

О РАСШИРЕНИЯХ ЧАСТИЧНЫХ ГЕОМЕТРИЙ, СОДЕРЖАЩИХ МАЛЫЕ μ -ПОДГРАФЫ*)

А. А. Махнёв

Получено описание φ -однородных расширений частичных геометрий $EpG_\alpha(s, t)$, содержащих такой антифлаг (a, B) , что $\mu(a, b) = \mu(a, c) = \varphi \left(1 + \frac{t(\varphi-1)}{\alpha}\right)$ для двух вершин $b, c \in B$. Оказалось, что геометрия является треугольным расширением обобщенного четырехугольника, 6-однородным расширением обобщенного четырехугольника $GQ(25, 5)$, расширением сети или дуальной 2-схемы. Классифицированы сильно регулярные однородные геометрии $EpG_\alpha(s, t)$ с указанным выше значением μ .

Введение

Геометрия G ранга 2 — это множество точек \mathcal{P} и некоторая совокупность \mathcal{B} подмножеств (блоков) из \mathcal{P} . Любые две точки, принадлежащие одному блоку, называются *коллинеарными*. *Вычетом* G_a геометрии G в точке a называется геометрия с множеством точек \mathcal{P}_a , коллинеарных с a , и множеством блоков $\mathcal{B}_a = \{B - \{a\} \mid a \in B \in \mathcal{B}\}$. Геометрия G называется *t-схемой* с параметрами (v, k, λ) , если она содержит v точек, каждый блок содержит точно k точек и любые t точек лежат точно в λ блоках.

Точечный граф $\Gamma = \Gamma(G)$ — это граф с множеством вершин \mathcal{P} , в котором две различные вершины смежны тогда и только тогда, когда они коллинеарны. Диаметр, связность, расстояние между двумя точками и т. п. в G соответствуют этим понятиям в графе $\Gamma(G)$.

Если $a \in \mathcal{P}$, $B \in \mathcal{B}$ и $a \notin B$, то пара (a, B) называется *антифлагом*. Число точек из B , коллинеарных с a , обозначается через $f(a, B)$. Геометрия G называется φ -однородной, если $f(a, B) = 0$ или $f(a, B) = \varphi$ для любого антифлага (a, B) ; G называется *сильно φ -однородной*, если $f(a, B) = \varphi$ для любого антифлага (a, B) . Ниже мы будем рассматривать только такие геометрии, в которых любые два блока пересекаются не более чем по одной точке, при этом блоки будем называть *прямыми*.

*) Работа выполнена при финансовой поддержке Российского фонда фундаментальных исследований (код проекта 96-01-00488).

Геометрия называется α -частичной геометрией порядка (s, t) , если каждая прямая содержит $s+1$ точку, каждая точка лежит на $t+1$ прямой и геометрия является сильно α -однородной (обозначение $pG_\alpha(s, t)$).

Геометрия $pG_1(s, t)$ называется обобщенным четырехугольником порядка (s, t) и обозначается $GQ(s, t)$. Далее, геометрия $pG_{s+1}(s, t)$ называется схемой Штейнера, а $pG_t(s, t)$ — сетью.

Геометрия EpG_α называется расширением α -частичных геометрий, если EpG_α связна и существуют s, t такие, что каждый вычет EpG_α есть геометрия $pG_\alpha(s, t)$. Если мы указываем параметры s, t , то в этом случае геометрия обозначается через $EpG_\alpha(s, t)$. Геометрия EpG_α называется треугольной, если она $(\alpha + 1)$ -однородна. Если $\alpha = 1$, то геометрию EpG_1 будем обозначать через EGQ .

Прямоугольной решеткой ($m \times n$ -графом) называется граф с множеством вершин $X \times Y$, где $|X| = m$, $|Y| = n$ и вершины $(x_1, y_1), (x_2, y_2)$ смежны, только если $x_1 = x_2$ или $y_1 = y_2$. Если $m = n$, то граф называется решетчатым графом и совпадает с точечным графом обобщенного четырехугольника $GQ(n - 1, 1)$.

Треугольным графом $T(m)$ называется граф с множеством неупорядоченных пар из X в качестве вершин, $|X| = m$, и пары $\{a, b\}, \{c, d\}$ смежны тогда и только тогда, когда они имеют общий элемент.

ПРИМЕР 1. Пусть Γ является графом Джонсона $J(n, m)$, т. е. графом, вершинами которого являются m -элементные подмножества n -элементного множества X , причем две вершины смежны тогда и только тогда, когда они пересекаются по $(m - 1)$ -элементному подмножеству. Окрестность любой вершины такого графа является прямоугольной $m \times (n - m)$ решеткой. Если $n = 2m$, $m \geq 3$, то окрестности вершин являются точечными графами для обобщенных четырехугольников $GQ(m - 1, 1)$. Более того, можно определить частное графа Джонсона, т. е. факторграф $J(2m, m)$, полученный отождествлением m -элементных подмножеств с их дополнениями.

Пусть $n = 2m$ и G — геометрия вершин и максимальных клик графа Джонсона или его частного. Тогда эта геометрия является 2-однородной (треугольной) геометрией $EGQ(m - 1, 1)$.

ПРИМЕР 2. Нетрудно понять, что $EpG_2(s, 1)$ является полубиплоскостью и наоборот. Если \mathcal{B} — множество прямых треугольной полубиплоскости с матрицей инцидентности B , то полубиплоскость с множеством прямых \mathcal{B}_1 , отвечающих матрице инцидентности

$$\begin{pmatrix} B & I \\ I & B^T \end{pmatrix},$$

где I — единичная матрица, также будет треугольной. При этом новая полубиплоскость называется удвоением исходной (см. [1]).

