

УДК 519.1

МАТЕМАТИКА

С. Г. Инджеян

О 3-раскраске плоских гиперграфов

(Представлено чл.-корр. АН Армянской ССР Р. Р. Варшамовым 30/IV 1979)

В настоящей работе доказывается справедливость одной гипотезы М. И. Бурштейна ⁽¹⁾. Все понятия и обозначения, не определяемые здесь, можно найти в ⁽²⁻⁴⁾.

Пусть $X = \{x_1, x_2, \dots, x_p\}$ — произвольное множество, а E — произвольное семейство его подмножеств. Пара $H = (X, E)$ называется гиперграфом с множеством вершин X и множеством ребер E . Будем считать, что $|e| \geq 2$ для любого $e \in E$.

Под раскраской гиперграфа понимается правильная раскраска его вершин в смысле Эрдеша — Хайнала, т. е. такая, при которой каждое ребро содержит по крайней мере две вершины разного цвета.

Каждому гиперграфу адекватно соответствует его граф инциденций, множеством вершин которого является $X \cup E$, а множеством ребер $\{(x, e) \in X \times E : x \in e\}$. Гиперграф называется плоским, если его соответствующий граф инциденций является плоским графом.

$m(H)$ обозначает число ребер гиперграфа H , а H' — граф, состоящий из его ребер степени 2 и инцидентных им вершин (в H' не может быть изолированных вершин).

Гипотеза М. И. Бурштейна состоит в следующем:

Если H — плоский гиперграф, для которого $m(H') \leq 8$ и H' не содержит полных четырехвершинных подграфов K_4 , то H раскрашивается в 3 цвета.

Для доказательства ее справедливости установим одну теорему о плоских триангуляциях.

Плоский граф G с помеченными ребрами называется n -квазираскрашиваемым, если его вершины можно окрасить n цветами так, чтобы концы помеченных ребер были окрашены различно и край каждой грани содержал хотя бы две вершины разного цвета. Если все ребра графа G помечены, то квазираскраска совпадает с обычной раскраской.

Через $n_i = n_i(G)$ обозначим число вершин степени i в графе G . Известно, что для любого плоского графа

$$3n_3 + 2n_4 + n_5 \geq 12. \quad (1)$$

Напомним, что триангуляцией называется плоский граф, все грани которого — простые циклы длины 3. Допускаются кратные ребра (разумеется при условии, что пара таких ребер не образует края какой-то грани).

Теорема 1. *Вершины каждой плоской триангуляции с не более, чем 8 помеченными ребрами, которые не составляют K_4 , можно квазираскрасить в 3 цвета.*

Доказательство. Предположим, что теорема не верна, и пусть G — триангуляция с наименьшим числом вершин, удовлетворяющая условиям теоремы, но не допускающая 3-квазираскрасок. Она обладает следующими свойствами.

1. Если вершина $x \in G$ имеет степень 3, то все инцидентные ей ребра помечены.

2. $n_3(G) \leq 3$.

3. Если вершина $x \in G$ имеет степень 4, то по крайней мере два инцидентных ей ребра помечены, причем если их ровно два, то они находятся на краю одной и той же грани.

4. Пусть вершина $x \in G$ степени 4 инцидентна ребрам (x, x_1) , (x, x_2) , (x, x_3) , (x, x_4) ; если два последних ребра не помечены, то и ребро (x_3, x_4) не помечено и принадлежит некоторому подграфу K_4 , все остальные ребра которого помечены.

5. Число таких вершин $x \in G$ степени 4, у которых помечены лишь два инцидентных ребра, не может превосходить 1.

6. Если вершина $x \in G$ имеет степень 5, то по крайней мере два инцидентных ей ребра помечены.

Все эти шесть свойств доказываются методом от противного. В свойствах 2 и 5, если предположить обратное, получается, что G должен содержать не менее 9 помеченных ребер.

