что в случае, когда оба множества одноэлементны и различны, отношение $\not\approx$ совпадает с отношением \neq , т. е. с отношением несмежности на множестве вершин графа. Кроме некоторых особо оговоренных случаев мы рассматриваем только порождённые подграфы. Для удобства мы часто используем одно и то же обозначение для подмножества вершин графа и порождённого им подграфа.

Пусть x и y вершины графа Γ . Положим $x \equiv y$ тогда и только тогда, когда $x^\perp = y^\perp$. Легко видеть, что \equiv является отношением эквивалентности. Фактор-граф $\bar{\Gamma}$ графа Γ по отношению \equiv будем называть *редукцией* графа Γ , а граф, изоморфный редукции некоторого графа, — *редуцированным*. Для графа Γ рассмотрим Γ^* — граф, полученный из Γ добавлением к нему одной вершины a такой, что в Γ^* выполняется равенство $a^\perp = b^\perp$ для некоторой вершины b из Γ . Граф Δ , полученный из Γ посредством конечного числа таких операций, называется *кликковым расширением* графа Γ . Нетрудно заметить, что если граф Γ был редуцированным, то он изоморфен редукции $\bar{\Delta}$ графа Δ . Также ясно, что любой нередуцированный граф изоморфен некоторому кликовому расширению своей редукции.

Рёберный граф $\mathcal{L}(\Gamma)$ графа Γ — это граф на ребрах графа Γ , причем два ребра смежны в $\mathcal{L}(\Gamma)$ тогда и только тогда, когда они имеют общую вершину.

Полный n -вершинный граф будем обозначать через K_n . Тогда вполне несвязный граф с n вершинами есть дополнение графа K_n . Подграф H графа Γ назовём *кликкой*, если H — полный, *кокликкой*, если H — вполне несвязный. Полный многодольный граф с долями, состоящими из m_1, m_2, \dots, m_k вершин, где $k \geq 2$, обозначим через K_{m_1, m_2, \dots, m_k} . Под *3-лапой* будем понимать граф $K_{1,3}$. Треугольным графом $T(n)$ при $n \geq 2$ называется граф $\mathcal{L}(K_n)$, а $(m \times n)$ -решёткой — граф $\mathcal{L}(K_{m,n})$. *Путь* на n вершинах обозначается через P_n . Для двух вершин x и y графа Γ обозначим через $d(x, y)$ расстояние между ними в Γ . *Радиусом* связного графа Γ называется число $r(\Gamma) = \min_{x \in \Gamma} \max_{y \in \Gamma} d(x, y)$. Радиус несвязного графа считаем бесконечным.

Графы без 3-лап с несвязными μ -подграфами изучали А. Брауэр и М. Нумата [6]. Они получили полное описание всех таких графов, причем не только с конечным числом вершин. В частности, если граф является конечным и содержит 3-кликку, то он является $(m \times n)$ -решёткой.

Для случая, когда граф связан и содержит 3-кликку, этот результат был обобщен В. В. Кабановым в [2]. При этом вместо условия несвязности всех μ -подграфов требуется, чтобы все μ -подграфы имели радиус больше 1, т. е. чтобы в μ -подграфе были две несмежные вершины.

В. В. Кабановым было доказано, что связный редуцированный граф содержит 3-кликку, а любой его μ -подграф имеет радиус больше 1 тогда и только тогда, когда он является либо треугольным графом $T(n)$, $n \geq 6$, либо $(m \times n)$ -решёткой, $n \geq 3$ и $m \geq 3$, либо графом Шлефли. Граф Шлефли — это единственный сильно-регулярный граф с парамет-

рами $(27, 16, 10, 8)$.

Рассмотрим следующие условия, налагаемые на граф Γ :

- (i) в Γ нет 3-лап;
- (ii) любые две вершины, находящиеся в Γ на расстоянии 2 друг от друга, лежат в порождённом 4-цикле;
- (iii) в Γ содержится 4-клик.
- (iv) для любых вершин a, b графа Γ условие $a^\perp = b^\perp$ влечёт равенство $a = b$.

Понятно, что любое кликовое расширение графа одновременно с ним удовлетворяет или не удовлетворяет условиям (i)–(iii). Это означает, что можно ограничиться изучением только редуцированных графов с условиями (i)–(iii).

Заметим, что условие (i) равносильно отсутствию в графе 3-клик внутри окрестности любой вершины. Другими словами, среди любых трёх вершин, находящихся в окрестности некоторой вершины, по крайней мере две вершины смежны. Понятно также, что условие (ii) равносильно условию: любой μ -подграф графа Γ не является кликой. Поэтому условие (ii) более общее чем условие из [2].

В настоящей статье исследуется классификация графов, удовлетворяющих условиям (i)–(iv). В ней доказываются следующие утверждения.

Теорема 1. Если связный граф Γ удовлетворяет условиям (i)–(iv), то Γ является рёберным графом.

Теорема 2. Если связный рёберный граф Γ удовлетворяет условию (ii), то Γ является рёберным графом полного многодольного графа.

Эти теоремы дают описание графов, содержащих 4-клик и удовлетворяющих условиям (i)–(iv).

Конечно, хотелось бы избавиться от условия (iii). Однако имеются примеры таких графов без 4-клик, которые удовлетворяют условиям (i), (ii) и (iv), не являются рёберными графами и содержат 3-клик. Пример такого графа имеется в [2]. Этот граф является графом Шлефли; он не содержит 4-клик и является единственным сильно регулярным графом с параметрами $(27, 16, 10, 8)$. Путём компьютерного поиска в [4] найдено довольно много других примеров таких графов. Полная классификация графов, удовлетворяющих условиям (i), (ii) и (iv), пока неизвестна. Важный шаг в нахождении такой классификации сделан И. А. Вакулой в работе [1], в которой изучаются графы, не содержащие 4-клик и содержащие 3-клик, которая вместе с μ -подграфами своих вершин не порождает весь граф. Таким образом, настоящая статья и

статья [1] сводят решение проблемы о классификации графов к изучению графов, в которых любая 3-коклика вместе с μ -подграфами своих вершин порождает весь граф, и к классификации графов без 3-коклик.

1. Предварительные результаты

Лемма 1. Пусть Γ — связный граф без 3-лап.

(1) Если a, b — несмежные вершины в Γ , то для любой вершины x из $M(a, b)$ выполнено включение $x^\perp \subseteq a^\perp \cup b^\perp$.

(2) Если вершины a, b и y попарно несмежны в Γ , то

$$M(a, y) \cap M(b, y) = \emptyset.$$

(3) Если две пары несмежных вершин a, b и c, d порождают 4-цикл, то $a^\perp \cup b^\perp = c^\perp \cup d^\perp$.

Доказательство. (1) Допустим, что $x \in M(a, b) = a^\perp \cap b^\perp$ и $v \in x^\perp \setminus (a^\perp \cup b^\perp)$. Тогда вершины x, a, b, v порождают 3-лапу.

(2) Пусть $v \in M(a, y) \cap M(b, y)$. Тогда $v \in [a] \cap [b] \cap [y]$ и v, a, b, y порождают 3-лапу.

(3) По условию $a, b \in M(c, d)$. Тогда из первого утверждения леммы следует, что $a^\perp \cup b^\perp \subseteq c^\perp \cup d^\perp$ и $c^\perp \cup d^\perp \subseteq a^\perp \cup b^\perp$. Лемма 1 доказана.

Соотношение окрестностей вершин порождённого 4-цикла из леммы 1 назовём *прямоугольным* соотношением.