Пусть \mathcal{C} — 2-схема с параметрами $(4,3,2)$, \mathcal{C}_{i+1} — удвоение \mathcal{C}_i при $i \geq 1$. Тогда \mathcal{C}_i — треугольная полубиплоскость с $v = 2^{i+2}$ точками такая, что каждый блок содержит $3 + i$ точек.

Если $a, b \in \mathcal{P}$ и расстояние между a, b равно 2 (1), то число точек в $\mathcal{P}_a \cap \mathcal{P}_b$ обозначается через $\mu(a, b)$ ($\lambda(a, b)$). Для φ -однородной геометрии $EpG_\alpha(s, t)$ положим

$$\beta_1 = \varphi(1 + \frac{t(\varphi - 1)}{\alpha}), \quad \beta_2 = \frac{(s + 1)(\varphi(t + 1) - s - t - 1 + \alpha)}{\alpha}.$$

В [2] доказано, что $\mu(a, b) \geq \max\{\beta_1, \beta_2\}$, причем $\beta_1 = \beta_2$ только когда $\varphi = s + 1$ или $\varphi = (s + t + 1 - \alpha)/t$. Кроме того, в [2] установлено, что если геометрия $EpG_\alpha(s, t)$ является $(s + t + 1 - \alpha)/t$ -однородной и $\mu(a, b) = \beta_1$ для любых вершин a, b , находящихся на расстоянии 2, то граф Γ сильно регулярен.

В данной работе рассматриваются геометрии, содержащие малые μ -подграфы. Если расстояние между точками a, b геометрии $EpG_\alpha(s, t)$ равно 2 и $\mu(a, b) = \beta_1$, то μ -подграф $\mathcal{P}_a \cap \mathcal{P}_b$ назовем *малым*. Мы будем рассматривать однородные геометрии $EpG_\alpha(s, t)$ с $\varphi \leq s$, так как если $\varphi = s + 2$, то $\Gamma(G)$ является полным графом; если $\varphi = s + 1$, то $\beta_1 = \beta_2 = (s + 1)(1 + st/\alpha)$ совпадает с валентностью Γ и Γ является полным многодольным графом с $s + 2$ долями порядка $1 + st/\alpha$.

Следующие результаты обобщают теоремы из [1, 2].

Теорема. Пусть геометрия G является φ -однородной геометрией $EpG_\alpha(s, t)$, $\varphi \leq s$, (a, B) — антифлаг с $f(a, B) = \varphi$ и b, c — различные точки из $B - \mathcal{P}_a$ такие, что $\mu(a, b) = \mu(a, c) = \beta_1$. Тогда G может быть только одной из следующих геометрий:

- (1) треугольной геометрией EGQ с $s \geq t$;
- (2) геометрией $EGQ(25, 5)$ с $\varphi = 6$;
- (3) расширенной сетью $EpG_t(s, t)$, $t \leq 2$;
- (4) расширенной дуальной 2-схемой $EpG_2(s, 1)$.

Геометрии графа Джонсона и его частного (при $m > 4$) являются геометриями из п. (3) заключения теоремы с $t = 1$, $\varphi = 2$ и $\mu = 4$. Геометрия \mathcal{C}_2 из примера 2 удовлетворяет п. (4) заключения теоремы с $\varphi = 3$ и $\mu = 6$. Существование геометрий из п. (2) неизвестно.

Следствие 1. Пусть G является φ -однородной геометрией $EpG_\alpha(s, t)$, $\varphi \leq s$, с сильно регулярным точечным графом, в котором $\mu = \beta_1$. Тогда справедливо одно из следующих утверждений:

- (1) G — треугольное расширение геометрии $GQ(t, t)$, $t = 2, 3, 4, 8, 13$;
- (2) $\alpha = t = 1$, $\varphi = 2$ и точечный граф $\Gamma(G)$ либо совпадает с частным графа Джонсона $J(10, 5)$, либо является дополнительным к квадратной решетке на 16 вершинах;

(3) G — геометрия вершин и максимальных клик графа, дополнительного к графу с $\lambda = 0$ и $\mu = 2$.

В случае (1) имеются единственные геометрии при $t = 2$ и $t = 3$. Для $t \geq 4$ примеры не известны. В случае (3) имеются единственные графы для $k = 5$ и $k = 10$ (дополнительный граф к графу Клебша и граф Гевиртца с параметрами $(56, 10, 0, 2)$). Для $k > 10$ примеры не известны. Проблема о существовании сильно регулярных графов с $\lambda = 0$ и $\mu = 2$ валентности, большей 10, сформулирована в Коуровской тетради (проблема 8.77).

Следствие 2. Пусть G является φ -однородной геометрией $ErG_\alpha(s, t)$, $\varphi = (s + t + 1 - \alpha)/t \leq s$, содержащей такую точку a , что $\mu(a, b) = \beta_1$ для любой точки b , находящейся на расстоянии 2 от a . Тогда G является либо треугольной геометрией $EGQ(t, t)$, где $t = 2, 3, 4, 8, 13$, либо 6-однородной геометрией $EGQ(25, 5)$, либо геометрией вершин и максимальных клик сильно регулярного графа, дополнительного к графу с $\lambda = 0$ и $\mu = 2$.

