

文章编号: 1672 - 058X(2011)02 - 0122 - 03

# 一类平面图的强边着色

薄朝升, 谢德政\*

(重庆大学 数学与统计学院, 重庆 401331)

摘要: 图  $G$  的强边着色是正常边着色且任何长为 3 的路的边不着双色. 图  $G$  的强边色数是  $G$  的所有强边着色中使用色数的最小者, 记为  $\chi'_s(G)$ . 证明了如果图  $G$  是平面图且满足  $g(G) \geq 14$ , 则  $\chi'_s(G) \leq \left\lfloor \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} \right\rfloor$ , 其中  $g(G)$  表示图  $G$  的围长.

关键词: 强边着色; 边着色; 平面图

中图分类号: O157.15

文献标志码: A

考虑的图均为无向简单有限图. 图  $G$  的强边着色是正常边着色且任何长为 3 的路的边不着双色. 图  $G$  的强边色数是  $G$  的所有强边着色中使用色数的最小者, 记为  $\chi'_s(G)$ .

Erdős 和 Nešetřil<sup>[1]</sup> 提出以下猜想(强边着色猜想): 对任意图  $G$ ,

$$\chi'_s(G) \leq \begin{cases} \frac{5\Delta^2}{4} & (\Delta \text{ 为偶数时}) \\ \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} & (\Delta \text{ 为奇数时}) \end{cases}$$

对于  $\Delta = 3$  的图, 强边着色猜想已被证明<sup>[2,3]</sup>. Horak<sup>[4]</sup> 证明了对于  $\Delta = 4$  的图  $\chi'_s(G) \leq 23$ ; Cranston<sup>[5]</sup> 利用时间序列算法证明了对于  $\Delta = 4$  的图  $\chi'_s(G) \leq 22$ .

引理 1<sup>[6]</sup> 设  $G$  是一个围长为  $g$  的平面图, 那么  $\text{mad}(G) < \frac{2g}{g-2}$ . 其中  $\text{mad}(G)$  表示图  $G$  的最大平均度, 且  $\text{mad}(G) = \max \{ 2 \frac{|E(H)|}{|V(H)|} : H \subseteq G \}$ .

度为  $k$  的点称为  $k$ -点; 度不小于  $k$  的点称为  $k^+$ -点. 设  $p$  是一条长为  $k+1$  的路, 且其所有的内点(一条路中, 除了起点和终点以外的点为内点)均为 2-点, 把这样的路称为  $k$ -线.  $k_{(i_1, i_2, \dots, i_k)}$ -点是指一个  $k$ -点, 且每条以该点为起点的线分别有  $i_1, i_2, \dots, i_k$  个内点, 其中  $i_1 \leq i_2 \leq \dots \leq i_k$ . 对于  $G$  中任意边  $e$ ,  $c(e)$  表示  $e$  的颜色; 对于  $G$  中任意点  $u$ ,  $c(u)$  表示与  $u$  相关联的所有边的颜色的集合, 即  $c(u) = \{ c(uv) : v \text{ 是 } u \text{ 的邻点} \}$ . 其他相关概念请参考文献 [7][8].

定理 1 设图  $G$  是平面图且满足  $g(G) \geq 14$ , 则  $\chi'_s(G) \leq \left\lfloor \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} \right\rfloor$ .

证明 当  $\Delta = 2$  时  $G$  是一个圈或是一条路, 显然有  $\chi'_s(G) \leq \left\lfloor \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} \right\rfloor$  成立. 下面考虑  $\Delta \geq 3$  的情况.

设图  $G$  是一个满足定理条件且含有最少边的反例 ( $\Delta \geq 3$ ). 则对于  $G$  有以下断言成立:

断言 1  $G$  不含有 1-点.

收稿日期: 2010 - 09 - 18; 修回日期: 2010 - 10 - 09.

作者简介: 薄朝升(1982-) 男, 河北邯郸人, 硕士研究生, 从事图论及其应用的研究.

\* 通讯作者: 谢德政(1956-) 男, 重庆市人, 教授, 从事图论及其应用的研究.