Пусть до конца следующего раздела Γ — связный граф без 3-лап с некликовыми μ -подграфами.

Лемма 2. Диаметр графа Γ не превосходит 2.

Доказательство. Допустим, что диаметр графа Γ больше 2. Тогда в Γ есть путь $v_1 v_2 v_3 v_4$ такой, что $d(v_1, v_4) = 3$. По условию в $M(v_1, v_3)$ имеются несмежные вершины w_1, w_2 . Поскольку в Γ нет 3-лап, то $v_4^\perp \cap \{w_1, w_2\} \neq \emptyset$, что противоречит условию $d(v_1, v_4) = 3$. Отсюда, учитывая связность Γ , следует утверждение леммы. Лемма 2 доказана.

Лемма 3. Пусть вершины a, b и c в графе Γ попарно несмежны, вершина d смежна с вершиной a и несмежна с вершинами b и c . Тогда $a^\perp = d^\perp$.

Доказательство. Пусть y и \tilde{y} — несмежные вершины из $M(a, b) \cap d^\perp$. В силу прямоугольного соотношения имеем $y^\perp \cup \tilde{y}^\perp = a^\perp \cup b^\perp = d^\perp \cup b^\perp$. Значит, $a^\perp \setminus b^\perp = d^\perp \setminus b^\perp$. По второму утверждению первой леммы имеем $M(b, c) \cap M(a, c) = M(b, c) \cap M(d, c) = \emptyset$. Отсюда следует, что $b \not\approx M(a, c) \cup M(d, c)$. Следовательно, $M(a, c) = M(d, c)$. По условию в $M(a, c)$ также есть пара несмежных вершин. Теперь как и выше имеем

$M(a, b) = M(d, b)$, так как $a^\perp \setminus b^\perp = d^\perp \setminus b^\perp$ и b не смежна с a и d . Поэтому $a^\perp = d^\perp$. Лемма 3 доказана.

Лемма 4. Пусть a, b и c — попарно несмежные вершины в графе Γ , x и y — смежные вершины в Γ , лежащие в μ -подграфе с вершинами a и b . Если $x^\perp \cap (M(a, c) \cup M(b, c)) = y^\perp \cap (M(a, c) \cup M(b, c))$, то $x^\perp = y^\perp$.

Доказательство. По условию $x^\perp \cap (M(a, c) \cup M(b, c)) = y^\perp \cap (M(a, c) \cup M(b, c))$, а по первому утверждению леммы 1 имеем $x^\perp \subseteq a^\perp \cup b^\perp$ и $y^\perp \subseteq a^\perp \cup b^\perp$. Следовательно, $M(x, c) = M(y, c)$. В $M(x, c)$ имеются две несмежные вершины d и f . Из прямоугольного соотношения следует, что $y^\perp \cup c^\perp = d^\perp \cup f^\perp = x^\perp \cup c^\perp$. Следовательно, вне окрестности вершины c вершины x и y смежны с одними и теми же вершинами. Так как x и y смежны, то $x^\perp = (x^\perp \setminus c^\perp) \cup M(x, c) = (y^\perp \setminus c^\perp) \cup M(y, c) = y^\perp$. Лемма 4 доказана.

Будем говорить, что множества B и C *расщепляют* множество A , если $A \subseteq B \cup C$ и $A \cap B \cap C = \emptyset$.

Лемма 5. Пусть граф Γ редуцирован и пусть a, b и c — попарно несмежные вершины в Γ .

(1) Если u, v — несмежные вершины в $M(a, b)$, то $[u]$ и $[v]$ расщепляют $M(b, c)$.

(2) $M(a, b)$ является полным многодольным графом, в каждой доле которого имеется не более двух вершин.

Доказательство. (1) Первое утверждение следует из прямоугольного соотношения для пар вершин u, v и a, b , а второе — из второго утверждения леммы 1.

(2) По лемме 2 граф Γ имеет диаметр два. Значит, множество вершин в $M(a, b)$ не пусто. Теперь достаточно доказать, что любые три вершины в $M(a, b)$ соединяются не менее чем двумя рёбрами. Пусть x, y, z — различные вершины из $M(a, b)$, причём z не смежна с x и y . Тогда, во-первых, $\{x, y\}$ — ребро, а во-вторых, по первому утверждению леммы окрестности вершин x, z расщепляют $M(a, c)$ и $M(b, c)$. То же справедливо для вершин y и z . Следовательно, $x^\perp \cap (M(a, c) \cup M(b, c)) = y^\perp \cap (M(a, c) \cup M(b, c))$. По предыдущей лемме $x^\perp = y^\perp$, что противоречит редуцированности графа Γ . Лемма 5 доказана.

2. Структурные свойства

Предположим, что в графе Γ имеются три попарно несмежные вершины a, b, c и вершина d , которая смежна с вершиной a . В случае, когда граф Γ удовлетворяет условию теоремы 1, существование таких четырех вершин в графе Γ — простое следствие наличия 4-клик, связности

графа Γ , второго утверждения леммы 1 и леммы 2. Рассмотрим подграф $\Delta(a, b, c, d)$ графа Γ , порождённый множеством

$$4\{a, b, c, d\} \cup M(a, b) \cup M(a, c) \cup M(b, c) \cup M(d, b) \cup M(d, c).$$

Положим

$$X_1 = M(a, b) \setminus M(d, b), \quad Y_1 = M(a, b) \cap M(d, b), \quad Z_1 = M(d, b) \setminus M(a, b).$$

Заменив в этих определениях b на c , соответственно получим X_2, Y_2, Z_2 . Заметим, что X_i в $\Delta(a, b, c, d)$ и Z_i в $\Delta(d, b, c, a)$ равны $i = 1, 2$. Также X_1, Y_1, Z_1 из $\Delta(a, b, c, d)$ соответственно совпадают с X_2, Y_2, Z_2 из $\Delta(a, c, b, d)$. Зафиксируем вершины a, b, c, d и обозначим через Δ граф $\Delta(a, b, c, d)$.

Лемма 6. *Подмножества $X_1 \cup X_2$ и $Z_1 \cup Z_2$ либо пусты, либо порождают клики.*

Доказательство. Так как Γ не содержит 3-лап, достаточно заметить, что $a \sim d$ и $(X_1 \cup X_2) \cap [d] = \emptyset$, $(Z_1 \cup Z_2) \cap [a] = \emptyset$. Лемма 6 доказана.

Лемма 7. *Подмножества Y_1, Y_2 либо пусты, либо порождают клики.*

Доказательство. Из леммы 3 вытекает, что в противном случае $a^\perp = d^\perp$. Отсюда в силу редуцированности получаем, что $a = d$. Противоречие. Лемма 7 доказана.

Лемма 8.

(1) Если $u, v \in M(a, b)$ и $u \not\sim v$, то либо $u \in X_1$ и $v \in Y_1$, либо $v \in X_1$ и $u \in Y_1$;

(2) $X_i, Y_i, Z_i \neq \emptyset$, $i = 1, 2$.

Доказательство. Первое утверждение следует из лемм 6 и 7.

Второе утверждение следует из первого утверждения доказываемой леммы и того, что в каждом μ -подграфе графа Γ содержится пара несмежных вершин. Лемма 8 доказана.

Заметим, что первое утверждение леммы 8 останется справедливым, если вместо пары вершин (a, b) рассмотреть любую из пар (a, c) , (d, b) , (d, c) , заменив (X_1, Y_1) на (X_2, Y_2) , (Z_1, Y_1) , (Z_2, Y_2) соответственно.

Лемма 9.