Зафиксируем следующие обозначения: если a, b — различные точки, то $\mathcal{P}_{ab} = \mathcal{P}_a \cap \mathcal{P}_b$; если расстояние между a, b равно 2, то G_{ab} — геометрия с множеством точек \mathcal{P}_{ab} и множеством блоков $\mathcal{B}_{ab} = \{B \in \mathcal{B}_a \mid f(b, B) \neq 0\}$. Для натуральных чисел m, n через (m, n) обозначим наибольший общий делитель m и n .

§ 1. Вспомогательные результаты

Лемма 1.1. Пусть G — частичная геометрия $pG_\alpha(s, t)$. Тогда $\alpha \leq \min\{s + 1, t + 1\}$ и справедливы следующие утверждения:

- (1) G содержит $(s + 1)(1 + st/\alpha)$ точек и $(t + 1)(1 + st/\alpha)$ прямых;
- (2) точечный граф Γ сильно регулярен с $k = s(t + 1)$, $\lambda = s - 1 + (\alpha - 1)t$, $\mu = \alpha(t + 1)$;
- (3) $\alpha(s + t + 1 - \alpha)$ делит $st(s + 1)(t + 1)$ и $(s + 1 - 2\alpha)t \leq (s - 1)(s + 1 - \alpha)^2$;
- (4) если G содержит подгеометрию $G' = pG_\alpha(s', t')$, то $s = s'$ или $s't' + \alpha - 1 \leq s$, причем $s't' + \alpha - 1 = s$ только в том случае, когда каждая точка из $G - G'$ коллинеарна с $s' + 1$ точкой из G' .

Доказательство. Это есть теорема 1.1 из [3] (в формулировке последнего утверждения теоремы опечатка: надо заменить s на s').

Лемма 1.2. Пусть геометрия G является φ -однородной геометрией $ErG_\alpha(s, t)$, a, b — точки, находящиеся на расстоянии 2 друг от друга, и $\mu(a, b) = \beta_i$. Тогда

- (1) если $i = 1$, то G_{ab} — частичная геометрия $pG_\alpha(\varphi - 1, t)$;
- (2) если $i = 2$, то $\varphi \geq (s + t + 1 - \alpha)/t$ и каждая точка из $\mathcal{P}_a - \mathcal{P}_b$ лежит на $(s + t + 1 - \alpha)/\varphi$ прямых из \mathcal{B}_a , не пересекающих \mathcal{P}_{ab} .

Утверждения леммы вытекают из следствия 2.4 и лемм 2.5 и 4.1 из [2].

Лемма 1.3. Пусть G является геометрией $ErG_\alpha(s, t)$. Тогда если G φ -однородна, то $\lambda(a, b) = s + st(\varphi - 1)/\alpha$ и $\alpha\varphi$ делит $st(s + 1)(s + 2)$, а если $f(a, B) = \alpha + 2$ для некоторого антифлага (a, B) , то α четно.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Первое утверждение следует из лемм 2.1, 2.2 [3]. Пусть (a, B) — антифлаг с $f(a, B) = \alpha + 2$. Из структуры геометрии G_b следует, что если $b \in B \cap \mathcal{P}_a$, то точно α прямых из \mathcal{B}_b , пересекающих $B \cap \mathcal{P}_a$, содержат a . Поэтому $B \cap \mathcal{P}_a$ содержит единственную точку b^* такую, что тройка a, b, b^* не лежит в блоке из \mathcal{B} . Возникающее таким образом отображение $*$ осуществляет спаривание на $B \cap \mathcal{P}_a$, и $f(a, B) = |B \cap \mathcal{P}_a|$ четно.

Лемма 1.4. Пусть G является геометрией $pG_\alpha(s, t)$, где $\alpha < t < 2\alpha$. Тогда $s < 2\alpha(t - \alpha)^2 + 3\alpha(t - \alpha)$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пользуясь теоремой 4.5 [4] (см. формулу (14) из [4]), получаем $(t - \alpha)s \leq \alpha(t - \alpha + 1)^2(2t - 2\alpha - 1)$, т. е. $s \leq 2\alpha(t - \alpha + 1)^2 - \alpha(t - \alpha + 1)^2/(t - \alpha) < 2\alpha(t - \alpha)^2 + 3\alpha(t - \alpha)$. Лемма 1.4 доказана.

Лемма 1.5. Если G есть $pG_2(s, 3)$, то $s = 1$ или $s = 2$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. По лемме 1.1 число $2(s + 2)$ делит $12s(s + 1)$. Поэтому $s + 2$ делит 12 и $s = 1, 2, 4, 10$. Однако известно, что $pG_2(3, 4)$ не существует [5], а по лемме 1.4 имеем $s < 10$.

Лемма 1.6. Геометрии $pG_2(32, 5)$ и $pG_2(27, 4)$ не существуют.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. В условии Крейна для точечного графа Γ любой из указанных геометрий достигается равенство $(t + 1 - 2\alpha)s \leq (t - 1)(t + 1 - \alpha)^2$. По теореме 5 [5] граф соседей любой вершины из Γ сильно регулярен. Этот граф содержит $s(t + 1)$ вершин, имеет валентность $k = (s - 1) + t$, и для любых двух смежных вершин a, b из одной клики имеем $\lambda(a, b) = s - 2$, а для разных клик $\lambda(a, b) \leq t - 1$. Противоречие. Лемма 1.6 доказана.

ЗАМЕЧАНИЕ. В теореме 4.3 [3] из заключения можно убрать п. (ii).