В свойствах 1, 3, 4 и 6, если предположить обратное, удаляется вершина $x \in G$ и добавляется, в случае необходимости, недостающее ребро. Получается новая триангуляция G' — удовлетворяющая условиям теоремы, но содержащая на одну вершину меньше, чем G . Из экстремальности G вытекает, что вершины новой триангуляции должны раскрашиваться в 3 цвета. После раскраски G' восстанавливается G и вершина x раскрашивается в один из трех цветов так, чтобы не образовалась одноцветная грань и концы помеченных ребер были окрашены различно. Таким образом, G раскрашивается в 3 цвета, вопреки нашему первоначальному предположению.

Пусть $m' = m'(G)$ — число помеченных ребер триангуляции G . Тогда из свойств 1–6 следует, что

$$2m' \geq \begin{cases} 3n_3 + 3n_4 - 1 + 2n_5, & \text{при } n_4 > 0 \\ 3n_3 + 2n_5, & \text{при } n_4 = 0. \end{cases}$$

Нетрудно убедиться, что достаточно рассмотреть те системы значений n_2, n_4, n_5 , для которых в (1) имеет место равенство.

С л у ч а й 1. $n_2=3, n_4=0, n_5=3$.

Если никакие две вершины степени 3 не имеют общего ребра, то противоречие очевидно. Пусть вершины x_1, x_2, x_3 имеют степень 3 и вершины x_1 и x_2 имеют общее ребро. Нетрудно убедиться, что кроме 8 помеченных ребер, инцидентных вершинам степени 3, должно быть помечено еще одно, что является противоречием.

С л у ч а й 2. $n_2=3, n_4=1, n_5=1$.

Аналогичным образом мы приходим к противоречию и в этом случае.

С л у ч а й 3. $n_2=2, n_4=0, n_5=6$.

Так как $2m' \geq 3n_2 + 2n_5 = 18$, то $m' \geq 9$, что является противоречием.

С л у ч а й 4. $n_2=2, n_4=1, n_5=4$.

Пусть x и y есть вершины степени 3, а x_1, x_2, x_3 и y_1, y_2, y_3 — вершины, смежные соответственно x и y . Пусть вершины степени 3 имеют общее ребро, и таким ребром является (x, x_2) , т. е. $y = x_2$, $x = y_2$ и $x_1 = y_1, x_3 = y_3$. Нетрудно убедиться, что $\rho(x_i) > 4$, при $i=1$ или 3, где $\rho(x_i)$ — степень вершины x_i . Нетрудно также убедиться, что $\rho(x_i) = 5$ только при $i=1$ (или $i=3$). А это значит, что кроме 5 помеченных ребер должны быть помечены еще по крайней мере 4 ребра, что является противоречием.

Пусть теперь x и y не имеют общего ребра. Возможны следующие четыре подслучая.

а) $x_i = y_i$ при $i = \overline{1, 3}$.

Нетрудно убедиться, что с вершинами x_i в худшем случае могут совпасть две вершины степени ≤ 5 , а это значит, что кроме 6 ранее помеченных ребер должны быть помечены еще 3, что является противоречием.

б) $x_1 = y_1$ и $x_3 = y_3$.

Если, в худшем случае, обе вершины $x_1 = y_1, x_3 = y_3$ обладают степенью 5, то, очевидно, $\rho(x_2) \geq 6, \rho(y_2) \geq 6$, а это значит, что должны быть помечены еще 3 ребра, т. е. $m' \geq 9$, воперки условию теоремы.

в) $x_2 = y_2$.

В худшем случае четыре вершины степени ≤ 5 могут совпасть с вершинами x_1, x_2, y_1, y_2 . Но каждой из этих вершин инцидентно не более 1 помеченного ребра из прежних 6 помеченных. А это значит, что кроме 6 помеченных ребер должны быть помечены еще по крайней мере $\frac{1+1+1+1+2}{2} = 3$ ребра, т. е. $m' \geq 9$.