(1) $X_1 \not\approx M(d, c)$ и $X_2 \not\approx M(d, b)$;

(2) $Z_1 \not\approx M(a, c)$ и $Z_2 \not\approx M(a, b)$.

Доказательство. Докажем первое соотношение $X_1 \not\approx M(d, c)$. Второе соотношение доказываются аналогично. Пусть $x \in X_1$ и $t \in M(d, c)$. Если $x \sim t$, то подграф с вершинами t, x, d, c является 3-лапой. Противоречие. Лемма 9 доказана.

Лемма 10. Пусть $y \in Y_1$. Если имеется вершина $x \in X_1$ такая, что $x \not\sim y$, то $Y_2 \subseteq [y]$.

Доказательство. Предположим, что $Y_2 \setminus [y] \neq \emptyset$ и y_2 — произвольная вершина из $Y_2 \setminus [y]$. Из леммы 9 следует, что x , y и y_2 из окрестности вершины a являются попарно несмежными. Противоречие. Лемма 10 доказана.

Замечание. Приняв во внимание, что в любом μ -подграфе графа Γ имеются две несмежные вершины, из лемм 8 и 10 следует, что в Y_1 имеется вершина, смежная со всеми вершинами из Y_2 .

Лемма 11. Пусть $y \in Y_1$ и $x \in X_1 \cap y^\perp$. Тогда $x^\perp \cap Z_1 = y^\perp \cap Z_1$.

Доказательство. Пусть z — вершина из $(x^\perp \cap Z_1) \setminus (y^\perp \cap Z_1)$ и x_2 — произвольная вершина из X_2 , которая имеется по лемме 8. Из определения вершины z и лемм 6 и 9 следует, что $\{x, x_2, y, z\}$ является 3-лапой. Противоречие. Пусть теперь z — вершина из $(y^\perp \cap Z_1) \setminus (x^\perp \cap Z_1)$. Согласно замечанию в Y_2 есть вершина y_2 , смежная со всеми вершинами из Y_1 . Тогда из леммы 9 и определения вершины z следует, что $\{y, y_2, x, z\}$ является 3-лапой. Противоречие. Следовательно, обе разности правой и левой частей равенства из заключения леммы — пустые множества. Лемма 11 доказана.

Лемма 12. Подграф $X_1 \cup Y_1 \cup Z_1$ изоморфен одному из следующих графов:

- (1) одному из подграфов графа треугольной призмы, изображенных на рис. 1, $a - 1$, жс;
- (2) полному s -вершинному графу, $s \geq 5$, который получен удалением двух смежных рёбер, общая вершина которых принадлежит Y_1 , а из двух оставшихся вершин этих рёбер одна составляет X_1 , а другая — Z_1 .

Доказательство. Для сокращения записи вместо X_1 , Y_1 и Z_1 будем писать X , Y и Z соответственно. Для обозначения произвольной вершины из $X \cup Y \cup Z$ мы будем использовать одну из букв x , y или z , возможно с некоторым индексом, в соответствии с тем, какому из множеств X , Y или Z она принадлежит. Этому правила мы будем придерживаться на протяжении всего доказательства леммы 12.

По второму утверждению леммы 5 и первому утверждению леммы 8 любая вершина из Y не смежна не более чем с одной вершиной как из X , так и из Z .

1. Допустим, что в Y есть вершина y такая, что имеются несмежные с ней вершины $x_y \in X$ и $z_y \in Z$. Тогда по второму утверждению леммы 5 вершины x_y и z_y смежны со всеми вершинами из $Y \setminus \{y\}$, а $y^\perp \supseteq$

$(X \setminus \{x_y\}) \cup (Z \setminus \{z_y\})$. Также заметим, что $x_y \sim z_y$, поскольку x_y, y, z_y лежат в окрестности вершины b .

1.1. Предположим, что $Y \setminus \{y\} \neq \emptyset$ и пусть $\bar{y} \in Y \setminus \{y\}$. Тогда, как отмечено в пункте 1 доказательства настоящей леммы, $\bar{y} \sim x_y$ и $\bar{y} \sim z_y$.

1.1.1. Пусть \bar{y} смежна со всеми вершинами из объединения μ -подграфов $M(a, b)$ и $M(d, b)$. В таком случае можно утверждать, что $X = \{x_y\}$ и $Z = \{z_y\}$. Действительно, каждая вершина x из $X \setminus \{x_y\}$ смежна с вершинами y и \bar{y} . Поэтому, дважды применив лемму 11, получим $y^\perp \cap Z = x^\perp \cap Z = \bar{y}^\perp \cap Z$. С другой стороны, вершина z_y смежна с \bar{y} и не смежна с y . Из полученного противоречия следует, что $X = \{x_y\}$. Аналогично, $Z = \{z_y\}$.

Таким образом, если $|Y| = 2$, то подграф $X \cup Y \cup Z$ — это подграф графа треугольной призмы, приведенный на рис. 1, б. Если же $|Y| \geq 3$, то любая вершина из $Y \setminus \{y\}$, в том числе \bar{y} , смежна с x_y, y и z_y . Поэтому подграф $X \cup Y \cup Z$ является кликовым расширением графа, изображённого на рис. 1, б. В этом графе вершина \bar{y} заменена на клику не менее чем с двумя вершинами. Иными словами, $X \cup Y \cup Z$ — подграф из второго утверждения настоящей леммы.

1.1.2. Предположим, что в \bar{y}^\perp не содержится объединение μ -подграфов $M(a, b)$ и $M(d, b)$. Без ограничения общности будем считать, что имеется такая вершина $x_{\bar{y}} \in X$, что $x_{\bar{y}} \not\sim \bar{y}$. Очевидно, что $x_{\bar{y}} \neq x_y$. По второму утверждению леммы 5 имеем $x_{\bar{y}} \sim y$. Применив лемму 11 к паре $x_{\bar{y}}$ и y , получаем $x_{\bar{y}} \not\sim z_y$. Отсюда следует, что $|Y| = 2$, поскольку в силу второго утверждения леммы 5 произвольная вершина из $Y \setminus \{y, \bar{y}\}$ смежна с $x_{\bar{y}}$ и z_y . Значит, по лемме 11 должны быть смежны $x_{\bar{y}}$ и z_y . Противоречие.

Теперь покажем, что $|X| = 2$. Допустим, что $|X| \geq 3$ и $x \in X \setminus \{x_y, x_{\bar{y}}\}$. Тогда по второму утверждению леммы 5 вершина x смежна со всеми вершинами из Y . Из леммы 11 следует, что x и все вершины из Y смежны с одними и теми же вершинами из Z . Это противоречит тому, что $y \not\sim z_y \sim \bar{y}$. Аналогично показывается, что $|Z| \leq 2$, причём если $|Z| = 2$, то вершина из Z , отличная от z_y , смежна с y . Поэтому в силу леммы 11 она не смежна с x_y и смежна с $x_{\bar{y}}$. Следовательно, по лемме 11 эта вершина не смежна с \bar{y} . Наконец, осталось заметить, что Z — клика по лемме 6. Подграф $X \cup Y \cup Z$ для случаев $|Z| = 1$ и $|Z| = 2$ — это подграф графа треугольной призмы, изображённой на рис. 1, в и 1, а соответственно.