Лемма 1.7. Пусть геометрия G является φ -однородной геометрией $ErG_\alpha(s, t)$. Если $t = \alpha$, то φ делит $s(s + 1)(t + 1, s + 2)$, а если $\alpha = t + 1$, то $(t + 1)\varphi$ делит $st(s + 1)(t - 1, s + 2)$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Это простая подстановка выражения для α в утверждение леммы 2.2 [3].

§ 2. Доказательство теоремы

Пусть геометрия G является контрпримером к теореме. Зафиксируем обозначения: геометрия G_{abc} имеет множество точек $\mathcal{P}_{ab} \cap \mathcal{P}_{ac}$ и множество блоков $\{D \in \mathcal{B}_a \mid D \text{ содержит не менее 2 точек из } \mathcal{P}_{ab} \cap \mathcal{P}_{ac}\}$.

Лемма 2.1. Для геометрии G верны неравенства $\varphi > 2$, $t < 2\alpha$. Далее, геометрия G_{abc} есть $pG_\alpha(x, t)$ для некоторого $x < \varphi - 1$.

Доказательство. Если $\varphi = 2$, то $\alpha = 1$ и $2t \leq s + t$ ввиду следствия 3.4 [3]. В этом случае G — треугольная геометрия EGQ с $s \geq t$, что противоречит выбору G .

Предположим, что $2 < \varphi < s + 1$. Из доказательства леммы 3.5 [3] следует, что $\mathcal{P}_{ab} \neq \mathcal{P}_{ac}$ и G_{abc} содержит по крайней мере две прямые D_1, D_2 и по крайней мере 4 различных точки, за исключением, возможно, случая $\alpha = 2$, $\varphi = 3$, когда имеется по крайней мере 3 различных точки (по две на D_1, D_2 , одна из которых общая). По теореме 4.1 [3] (с учетом следствия 4.2 [3]) G_{abc} есть $pG_\alpha(x, t)$ для некоторого x , где $x < \varphi - 1$.

Если $t \geq 2\alpha$, то из теоремы 4.3 [3] следует, что либо $\alpha = 1$, $s = t^2$, $\varphi - 1 = t$ и $x = 1$, либо $\alpha = 2$, $t = 5$, $s = 32$, $\varphi - 1 = 6$ и $x = 1$. Но в первом случае по лемме 1.3 число $\varphi = t + 1$ делит $t^2(t^2 + 1)(t^2 + 2)$, поэтому $t = 2$ или $t = 5$. Однако в EGQ $f(a, B)$ четно для любого антифлага (a, B) . Следовательно, $t = 5$.

Ввиду замечания из § 1 случай $\alpha = 2$ невозможен. Лемма 2.1 доказана.

Лемма 2.2. Для геометрии G верны неравенства

$$\varphi \geq (\alpha - 1)t + \alpha, t \leq \alpha, s \geq (\alpha - 1)(t^2 + t + 1).$$

Доказательство. Пользуясь неравенством $x + 1 \geq \alpha$ и п. (4) леммы 1.1, получаем $\varphi - 1 \geq xt + \alpha - 1$. Поэтому $\varphi \geq (\alpha - 1)t + \alpha$. Применив лемму 1.1 к вложению G_{ab} в G_a , имеем

$$s \geq t(\varphi - 1) + \alpha - 1 \geq (\alpha - 1)(t^2 + t + 1).$$

Допустим, что $\alpha < t < 2\alpha$. Пользуясь только что установленным неравенством и неравенством $s < 2\alpha(t - \alpha)^2 + 3\alpha(t - \alpha)$ из леммы 1.4, получаем

$$(\alpha - 1)(t^2 + t + 1) \leq 2\alpha(t - \alpha)^2 + 3\alpha(t - \alpha).$$

Поэтому $\alpha = 2$ и $t = 3$, а по лемме 2.5 имеем $s = 1$ или $s = 2$. Противоречие с тем, что $s \geq (\alpha - 1)(t^2 + t + 1)$.

Лемма 2.3. Пусть геометрия G такова, что $\alpha = t + 1$. Тогда $t = 1$ и $\varphi = x + 2$. Если же $\alpha = t$, то либо $t = 1$, либо $t = 2$ и $\varphi = 2(x + 1)$.

Доказательство. Положим $\Delta = \mathcal{P}_\alpha \cap B$. При $\alpha = t+1$ подсчитаем число блоков из \mathcal{B}_{abc} , пересекающихся с Δ по двум точкам. Если $d \in \Delta$, то d лежит в $t+1$ блоках из \mathcal{B}_{abc} , причем каждый такой блок пересекается с Δ по двум точкам. Таким образом, искомое число блоков равно $\varphi(t+1)/2$. Далее, поскольку \mathcal{B}_{abc} содержит $xt+t+1$ блок, то $\varphi(t+1)/2 \leq xt+t+1$. С другой стороны, $\varphi \geq xt+t+1$, следовательно, $t=1$ и $\varphi = x+2$.

Пусть $t = \alpha$. Тогда сеть \mathcal{B}_{abc} содержит такое множество из $x+1$ блоков, что каждая точка из \mathcal{P}_{abc} лежит точно в одном из этих блоков, причем Δ пересекается с каждым таким блоком не более чем по 2 точкам. Поэтому $\varphi \leq 2(x+1)$. С другой стороны, $\varphi \geq t(x+1)$ и $t \leq 2$. Более того, если $t=2$, то $\varphi = 2(x+1)$ и Δ пересекается с каждым блоком из \mathcal{B}_{abc} по двум точкам.

Лемма 2.3, а вместе с ней и теорема доказаны.