г) $x_i \neq y_i$ при $i = \overline{1, 3}$.

Вершины степени ≤ 5 могут совпасть с вершинами x_i, y_i , где $i = \overline{1, 3}$, т. е. кроме 6 ранее помеченных ребер должны быть помечены еще по крайней мере 3 ребра, т. е. $m' \geq 9$.

С л у ч а й 5. $n_2=2, n_4=2, n_5=2$.

Аналогичными рассуждениями можно убедиться, что и в этом случае мы приходим к противоречию.

Случай 6. $n_2 = 2, n_4 = 3, n_5 = 0$.

Здесь тоже разделяются подслучаи а), б), в) и г), в каждом из которых мы приходим к противоречию.

Случай 7. $n_2 = 1, n_4 \in [0, 3], n_5 \in [3, 9]$.

Так как $2m' \geq 3n_2 + 3n_4 - 1 + 2n_5 \geq 17$ для любой $n_4 \in [0, 3]$ и соответствующей $n_5 \in [3, 9]$, то противоречие очевидно.

Случай 8. $n_2 = 1, n_4 = 4, n_5 = 1$.

Пусть вершина x имеет степень 3. Нетрудно убедиться, что лишь 2 вершины степени ≤ 5 могут быть смежны вершине x . А это значит, что кроме 3 помеченных должно быть помечено еще не менее

менее $\frac{1+1+3+3+3}{2}$ ребер, т. е. $m' \geq 9$, что противоречит условию

теоремы.

Случай 9. $n_2 = 0, n_4 \in [0, 6], n_5 \in [0, 12]$ так, что $2n_4 + n_5 \geq 12$.

Так как $2m' \geq 3n_4 - 1 + 2n_5 \geq 17$ для любых $n_4 \in [0, 6]$ и соответствующих $n_5 \in [0, 12]$, то противоречие и в этом случае очевидно.

Полученные противоречия во всех 9 случаях доказывают справедливость теоремы.

Из доказанной теоремы вытекает справедливость гипотезы М. И. Бурштейна. Это можно сделать так, как сделано, например в работе (2).

Вычислительный центр
Академии наук Армянской ССР и
Ереванского государственного университета

И. Գ. ԻՆՆԻՅԱՆ

Հարց հիպերգրաֆների 3-ներկման մասին

Աշխատանքը նվիրված է հիպերգրաֆի գաղաթների էրդյոշ-Հայնալի իմաստով ներկման պրոբլեմին: H' -ով նշանակենք H հիպերգրաֆի գրաֆային կողերով և նրանց կից գաղաթներով ծնված գրաֆը, $m(H)$ -ով H հիպերգրաֆի կողերի քանակը: Մ. Ի. Բուրշտեյնը ապացուցել է, որ 5-ից ոչ ավելի թվով գրաֆային կողերով կամայական հարթ հիպերգրաֆ 3-ներկելի է և առաջ է քաշել հետևյալ վարկածը.

Վարկած. H հարթ հիպերգրաֆ 3-ներկելի է, եթե $m(H') \leq 8$ և H' -ը չի պարունակում K_4 .

Ներկա աշխատանքում ապացուցվում է, որ 8-ից ոչ ավելի թվով նշված կողերով յուրաքանչյուր եռանկյունացված հարթ մուլտիգրաֆ 3-քվազիններկելի է, եթե նշված կողերը չեն կազմում K_4 : Այստեղից հետևում է Մ. Ի. Բուրշտեյնի վարկածի ճշմարտացիությունը:

ЛИТЕРАТУРА—ԴՐԱԿԱՆՈՒԹՅՈՒՆ

¹ М. И. Бурштейн, «Сообщения АН Груз. ССР», 84, № 1 (1976). ² С. Berge, Graphes et hypergraphes, Paris, Dunod, 1970. ³ А. А. Зыков, УМН, 6, 1974. ⁴ М. И. Бурштейн, «Сообщения АН Груз. ССР», 75, № 1 (1974).