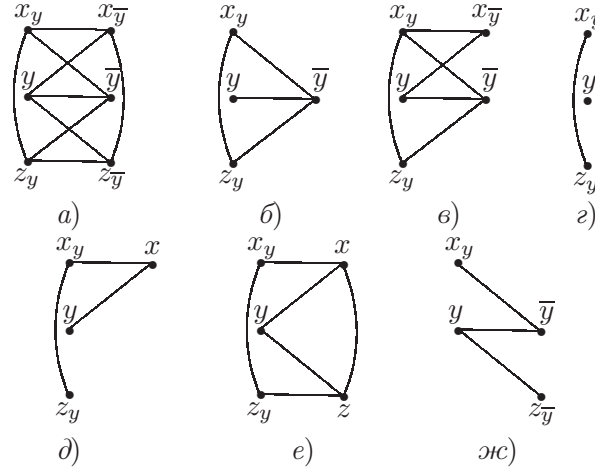


Рис. 1

1.2. Рассмотрим случай $|Y| = 1$. Согласно второму утверждению леммы 5, лемме 6 и первому утверждению леммы 8 любая вершина из $X \setminus \{x_y\}$ в своей замкнутой окрестности содержит μ -подграф $M(a, b)$, а любая вершина из $Z \setminus \{z_y\}$ — μ -подграф $M(d, b)$. Кроме того, по лемме 11 каждая вершина из $X \setminus \{x_y\}$ смежна со всеми вершинами из $Z \setminus \{z_y\}$ и $x_y \not\sim Z \setminus \{z_y\}$ и $X \setminus \{x_y\} \not\sim z_y$. Теперь легко видеть, что $x^\perp \cap (X \cup Y \cup Z) = X \cup Y \cup (Z \setminus \{z_y\})$ для любой вершины $x \in X \setminus \{x_y\}$. Докажем, что $|X \setminus \{x_y\}| \leq 1$. Допустим противное, т. е. \hat{x} и \bar{x} — различные вершины из $X \setminus \{x_y\}$. Так как граф Γ редуцирован, то согласно лемме 4 из различия вершин \hat{x} и \bar{x} следует различие их окрестностей в Δ . Из определения множества X , лемм 1, 6, 9 и того, что $\bar{x}^\perp \cap (X \cup Y \cup Z) = \hat{x}^\perp \cap (X \cup Y \cup Z)$, следует, что в Δ окрестности вершин \hat{x} и \bar{x} могут различаться лишь в $M(b, c)$. Так как $\hat{x}, \bar{x}, z_y \in [b]$ и $\{\hat{x}, \bar{x}\} \not\sim z_y$, то $M(b, c) \setminus [z_y] \subseteq [\hat{x}] \cap [\bar{x}]$. Более того, $[z_y] \cap [\hat{x}] \cap M(b, c) = [z_y] \cap [\bar{x}] \cap M(b, c) = \emptyset$, поскольку $M(b, c) \subset [c]$ и вершины в тройках \hat{x}, z_y, c и \bar{x}, z_y, c попарно несмежны. Следовательно, $[\hat{x}] \cap M(b, c) = [\bar{x}] \cap M(b, c)$, и, значит, $\hat{x} = \bar{x}$. Противоречие. Аналогично доказывается, что $|Z \setminus \{z_y\}| \leq 1$. Заметим, что ситуации $|X| = 2, |Z| = 1$ и $|X| = 1, |Z| = 2$ аналогичны. Поэтому получаем три различных подграфа графа треугольной призмы — это подграфы, изображённые на рис. 1, г, 1, д и 1, е. Они соответствуют следующим случаям: 1) $|X| = 1$ и $|Z| = 1$; 2) $|X| = 2$ и $|Z| = 1$; 3) $|X| = 2$ и $|Z| = 2$.

2. Теперь рассмотрим случай, когда каждая вершина из Y смежна со всеми вершинами из $X \cup Z$ за исключением быть может одной вершины. Тогда, очевидно, имеются различные вершины $y, \bar{y} \in Y$ такие, что существуют $x_y \in (X \cap [\bar{y}]) \setminus [y]$ и $z_{\bar{y}} \in (Z \cap [y]) \setminus [\bar{y}]$. Пользуясь леммой 11, как и при доказательстве в первом случае, можно показать, что $X \cup Y \cup Z$

состоит из только что перечисленных вершин, $x_y \not\sim z_{\overline{y}}$ и $y \sim \overline{y}$. Соответствующий подграф графа треугольной призмы изображён на рисунке 1, *ж*. Лемма 12 доказана.

Следующее утверждение непосредственно следует из леммы 12.

Следствие. Если μ -подграф вершин a и b содержит треугольник, то крайней мере две его вершины лежат в Y_1 .

Лемма 13.

(1) Любые две вершины $x_1, \overline{x_1}$ из X_1 не имеют общих смежных вершин из $M(b, c)$.

(2) Любые две вершины y_1 и $\overline{y_1}$ из Y_1 такие, что в замкнутой окрестности по крайней мере одной вершины не содержится множество $M(a, b) \cup M(d, b)$, не имеют общих смежных вершин из $M(b, c)$.

Доказательство. (1) В случае, когда $|X_1| \geq 2$, из леммы 12 следует, что $|X_1| = 2$ и в Z_1 имеется вершина z_1 такая, что $|z_1^\perp \cap X_1| = 1$. Без ограничения общности можно считать, что в z_1^\perp имеется вершина x_1 . В этом случае $x_1^\perp \cap M(b, c) = z_1^\perp \cap M(b, c)$, поскольку a смежна с x_1 и не смежна с z_1 и ни с одной вершиной из $M(b, c)$. Аналогично, d смежна с z_1 и $d^\perp \cap M(b, c) = \emptyset$. Для завершения доказательства первого утверждения леммы осталось заметить, что $\overline{x_1}^\perp$ и z_1^\perp не пересекаются в $M(b, c)$, так как $\overline{x_1}$ и z_1 не смежны между собой и с вершиной c .

(2) Из леммы 12 вытекает, что в X_1 или в Z_1 существует вершина, смежная точно с одной вершиной из $\{y_1, \overline{y_1}\}$, например, вершиной x_1 . Пусть x_1 смежна с y_1 . В этом случае $y_1^\perp \cap M(b, c) \subseteq x_1^\perp \cap M(b, c)$, так как в $y_1^\perp \setminus x_1^\perp$ содержится вершина d . С другой стороны, вершины x_1 и $\overline{y_1}$ не смежны, а значит, в силу первого утверждения леммы 5 не имеют общих смежных в $M(b, c)$ вершин. Лемма 13 доказана.

Лемма 14. Если в Γ имеется вершина e , не смежная с вершинами a , b и c , то второй случай в лемме 12 невозможен.

Доказательство. Допустим, что имеет место второй случай леммы 12. Тогда в подграфе Y_1 , который является пересечением μ -подграфов $M(a, b)$ и $M(d, b)$, содержится не меньше трёх вершин. Более того, в этом подграфе найдутся две смежные вершины u и v , каждая из которых смежна со всеми вершинами из $M(a, b) \setminus \{u, v\}$. Пусть теперь f — произвольная вершина из $M(a, e)$ (существование такой вершины вытекает из леммы 2). Тогда $f \not\sim \{b, c\}$. Применяя лемму 12 к $\Delta(a, b, c, f)$, получаем, что $|M(a, b) \cap M(f, b)| \geq 3$. Действительно, так как вершины u и v находятся в $M(a, b)$ и смежны со всеми другими вершинами этого подграфа, то, как видно из рисунков 1, $a - 1$, *ж*, для $M(a, b) \cup M(f, b)$ мо-

жет иметь место только второй случай леммы 12. Более того, согласно той же лемме 12 две смежные вершины из $M(a, b)$, смежные в $M(a, b)$ со всеми другими вершинами, находятся в $M(a, b) \cap M(f, b)$. Иными словами, в $M(a, b)$ есть две такие вершины u и v , смежные со всеми вершинами из $M(a, b)$, что для любой вершины f из $M(a, e)$ справедливо включение $\{u, v\} \subseteq a^\perp \cap f^\perp \cap b^\perp$ в соответствии с леммой 12.