§ 3. Сильно регулярные геометрии с минимальным μ

В этом параграфе предполагается, что геометрия G является φ -однородной геометрией $ErG_\alpha(s, t)$ с $\varphi \leq s$ и сильно регулярным точечным графом Γ , в котором $\mu = \varphi(1+t(\varphi-1)/\alpha)$. Ясно, что G удовлетворяет условиям доказанной теоремы. Поэтому G — одна из геометрий, о которых говорится в теореме.

Лемма 3.1. Пусть Γ — сильно регулярный граф с параметрами (v, k, λ, μ) . Тогда либо $k = 2\mu$ и $\lambda = \mu - 1$ (так называемый половинный случай), либо собственные значения $k, n - t, -t$ матрицы смежности графа Γ — целые числа, где $n^2 = (\lambda - \mu)^2 + 4(k - \mu)$, $n - \lambda + \mu = 2t$ и кратность t равна $\frac{k(m-1)(k+m)}{\mu n}$. Далее, если $t > 1$, то $t-1$ делит $k - \lambda - 1$ и

$$\mu = \lambda + 2 + (t-1) - \frac{k - \lambda - 1}{t-1}, \quad n = t-1 + \frac{k - \lambda - 1}{t-1}.$$

Доказательство. Справедливость первого утверждения установлена в [5]. Далее, из равенства $-t = (\lambda - \mu - n)/2$ следует, что

$$n^2 = (\lambda - \mu)^2 + 4(k - \mu) = (\lambda - \mu - 2)^2 + 4(k - \lambda - 1),$$

т. е. $n^2 - (\lambda - \mu + 2)^2 = 4(k - \lambda - 1)$, $n - \lambda + \mu - 2 = 2(t-1)$ и $n + \lambda - \mu + 2 = 2(k - \lambda - 1)/(t-1)$. Сложив последние два равенства, получаем выражение для $2n$, а вычитая из первого равенства второе, получаем выражение для 2μ . Лемма 3.1 доказана.

В леммах 3.2–3.4 предполагается, что $t = \alpha$.

Лемма 3.2. Для геометрии G справедливы утверждения:

- (1) $k = (s + 1)^2$, $\lambda = s\varphi$ и $\mu = \varphi^2$ делит $s(s + 1)^2(s + 2 - \varphi)$;
- (2) $s + 2$ делит $2(t + 1)(\varphi + 1)$.

Доказательство. Выражения для k, λ, μ получаются подстановкой $\alpha = t$ в выражения для параметров точечного графа частичной геометрии. Далее, имеем прямоугольное соотношение $(v - k - 1)\mu = k(k - \lambda - 1)$, поэтому μ делит $s(s + 1)^2(s + 2 - \varphi)$.

Так как каждая точка лежит в $(t + 1)(1 + st/\alpha)$ блоках, а число точек равно $v = 1 + (s + 1)^2 + (s + 1)^2(s^2 + 2s - s\varphi)/\varphi^2$, то общее число блоков равно $v(t + 1)(s + 1)/(s + 2)$. Отсюда следует, что $s + 2$ делит $(t + 1)(2 + s(s + 1)^2(s + 2 - \varphi)/\varphi^2)$. Поэтому $s + 2$ делит $(t + 1)(2 + 2\varphi + s(s + 1)^2(s + 2)/\varphi)$. По лемме 1.7 $(\varphi, s + 2)$ делит $2(t + 1)$, поэтому $s + 2$ делит $2(t + 1)(\varphi + 1)$.

Лемма 3.3. Пусть геометрия G такова, что $t = 1$. Тогда Γ — решетчатый граф на 16 вершинах или частное графа Джонсона $J(10, 5)$.

Доказательство. Пусть $t = 1$. Тогда по лемме 3.2 $s + 2$ делит $4(\varphi + 1)$. Положим $(s + 2)y = 4(\varphi + 1)$. Тогда $y \leq 3$ и по лемме 1.7 число φ делит $s(s + 1)(2, s + 2)$, где $s = 4(\varphi + 1)/y - 2$. Отсюда следует, что (φ, s) делит $2(y - 2)$, а $(\varphi, s + 1)$ делит $4 - y$. Если $y = 3$, то φ делит 4, поэтому $\varphi = 2 = s$. Следовательно, Γ — локально решетчатый 3×3 -граф и по [6] граф Γ является дополнительным графом к решетчатому 4×4 -графу.

Если $y = 2$, то $s = 2\varphi$ и ввиду леммы 3.2 число φ делит 4. Если $\varphi = 2$, то $s = 4$ и ввиду [6] граф Γ является частным графа Джонсона $J(10, 5)$. Если $\varphi = 4$, то $s = 8$ и $(\lambda - \mu)^2 + 4(k - \mu) = 4 \cdot 129$ — не квадрат.

Если $y = 1$, то $s = 4\varphi + 2$ и по лемме 1.7 число φ делит 12. Для $\varphi = 2, 3, 4, 6, 12$ получаем $s = 10, 14, 18, 26, 50$ соответственно. Далее, имеем

$$(\lambda - \mu)^2 + 4(k - \mu) = (3\varphi^2 + 2\varphi)2 + 4((4\varphi + 3)2 - \varphi^2) = n^2.$$

Так как $(3\varphi^2 + 2\varphi + 10)^2 = n^2 - 56\varphi + 64$, то $(3\varphi^2 + 2\varphi + 11)^2 = n^2 + 6\varphi^2 - 52\varphi + 85 \neq n^2$ и $\varphi < 12$. Поэтому $(3\varphi^2 + 2\varphi + 12)^2 = n^2 + 12\varphi^2 - 48\varphi + 108 > n^2$. Противоречие.