По условию в μ -подграфе с вершинами a и e имеются две несмежные вершины f_1 и f_2 . Так как граф с вершинами a , b и e является 3-кликкой, то по лемме 12 вершина b не смежна с вершинами f_1 и f_2 . Тогда $\{u, f_1, f_2, b\}$ есть 3-лапа. Противоречие. Лемма 14 доказана.

Следствие. Если пара несмежных вершин графа Γ лежит в 4-кликке, то μ -подграф этой пары является либо 4-циклом, либо порождённым 2-путём, либо парой несмежных вершин.

Справедливость следствия непосредственно вытекает из лемм 12 и 14.

Известна структурная характеристика рёберных графов [7]. Л. Байнеке [5] нашёл все подграфы, которые не могут встречаться в рёберных графах. Для доказательства теоремы 1 воспользуемся этими результатами.

Теорема 3 [3, с. 95]. Следующие утверждения эквивалентны:

- (1) граф Γ является рёберным графом;
- (2) ни один из девяти графов, изображённых на рис. 2, не является порождённым подграфом графа Γ .

Первый граф, изображённый на рис. 2, — это 3-лапа, следующие графы обозначим через $H_1 - H_8$.

Лемма 15. Пусть Δ — граф с некликовыми μ -подграфами, в котором нет подграфов, изоморфных графам H_1 и H_2 . Тогда

- (1) если в некотором μ -подграфе графа Δ две вершины смежны, то любая другая вершина этого μ -подграфа смежна точно с одной из этих вершин;
- (2) в произвольном μ -подграфе графа Δ любое ребро содержится в порождённом подграфе P_3 .

Доказательство. Первое утверждение является непосредственно следует из условия леммы.

Пусть a и b — произвольные несмежные вершины графа Δ такие, что в $M(a, b)$ имеется ребро $\{v_1, v_2\}$. По условию $M(a, b)$ не является кликой. Поэтому в $M(a, b)$ есть по меньшей мере ещё одна вершина, например, вершина v_3 . Тогда из первого утверждения леммы следует, что порождённый подграф с вершинами v_1, v_2, v_3 является 2-путём. Лемма

15 доказана.

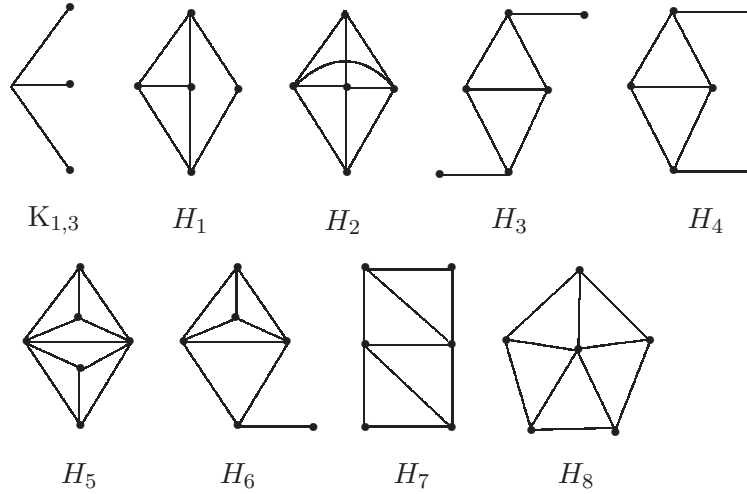


Рис. 2

В следующей лемме подграфом графа мы будем называть произвольный подграф, а не только порождённый.

Лемма 16. Пусть Γ не содержит порождённых подграфов, изоморфных графам H_1 и H_2 , Тогда в Γ нет порождённых подграфов, изоморфных графам $H_3 - H_8$.

Доказательство. Пусть H — порождённый подграф графа Γ .

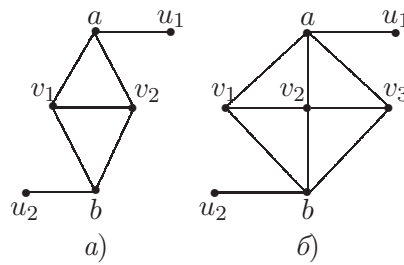


Рис. 3

1. Предположим, что граф H изоморфен графу H_3 . Обозначим вершины графа H так, как показано на рис. 3, а. Из второго утверждения леммы 15 следует, что некоторая вершина v_3 графа Γ дополняет ребро $\{v_1, v_2\}$ до порождённого 2-пути в $M(a, b)$. Включив в рассмотрение вер-

шину v_3 и предположив без ограничения общности, что $v_3 \in [v_2] \setminus [v_1]$, получим граф, изображённый на рис. 3, б. В этом подграфе множества вершин $\{a, u_1, v_1, v_3\}$ и $\{b, u_2, v_1, v_3\}$ порождают 3-лапы. Так как $v_1 \not\sim v_3$, $u_1 \not\sim v_1$ и $u_2 \not\sim v_1$, то каждая из вершин u_1 и u_2 смежна с вершиной v_3 . Поскольку $v_2 \not\sim u_1$ и $v_2 \not\sim u_2$, $\{v_3, v_2, u_1, u_2\}$ порождает 3-лапу. Противоречие.

2. Допустим, что граф H изоморфен графу H_4 . Обозначим вершины графа H_4 так, как указано на рис. 4, а. Аналогично пункту 1 находим такую вершину v_3 из μ -подграфа с вершинами a и b , что без ограничения общности $v_3 \in [v_2] \setminus [v_1]$. Вершины u_1 и u_2 смежны с v_3 . Получаем граф, изображённый на рис. 4, б, который, как нетрудно видеть, является порождённым подграфом графа Γ . Чтобы воспользоваться вторым утверждением леммы 15 и ввести в рассмотрение вершину w_1 из μ -подграфа вершин v_2 и u_2 , дополняющую ребро $\{b, v_3\}$ до порождённого 2-пути, необходимо рассмотреть два случая: $w_1 \in v_3^\perp \setminus b^\perp$ и $w_1 \in b^\perp \setminus v_3^\perp$. Возникающие графы изображены на рис. 4, в и рис. 4, д соответственно.

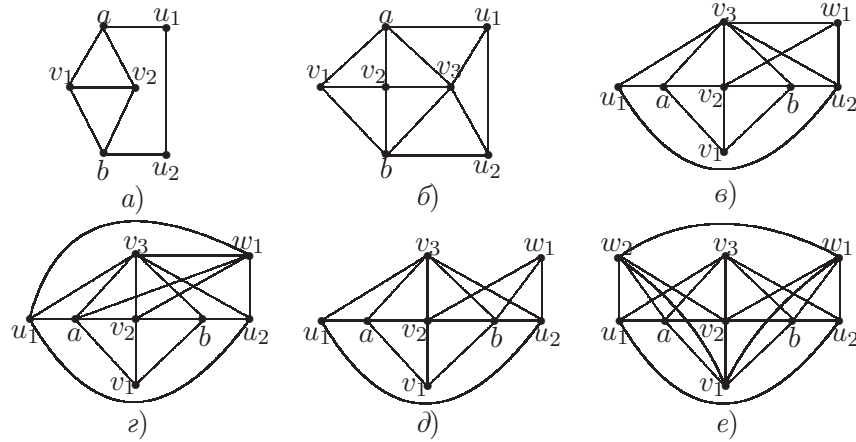


Рис. 4

2.1. В графе Γ , изображённом на рис. 4, в, множества $\{v_2, a, b, w_1\}$ и $\{v_3, b, u_1, w_1\}$ порождают 3-лапы; поэтому в Γ обязательно должны быть ребра $\{a, w_1\}$ и $\{w_1, u_1\}$. Подграф, полученный из графа рис. 4, в после добавления указанных рёбер, изображен на рис. 4, г. Из рис. 4, г легко видеть, что в $M(u_1, v_2)$ имеется треугольник с вершинами a, v_3, w_1 , т. е. в Γ имеется порождённый подграф, изоморфный графу H_2 . Противоречие.

2.2. Из рис. 4, д видно, что вершины w_1 и v_1 смежны, иначе в графе Γ подграф с вершинами v_2, v_3, v_1, w_1 является 3-лапой. Заметим, что $a \not\sim w_1$, поскольку в противном случае в μ -подграфе с вершинами a и

b будет треугольник с вершинами v_1, v_2 и w_1 , т. е. Γ будет содержать H_2 . Также отметим, что $u_1 \not\sim w_1$, поскольку иначе в $M(a, w_1)$ имеется ребро $\{v_1, v_2\}$ и вершина u_1 , не смежная с вершинами этого ребра, т. е. в графе Γ имеется подграф, изоморфный графу H_1 . Отсюда следует, что в μ -подграфе с вершинами u_1 и v_2 должна быть вершина w_2 , которой нет на рис. 4, д. Как в случае 2.1 для w_1 и b показывается, что w_2 смежна с a , а значит, аналогично вершине w_1 , вершина w_2 смежна с v_1 и не смежна с b и u_2 . Вместе с тем вершины w_1 и w_2 смежны, иначе вершины v_2, v_3, w_1, w_2 порождают 3-лапу. Порождённый подграф изображён на рис. 4, е. Поскольку подграф, порождённый множеством $\{b, w_2, v_1, v_2, w_1\}$, изоморфен графу H_2 , получаем противоречие.

3. Допустим, что граф H изоморфен графу H_5 . Вершины графа H обозначим так, как указано на рис. 5, а. Рассмотрим, как выше, вершину v_3 из $M(a, b)$ (см. рис. 5, б). В графе, изображённом на рис. 5, б, индуцированный подграф с вершинами v_2, v_3, u_1, u_2 является 3-лапой. Поэтому вершина v_3 должна быть смежна с одной из вершин u_1, u_2 . Пусть без ограничения общности $v_3 \sim u_1$ (см. рис. 5, в). Рассмотрев подграф, порождённый множеством $\{v_1, v_2, v_3, a, u_1\}$, получаем противоречие с тем, что в графе Γ нет порождённых подграфов, изоморфных графу H_2 .

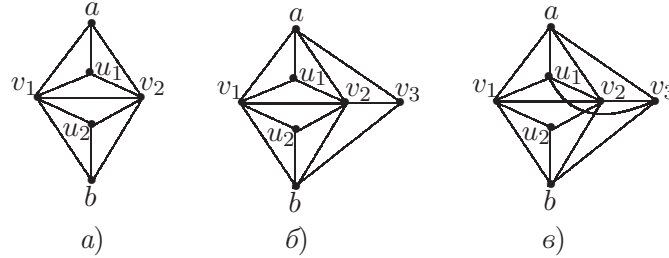


Рис. 5

4. Допустим, что граф H изоморфен графу H_6 . Вершины графа H обозначим так, как указано на рис. 6, а. Пользуясь симметрией вершин v_1 и v_2 , как и выше, введем в рассмотрение вершину v_3 из $M(a, b)$. Если v_3 не смежна с u_2 , то порождённый подграф графа Γ с вершинами b, v_1, v_3, u_2 является 3-лапой. Поэтому $v_3 \sim u_2$; это отображено на рис. 5, б. Вершины u_1 и v_3 не смежны, так как в противном случае вершины a, u_1, v_1, v_2 и v_3 порождали бы подграф, изоморфный подграфу H_2 . Применив второе утверждение леммы 15 к ребру $\{b, v_3\}$ и μ -подграфу с вершинами v_2 и u_2 , получим, что в $M(v_2, u_2)$ имеется вершина w , которой нет в графе, изображённом на рис. 5, б, дополняющая $\{b, v_3\}$ до порождённого 3-пути в $M(v_2, u_2)$. Возможны два случая: $w \in b^\perp \setminus v_3^\perp$ и $w \in v_3^\perp \setminus b^\perp$.

4.1. Пусть $w \in b^\perp \setminus v_3^\perp$. Тогда в Γ есть ребро $\{w, u_1\}$ (иначе порождённый подграф с вершинами v_2, v_3, u_1, w являлся бы 3-лапой) и ребро $\{w, v_1\}$ (иначе порождённый подграф с вершинами b, v_3, v_1, w являлся бы 3-лапой) (см. рис. 6, в). Из этого рисунка видно, что подграф с вершинами b, v_1, v_2, u_1, w изоморфен графу H_2 . Противоречие.

4.2. Пусть $w \in v_3^\perp \setminus b^\perp$. Тогда в Γ есть ребро $\{w, u_1\}$ (иначе порождённый граф с вершинами v_2, b, u_1, w являлся бы 3-лапой) и ребро $\{w, a\}$ (иначе порождённый граф с вершинами v_2, a, b, w являлся бы 3-лапой) (см. рис. 6, г). Остаётся заметить, что подграф с вершинами a, u_1, v_2, v_3 и w порождает подграф, изоморфный графу H_2 .

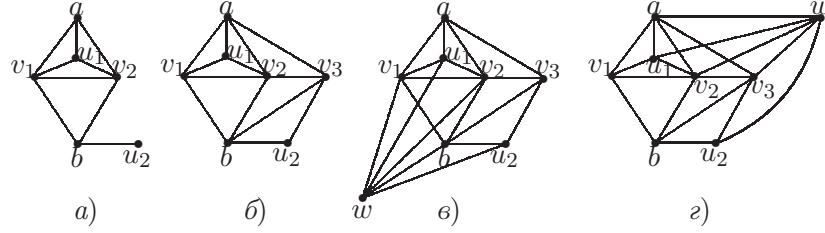


Рис. 6

5. Допустим, что граф H изоморфен графу H_7 . Вершины графа H обозначим так, как указано на рис. 7, а. К вершинам этого графа добавим вершину v_3 из μ -подграфа с вершинами a и b , используя симметрию. Предположим, что $v_3 \in [v_2] \setminus [v_1]$. Получим граф, изображённый на рис. 7, б. Порождённый подграф с вершинами v_2, v_1, v_3, u_1 не будет 3-лапой, если $v_3 \sim u_1$. Допустим, что это так. Но теперь вершины $a, v_1, v_2, v_3, u_1, u_2$ не будут порождать подграф H_6 , если $v_3 \sim u_2$. Установив эту смежность, приходим к графу, изображённому на рис. 7, в. Нетрудно проверить, что $\{a, v_1, v_2, v_3, u_2\}$ порождает H_1 . Противоречие.