Лемма 3.4. Если в геометрии G параметр t равен 2, то $(\lambda - \mu)^2 + 4(k - \mu)$ — не квадрат.

Доказательство. Пусть $t = 2$. Тогда $(s + 2)y = 6(\varphi + 1)$ для некоторого натурального числа y и $\varphi + 1$ делит $s + 2$. Если $y = 3$, то $s = 2\varphi$ и по лемме 3.2 число φ делит 4. Поэтому $\varphi = 4$ (напомним, что $\varphi \geq \alpha + 1$), $s = 8$, $k = 81$, $\lambda = 32$, $\mu = 16$ и $n^2 = 4 \cdot 129$. Противоречие.

Если $y = 2$, то $s = 3\varphi + 1$ и по п. (1) леммы 3.2 число φ делит 2. Противоречие. Значит, $y = 1$, $s = 2(3\varphi + 2)$ и число φ делит 60. Поэтому согласно лемме 3.2 число φ не делится на 4, а φ^2 делит $60 \cdot 10$. Следовательно, число φ равно 5 или 10.

Если $\varphi = 5$, то $s = 34$, а если $\varphi = 10$, то $s = 64$. В любом случае $(\lambda - \mu)^2 + 4(k - \mu)$ — не квадрат. Лемма 3.4 доказана.

В леммах 3.5–3.7 предполагается, что $t = 1$ и $\alpha = 2$.

Лемма 3.5. Для геометрии G справедливы утверждения:

(1) $k = (s + 1)(s + 2)/2$, $\lambda = s(\varphi + 1)/2$, $\mu = \varphi(\varphi + 1)/2$ и μ делит $s(s + 1)(s + 2)(s + 2 - \varphi)/4$;

(2) если $\varphi = s$, то G — геометрия вершин и максимальных клик графа, дополнительного к графу с $\lambda = 0$ и $\mu = 2$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Первое утверждение получается подстановкой $t = 1$ и $\alpha = 2$ в выражения для параметров точечного графа частичной геометрии с учетом целочисленности v .

Если $\varphi = s$, то $\lambda = \mu$ и $4(s + 1) = n^2$. В этом случае $n = 2m$ и $s + 1 = m^2$. Условие целочисленности принимает вид

$$m^3(m - 1) \text{ делит } \frac{m^3(m^2 + 1)(m - 1)(m^3 + m + 2)}{4},$$

и m не делится на 4.

Заметим, что $s = (\varphi - 1)t + \alpha - 1$ и по утверждению (4) леммы 2.1 каждая точка из $\mathcal{P}_b - \mathcal{P}_a$ коллинеарна в G_b с φ точками из \mathcal{P}_{ab} для любых точек a и b , находящихся на расстоянии 2 друг от друга.

Подсчитав параметры дополнительного графа $\bar{\Gamma}$, получаем $\lambda = 0$ и $\mu = 2$. Лемма 3.5 доказана.

В леммах 3.6 и 3.7 предполагается, что $s > \varphi$.

Лемма 3.6. Для геометрии G выполняются утверждения:

(1) $(s - \varphi)(\varphi + 1 - s/(m - 1))/2 + (m + 1) - s/(m - 1) = 0$;

(2) $m > 4$ и $s/(m - 1) - 2 < \varphi < s/(m - 1)$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. По лемме 3.1 имеем $\mu = \lambda + (m + 1) - (k - \lambda - 1)/(m - 1)$. Подставляя выражения для k , λ и μ из леммы 3.5, получаем первое утверждение леммы.

Если $m = 2$, то $(s - \varphi)(\varphi + 1 - s) + 6 - 2s = 0$, т. е. $s^2 - (2\varphi - 1)s + \varphi^2 + \varphi - 6 = 0$. Поэтому $25 - 8\varphi$ является квадратом и $\varphi = 2$ или $\varphi = 3$. Так как $\varphi \geq \alpha + 1$, то $\varphi = s = 3$. Это противоречит тому, что $s > \varphi$.

Если $m = 3$, то $(s - \varphi)(\varphi + 1 - s/2) + 8 - s = 0$, т. е. $s^2 - 3\varphi s + 2\varphi^2 + 2\varphi - 16 = 0$ и $\varphi^2 - 8\varphi + 64 = (\varphi + y)^2$ для подходящего y . Следовательно, $y = 2$, $\varphi = 5$ или $y = 4$ и $\varphi = 3$. В случае $\varphi = 5$ получаем $s = 11$ и число φ не делит $s(s + 1)(s + 2)$. Значит, $\varphi = 3$, $s = 8$, $k = 45$, $\lambda = 16$ и $\mu = 6$. В этом случае Γ — локально треугольный граф, в котором μ -подграфы — треугольные графы на шести вершинах. Отсюда следует, что множество точек, находящихся на расстоянии 2 от данной точки a , можно отождествить с четверками точек из $\{1, \dots, 10\}$, где

Γ_a — треугольный граф на $\{1, \dots, 10\}$. Далее, если b, c — коллинеарные точки, находящиеся на расстоянии 2 от a , то из леммы 2.1 следует, что $\Gamma_a \cap \Gamma_b \cap \Gamma_c$ — треугольный граф на трех вершинах. Поэтому b коллинеарна с $4 \cdot 6 = 24$ точками, находящимися на расстоянии 2 от a . Противоречие с тем, что $k - \mu = 39$.

Если $m = 4$, то $(s - \varphi)(\varphi + 1 - s/3) + 10 - 2s/3 = 0$, т. е. $s^2 - (4\varphi + 1)s + 3\varphi^2 + 3\varphi - 30 = 0$ и $4\varphi^2 - 4\varphi + 121 = (2\varphi + x)^2$ для некоторого x . Значит, $4\varphi(x + 1) = 121 - x^2$. Следовательно, $x = 1$, $\varphi = 15$, $x = 3$ и $\varphi = 7$ или $x = 5$ и $\varphi = 4$. Поэтому $s = 46, 23, 15$ соответственно. В первых двух случаях число φ не делит $s(s + 1)(s + 2)$, а в последнем случае значение параметра λ равно $75/2$.

Предположим, что $\varphi \geq s/(m - 1)$. Тогда равенство (1) влечет неравенство $(s - \varphi)/2 + (m + 1) - s/(m - 1) \leq 0$, т. е. $\varphi \geq 2m + 2 + s(m - 3)/(m - 1)$. Снова из (1) следует неравенство $(s - \varphi)(2m + 3 + s(m - 4)(m - 1)/2) + m + 1 \leq s/(m - 1)$. Поэтому $m \leq 5$, а в случае $m = 5$ имеем $s - \varphi = 1$ и (1) превращается в $3s/8 + 6 = s/4$. Противоречие.

Если $\varphi + 2 \leq s/(m - 1)$, то $-(s - \varphi)/2 + (m + 1) - s/(m - 1) \geq 0$, т. е. $\varphi/2 + m + 1 \geq s(1/(m - 1) + 1/2)$. Таким образом, $2s/(m - 1) + s - 2m \leq \varphi + 2 \leq s/(m - 1)$, т. е. $s \leq 2m - 2$. Противоречие.

Лемма 3.7. Параметр s равен $(m - 1)\varphi + m + x$, и

$$\varphi = \frac{2m^2 - mx - x^2 - 3m - 3x - 2}{mx - 2x + 3m - 4},$$

где $0 \leq x < m - 2$.

Доказательство. Положим $s = (m - 1)\varphi + y$. По лемме 3.6 выполняется неравенство $0 < y < 2(m - 1)$. Подставив выражение для s в утверждение (1) леммы 4.6, получаем

$$(\varphi(m - 2) + y)(1 - y/(m - 1)) + 2(m + 1) - 2\varphi - 2y/(m - 1) = 0.$$

Поэтому $\varphi = \frac{y^2 + 3y - ym - 2(m^2 - 1)}{m^2 - 5m + 4 - ym + 2y}$. Поскольку знаменатель не обращается в 0 при $m \geq 5$, дискриминант квадратного трехчлена относительно y равен $(3m - 1)^2$ и $y < 2(m - 1)$, то числитель в выражении для φ отрицателен и $y > \frac{(m - 1)(m - 4)}{m - 2}$.

Положим $y = m + x$. Тогда $\varphi = \frac{2m^2 - mx - x^2 - 3m - 3x - 2}{mx - 2x + 3m - 4}$, причем $-3 < x < m - 2$. Если $x = -2$, то $\varphi = (2m^2 - m)/(m - 2) = 2m - 1$, поэтому $s = 2m^2 - 2m - 1$. Ввиду леммы 1.3 число $2m - 1$ делит $(m - 2)(m - 1)m$, следовательно, $m = 2$. Противоречие с тем, что $m > 4$.

Если $x = -1$, то $\varphi = (2m^2 - 2m)/(2m - 2) = m$, $s = m^2 - 1$. Поэтому $k = m^2(m^2 + 1)/2$, $\lambda = (m^2 - 1)(m + 1)/2$, $\mu = m(m + 1)/2$ и $n = (m^3 + 2m - 1)/2$. В силу целочисленности число $m(m + 1)(m^3 + 2m - 1)$ делит

$(m-1)m^3(m^2+1)(m^3+m+2)$. Поэтому m^3+2m-1 делит $(m-1)(m^3+m)(m^3-m^2+2m)$. Следовательно, $(m-1)^2(m^2-1)$ делится на m^3+2m-1 , причем $(m-1, m^3+2m-1)$ делит 2. Следовательно, $m = 3$. Противоречие с тем, что $m > 4$. Лемма 3.7 доказана.

Завершим рассмотрение случая $\alpha = 2$. По лемме 3.1 число $m-1$ делит $k-\lambda-1$, т. е. $m-1$ делит $s(s+2-\varphi)$ и $(x+1)(x+3-\varphi)$ делится на $m-1$. В свою очередь,

$$\varphi - x - 3 = \frac{(m-1)(2m - x^2 - 7x - 12)}{mx - 2x + 3m - 4}.$$

Следовательно,

$$\frac{(x+1)(\varphi - x - 3)}{m-1} = 2 - \frac{x^3 + 8x^2 + 15x + 4m + 4}{mx - 2x + 3m - 4}.$$

С другой стороны, по лемме 3.1 число m делит $k-\mu$, поэтому m делит $(s+1-\varphi)(s+2+\varphi)$. Отсюда следует, что $2\varphi - x - 1 = m(4m - x^6 - 6x - 9)/(mx - 2x + 3m - 4)$. Значит, $(2\varphi - x - 1)(x+2)/m = 4 - (x^3 + 8x^2 + 13x + 4m + 2)/(mx - 2x + 3m - 4)$.

Таким образом, $mx - 2x + 3m - 4$ делит $2x + 2$. Так как $(x+1, mx - 2x + 3m - 4) = (x+1, 2m-2)$, то $m = 1$ или $x = -1$. Противоречие.