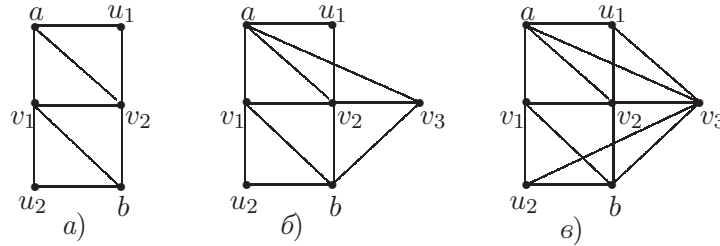


Рис. 7

6. Предположим, что граф H изоморфен графу H_8 , являющемуся последним в списке запрещённых подграфов из второго условия теоремы 2. Введём в рассмотрение вершину v_3 из $M(a, b)$. Сначала предполо-

жив, что $v_3 \in [v_2] \setminus [v_1]$, получим граф, изображённый на рис. 8, б. На этом рисунке множество $\{b, v_1, v_2, v_3, u_1, u_2\}$ порождает граф, изоморфный графу H_7 (см. рис. 7, а). Отсюда следует, что $\{u_1, u_2\} \cap v_3^\perp \neq \emptyset$. Если предположить, что v_3 смежна только с одной из вершин u_1 или u_2 , то $\{b, v_1, v_2, v_3, u_1\}$, либо $\{a, v_1, v_2, v_3, u_2\}$ будет порождать H_1 в Γ . Значит, $\{u_1, u_2\} \subset v_3^\perp$ и $\{v_1, v_2, v_3, u_1, u_2\}$ порождает в Γ подграф, изоморфный графу H_1 . Противоречие. Если же $v_3 \in [v_1] \setminus [v_2]$, то v_3 смежна с вершинами u_1 и u_2 , а $\{a, v_1, v_3, u_1, u_2\}$ порождает в Γ подграф, изоморфный графу H_2 . Лемма 16 доказана.

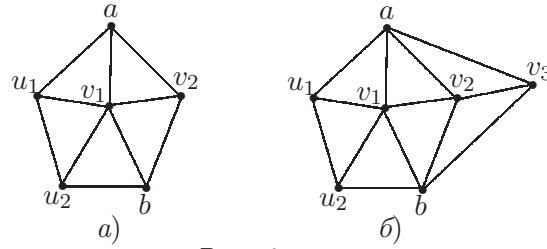


Рис. 8

3. Доказательство теоремы 1

Пусть Γ — граф, удовлетворяющий условию теоремы 1. Как следует из леммы 16 достаточно доказать, что в Γ нет подграфов, изоморфных графам H_1 и H_2 .

Согласно условию теоремы 1 в Γ есть 4-кликка; её вершины обозначим через a, b, c, d .

1. Обозначим вершины графа H_1 так, как указано на рис. 9. Из второго утверждения леммы 5 следует, что никакая 3-кликка в графе Γ не содержит обе вершины f и e . Учитывая, что в Γ нет 3-лап, без ограничения общности полагаем, что $\{a, b\} \subseteq [f] \setminus e^\perp$ и $\{c, d\} \subseteq [e] \setminus f^\perp$. Поскольку в Γ нет 3-лап, каждая из вершин v_1, v_2 и w смежна только с одной из вершин a, b и только с одной из вершин c, d . Пусть без ограничения общности $\{a, c\} \subseteq v_1^\perp$. Тогда $w \not\sim a$ и $w \not\sim c$. В самом деле, если $w \sim a$, то $\{f, b, v_1, w\}$ порождает 3-лапу; если $w \sim c$, то $\{e, d, v_1, w\}$ также порождает 3-лапу. Аналогично показывается, что $\{a, c\} \subseteq v_2^\perp$. Рассмотрим теперь подграф $\Delta(e, a, b, d)$. По построению $\{v_1, v_2\} \subseteq M(e, a) \setminus M(d, a)$ и $f \in M(a, b)$. Тогда к $\Delta(e, a, b, d)$ можно применить первое утверждение леммы 13. В результате получаем, что вершины v_1 и v_2 не могут быть смежны с f . Противоречие.

2. Вершины графа H_2 обозначим так, как указано на рис. 10. Из леммы 14 следует, что никакой 4-кликке графа Γ не принадлежат вершины

f и e . Поэтому вне $f^\perp \cup e^\perp$ имеется не более одной вершины из $\{a, b, c, d\}$.

Следовательно, возможны следующие случаи:

- 2.1. $|\{f, e\} \cap \{a, b, c, d\}| = 1$;
- 2.2. $|\{f, e\} \cap \{a, b, c, d\}| = 0$:
 - 2.2.1. $|M(f, e) \cap \{a, b, c, d\}| = 2$,
 - 2.2.2. $|M(f, e) \cap \{a, b, c, d\}| = 1$,
 - 2.2.3. $|M(f, e) \cap \{a, b, c, d\}| = 0$.

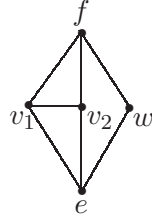


Рис. 9

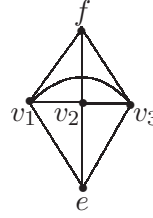


Рис. 10

2.1. Этот случай сводится к случаю 2.2.3. Без ограничения общности предположим, что $a = f$ и $e \in M(c, d)$. Выберем в $M(a, b)$ пару несмежных вершин g и h . Тогда $\{c, d, g, h\}$ является 4-кликкой, и для вершин f, e и указанной 4-кликки имеет место случай 2.2.3.

2.2.1. В этом случае вершины f и e принадлежат 4-кликке $\{f, e\} \cup (\{a, b, c, d\} \setminus M(f, e))$.

2.2.2. Без ограничения общности предположим, что $f \in M(a, b)$ и $e \in M(a, c)$. Рассмотрим граф $\Delta(b, f, d, e)$. Применив к нему следствие из леммы 12, получим, что из вершин v_1, v_2 и v_3 по крайней мере две вершины смежны с b . Аналогично, среди вершин v_1, v_2 и v_3 имеется не менее двух вершин, смежных с вершиной c . Значит, по крайней мере одна из вершин v_1, v_2, v_3 лежит в $M(b, c)$. Отсюда следует, что $a \notin \{v_1, v_2, v_3\}$. Заметим, что каждая из вершин v_1, v_2 и v_3 смежна с a или b и a или c . Из сказанного следует, что справедливо по крайней мере одно из следующих утверждений: 1) $\{v_1, v_2, v_3\} \subset M(b, c)$, 2) среди вершин v_1, v_2 и v_3 найдётся вершина v_i такая, что v_i смежна с a и не смежна с некоторой вершиной u из $\{b, c\}$, а две оставшиеся в $\{v_1, v_2, v_3\}$ вершины смежны с u .

Первое утверждение противоречит лемме 14. Значит, имеет место второе утверждение. Без ограничения общности предположим, что $v_i = v_1$ и $u = b$. Сначала отметим, что вершина v_1 смежна с вершиной c . Действительно, в противном случае $\{b, c, d, v_1\}$ является 4-кликкой, при этом треугольник $\{f, v_2, v_3\}$ содержится в $M(b, v_1)$, что в силу леммы 14 приводит к противоречию. Если вершина a не смежна ни с одной

из вершин v_2 и v_3 , то в μ -подграфе $M(b, v_1)$ графа $\Delta(a, v_1, b, d)$ имеется треугольник с вершинами f, v_2, v_3 , причём две его вершины не принадлежат окрестности вершины a . Это противоречит следствию из леммы 12. Если вершина a смежна с одной из вершин v_2 и v_3 , для определенности с v_2 , то v_2 не смежна с вершиной c . Тогда в подграфе $M(v_1, b)$ графа $\Delta(c, v_1, b, d)$ имеется треугольник с вершинами v_2, v_3, f ; при этом две его вершины f и v_2 не принадлежат окрестности вершины c . Вновь противоречие со следствием из леммы 12.