Если G является 6-однородным расширением $GQ(25, 5)$, то точечный граф Γ имеет параметры $(58402, 3276, 650, 156)$ и не выполнено условие целочисленности.

Итак, геометрия G должна быть треугольным расширением $GQ(s, t)$, $s \geq t > 1$. Ввиду утверждения (b) теоремы 3.7 [2] параметры s и t совпадают, причем $t = 2, 3, 4, 8, 13$. Следствие 1 доказано.

§ 4. Доказательство следствия 2

Пусть геометрия G удовлетворяет условиям следствия 2. Тогда G — одна из геометрий в заключении теоремы, причем по п. (vi) леммы 3.3 [3] каждая точка из G находится на расстоянии, не большем 2 от a .

Лемма 4.1. Если G — треугольная геометрия $EGQ(s, t)$, то $s = t = 2, 3, 4, 8, 13$.

Доказательство. Пусть G является треугольной геометрией $EGQ(s, t)$. Тогда $\alpha = 1$, $\varphi = 2$, $s = \varphi t + \alpha - t - 1 = t$ и $t > 1$. Далее, число точек, находящихся на расстоянии 2 от a , равно $\frac{(t+1)(t^2+1)t^3}{2t+2}$ и общее число точек v равно $1 + (t+1)(t^2+1) + t^3(t^2+1)/2$. С другой стороны, каждая точка лежит в $(t+1)(t^2+1)$ блоках и общее число блоков b равно $v(t+1)(t^2+1)/(t+2)$. Отсюда следует, что $b \equiv (-24)(-5) \equiv 0 \pmod{t+2}$ и 120 делится на $t+2$.

Покажем, что каждая точка c из G_a регулярна. Пусть d — точка из \mathcal{P}_a , неколлинеарная с точкой c . Тогда \mathcal{P}_{cd} содержит $t+1$ точку из \mathcal{P}_a . Поэтому \mathcal{P}_{cd} содержит некоторую точку b , находящуюся на расстоянии 2 от a . Из следствия 2 вытекает, что $|\mathcal{P}_{ab}| = 2t+2$ и пара (c, d) регулярна. Поэтому каждая точка из G_a регулярна и по теореме Бенсона [7] геометрия G_a является классическим четырехугольником $Q_4(t)$, где t — степень некоторого простого числа. Следовательно, $t = 2, 3, 4, 8, 13$.

Лемма 4.2. *Параметр α не равен t .*

Доказательство. Предположим, что $\alpha = t$. Тогда $\varphi = (s+t+1-\alpha)/t = (s+1)/t$, и поэтому $t > 1$. По нашей теореме $t = 2$ и $s = 2\varphi - 1$. Вместе с тем общее число вершин равно $1 + 4\varphi^2 + 4(\varphi+1)(2\varphi-1)$, каждая вершина лежит на $(t+1)(s+1) = 6\varphi$ блоках и общее число блоков сравнимо с 12 по модулю $2\varphi+1$. Противоречие с тем, что $\varphi \geq 3$.

Предложение 4.3. *Пусть G является s -однородной геометрией $EpG_2(s, 1)$ и $\mu(a, b) = s(s+1)/2$ для некоторых точек a, b , расстояние между которыми равно 2. Тогда G — геометрия вершин и максимальных клик сильно регулярного графа, дополнительного к графу с $\lambda = 0$ и $\mu = 2$.*

Доказательство. Поскольку $\varphi = (s+t+1-\alpha)/t$, то расстояние между a и каждой точкой из G не больше 2. Число точек, находящихся на расстоянии 2 от a , равно $s(s+1)(s+2)/(s(s+1)) = s+2$. Далее, геометрия G не может быть сильно s -однородной, иначе $\mu(a, b) = s(s+1)$. Поэтому точки, находящиеся на расстоянии 2 от a , образуют блок B . Следовательно, $\mu(a, x) = s(s+1)/2$ для любой точки $x \in B$. Таким образом, a — геометрическая точка в смысле [3]. Аналогично любая точка из B — геометрическая. Но любая точка из G_a не коллинеарна с двумя точками из B и все точки из G — геометрические. Значит, точечный граф сильно регулярен и предложение 4.3 вытекает из следствия 1.

Предложение 4.3 завершает доказательство следствия 2.

ЛИТЕРАТУРА

1. Hughes D. R. Extended partial geometries: dual 2-designs // European J. Combin. 1990. V. 11, N 5. P. 459–471.
2. Del Fra A., Ghinelli-Smit D., Hughes D. R. Extended partial geometries with minimal μ // Geom. Dedicata. 1992. V. 42, N 2. P. 119–128.
3. Hobart S. A., Hughes D. R. EpGs with minimal μ . II // Geom. Dedicata. 1992. V. 42, N 2. P. 129–138.

4. Neumaier A. Strongly regular graphs with smallest eigenvalue $-m$ // Arch. Math. 1980. V. 33, N 4. P. 392–400.
5. Браувер А. Е., ван Линт Й. Х. Сильно регулярные графы и частичные геометрии // Кибернетический сб. М.: Мир, 1987. Вып. 24. С. 186–229.
6. Зюляркина Н. Д., Махнев А. А. О сильно регулярных локально решетчатых графах // Дискрет. математика. 1993. Т. 5, № 4. С. 145–150.
7. Pain S., Thas J. A. Finite generalized quadrangles. Boston: Pitman, 1984.

Адрес автора:

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

Статья поступила

30 марта 1995 г.,
переработанный вариант —
16 мая 1996 г.