2.2.3. Поскольку в $e^\perp \cup f^\perp$ имеются по крайней мере три вершины 4-кликки с вершинами a, b, c, d , имеются в точности две возможности для числа вершин в пересечении $\{a, b, c, d\} \cap (e^\perp \cup f^\perp)$.

2.2.3.1. Пусть $|\{a, b, c, d\} \cap (e^\perp \cup f^\perp)| = 3$. Не ограничивая общности, можно считать, что $[e] \cap \{a, b, c, d\} = \{a\}$ и $[f] \cap \{a, b, c, d\} = \{c, d\}$.

Пусть $\Delta = \Delta(a, e, c, d)$ и $N = \{v_1, v_2, v_3\}$. Заметим, что по леммам 12 и 14 в подграфах $M(a, c) \cup M(c, e)$ и $M(a, d) \cup M(d, e)$ нет треугольников, так как $\{a, b, c, d\}$ и $\{b, c, d, e\}$ являются 4-кликками.

Из первого утверждения леммы 1 следует, что $M(f, e) \subset M(c, e) \cup M(d, e)$. Применяя лемму 9 к графу Δ , отсюда получаем, что либо $N \subseteq Y_1 \cup Y_2$, либо $N \subseteq Z_1 \cup Z_2$.

Предположим, что $N \subseteq Z_1 \cup Z_2$. Можно считать, что $|N \cap Z_1| = 2$. Тогда получаем противоречие с первым утверждением леммы 13, поскольку в Z_1 имеются две вершины, смежные в $M(c, d)$ с вершиной f .

Пусть $N \subseteq Y_1 \cup Y_2$. Учитывая выше сказанное, можно считать, что $N \cap Y_1 = \{v_1, v_2\}$. Согласно второму утверждению леммы 8 множество Z_1 непусто. Поэтому предположение о том, что обе вершины v_1 и v_2 смежны со всеми остальными вершинами из $M(a, c) \cup M(c, e)$, приводит к противоречию с тем, что в $M(a, c) \cup M(c, e)$ нет треугольников. С другой стороны, если в замкнутой окрестности хотя бы одной из вершин v_1 или v_2 нет подграфа $M(a, c) \cup M(c, e)$, то в силу второго утверждения леммы 13 пересечение $[v_1] \cap [v_2] \cap M(c, d)$ пусто. Последнее противоречит тому, что вершины v_1 и v_2 смежны с вершиной f из $M(c, d)$.

2.2.3.2. Пусть $|\{a, b, c, d\} \cap (e^\perp \cup f^\perp)| = 4$. Без ограничения общности будем считать, что $\{a, b\} \subseteq [e]$ и $\{c, d\} \subseteq [f]$. Тогда из первого утверждения леммы 1 следует, что каждая из вершин v_1, v_2 и v_3 смежна точно с одной из вершин a или b и точно с одной из вершин c или d .

Покажем, что в $\{a, b, c, d\}$ имеются такие вершины u и v , что

$$|M(u, v) \cap \{v_1, v_2, v_3\}| \geq 2.$$

Можно считать, что вершина v_1 смежна с вершинами a и c . Тогда вершина v_3 смежна хотя бы с одной из вершин a и c , поскольку в про-

тивном случае множество вершин $\{v_1, a, c, v_3\}$ будет порождать 3-лапу. Без ограничения общности будем предполагать, что v_3 смежна с a . Если v_3 смежна и с вершиной c , то положим $(u, v) = (a, c)$. В противном случае v_3 смежна с d . Заметим, что если v_2 смежна с b , то либо $\{v_2, v_1, b, d\}$, либо $\{v_2, v_3, b, c\}$ порождает 3-лапу. Таким образом, вершина v_2 смежна либо с a и c , либо с a и d . В первом случае $(u, v) = (a, c)$, а во втором $(u, v) = (a, d)$.

Теперь без ограничения общности можно считать, что a и c смежны с вершинами v_1 и v_2 . Тогда b не смежна с вершинами v_1 и v_2 . Рассмотрим $\Delta(b, e, c, d)$. Ребро $\{v_1, v_2\}$ лежит в $([c] \cap [e]) \setminus [b]$, а инцидентные ему вершины смежны с вершиной f из $M(c, d)$. Это противоречит первому утверждению леммы 13, примененной к вершинам v_1 и v_2 подграфа $\Delta(b, e, c, d)$.

Таким образом, в графе Γ нет подграфов, изоморфных графам H_1 и H_2 . Теорема 1 доказана.

4. Доказательство теоремы 2

Пусть Γ удовлетворяет условию теоремы 2. Обозначим через Δ связный граф такой, что $\Gamma = \mathcal{L}(\Delta)$. Докажем, что отношение \sim на $V(\Delta)$ является отношением эквивалентности. Рефлексивность и симметричность очевидны. Проверим транзитивность: пусть u , v и w такие вершины в графе Δ , что v не смежна с u и w . Покажем, что предположение о смежности u и w приводит к противоречию. Заметим, что в этом случае любая вершина t графа Δ , смежная с v , не смежна с u и w . Действительно, в противном случае в Γ определен μ -подграф вершин, заданных ребрами $\{u, w\}$ и $\{v, t\}$. Так как вершина v не смежна с u и w , то этот μ -подграф состоит из рёбер, инцидентных вершине t , и потому смежных. Это противоречит условию (ii) о некликовости μ -подграфов в Γ . Поскольку Γ — связный граф без 3-лап с некликовыми μ -подграфами, по лемме 2 граф Γ имеет диаметр два. Следовательно, если t — произвольная вершина в Δ , смежная с v , то из несмежности вершины v с вершинами u и w , следует, что t смежна с u или w . Как мы видели, это приводит к противоречию. Тем самым транзитивность отношения \sim на $V(\Delta)$ доказана. Осталось заметить, что Δ является полным многодольным графом, долями которого являются классы эквивалентности отношения \sim на $V(\Delta)$. Теорема 2 доказана.

Авторы выражают благодарность рецензенту за существенные замечания, позволившие исправить ошибки и улучшить первоначальную версию данной статьи.

ЛИТЕРАТУРА

1. Вакула И. А. О графах без 3-лап с некликовыми μ -подграфами // Алгебра и линейная оптимизация. Труды международного семинара, посвященного 90-летию со дня рождения С. Н. Черникова, 3-5 июня 2002 г. Екатеринбург, 2002. С. 66–80.
2. Кабанов В. В. Характеризация треугольных и решетчатых графов // Сиб. мат. ж. 1998. Т. 39, № 5. С. 1054–1059.
3. Харари Ф. Теория графов. М.: Мир, 1973.
4. Balinska K. T., Zwierzynski K. T., Kabanov V. V. Algorithms for generating a class of subgraphs of Schlafli graph // The Technical University of Poznan, 2002. CSC Report N 488.
5. Beineke L. W. On derived graphs and digraphs // Beiträge zur Graphentheorie, Internat. Colloq. (Manebach, 1967). Leipzig, 1968. P. 17–23.
6. Brouwer A. E., Numata M. A characterization of some graphs which do not contain 3-claws // Discrete Math. 1994. V. 124, N 3. P. 49–54.
7. van Rooij A. C. N., Wilf H. S. The interchange graph of a finite graph // Acta Math. Acad. Sci. Hungar., 1965. V. 16, N 3–4. P. 263–269.

Адрес авторов:

Институт математики и
механики УрО РАН,
ул. Ковалевской, 16,
620219 Екатеринбург,
Россия.
E-mail: vvk@imm.uran.ru

Статья поступила

27 сентября 2004 г.

Переработанный вариант —

12 апреля 2005 г.