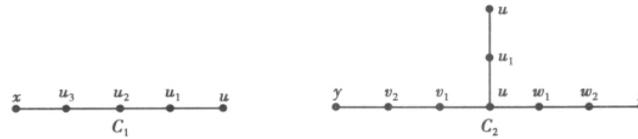


图 1 G

假设  $G$  含有 1-点  $u$ ,  $v$  是  $u$  的邻点. 设  $G' = G - uv$ . 由  $G$  的极小性可知, 使用  $\left\lceil \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} \right\rceil$  种颜色可以完成对  $G'$  的一个强边着色. 现在对  $uv$  着色, 最多只需避开  $\Delta(\Delta - 1)$  种颜色, 而  $\Delta(\Delta - 1) + 1 \leq \left\lceil \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} \right\rceil$ , 故可完成对  $G$  的一个强边着色, 矛盾.

断言 2  $G$  不含有  $2_{(1,1)}$ -点.

假设  $G$  中含有  $2_{(1,1)}$ -点  $u$  (如图 1 ( $C_1$ )). 设  $G' = G - u_1u_2$ . 由  $G$  的极小性可知, 使用  $\left\lceil \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} \right\rceil$  种颜色可以完成对  $G'$  的一个强边着色. 若  $c(uu_1) \neq c(u_2u_3)$ , 对  $u_1u_2$  着色, 只需避开  $c(u) \cup c(u_3)$  中的颜色, 而  $|c(u) \cup c(u_3)| \leq \Delta + 2$ , 故存在颜色可用于对  $u_1u_2$  的着色. 从而, 可完成对  $G$  的一个强边着色, 与  $G$  是反例矛盾. 若  $c(uu_1) = c(u_2u_3) = c$ , 要想完成对  $G$  的强边着色, 首先要对  $u_2u_3$  重新着色, 使得  $c'(u_2u_3) \neq c(uu_1)$  (其中  $c'(u_2u_3)$  是  $u_2u_3$  重新着色后的颜色), 从而, 与上面类似, 可完成对  $G$  的一个强边着色. 下面对  $u_2u_3$  重新着色, 只需避开  $c(x) \cup \{c\}$  中的颜色即可. 而  $|c(x) \cup \{c\}| \leq \Delta + 1$ , 故存在颜色可用于对  $u_2u_3$  的重新着色, 且使得  $c(uu_1) \neq c'(u_2u_3)$ . 从而, 可完成对  $G$  的一个强边着色, 矛盾.

断言 3  $G$  不含有  $3_{(1,2,2)}$ -点.

假设  $G$  含有此类构图 (如图 1 ( $C_2$ )). 设  $G' = G - uu_1$ , 则  $\chi'(G') \leq \left\lceil \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} \right\rceil$ . 若  $c(u_1x) \notin \{c(uv_1), c(uw_1)\}$ , 要对  $uu_1$  着色, 需避开  $c(x) \cup c(v_1) \cup c(w_1)$  中的颜色. 而  $|c(x) \cup c(v_1) \cup c(w_1)| \leq 2\Delta + 1$ , 故至少有 3 种颜色可用于对  $uu_1$  的着色, 从而完成了对  $G$  的一个强边着色, 矛盾. 若  $c(u_1x) \in \{c(uv_1), c(uw_1)\}$ , 不妨设  $c(u_1x) = c(uv_1) = c$ . 首先对  $uw_1$  重新着色, 只需避开  $c(v_2) \cup c(w_1) \cup \{c\}$  中的颜色, 显然, 存在颜色  $c'$  可用于对  $uw_1$  的重新着色, 且使得  $c(u_1x) \notin \{c'(uv_1), c(uw_1)\}$ . 从而, 与上面类似, 可完成对  $G$  的一个强边着色, 矛盾.

综上, 极小反例  $G$  不包含断言 1-3 的构图.

现在对  $G$  中的任意点赋值, 赋值函数为  $ch$ , 设  $ch(u) = d(u) - \frac{7}{3} (u \in V(G))$ . 由引理 1 知,  $\text{mad}(G) < \frac{7}{3}$ , 所以有  $\sum_{u \in V(G)} ch(u) < 0$ . 下面给出重新分配赋值的法则:

R1 每一个  $2_{(0,0)}$ -点从每个邻点得到赋值  $\frac{1}{6}$ ; R2 每一个  $2_{(0,1)}$ -点从其  $3^+$ -邻点得到赋值  $\frac{1}{3}$ .

现在按照法则 R1 和 R2 对  $G$  中的任意点重新赋值, 设新的赋值函数为  $ch'$ , 则有以下情况:

情况 1  $u$  是一个 2-点.

显然  $ch(u) = 2 - \frac{7}{3} = -\frac{1}{3}$ . 由断言 2 知  $u$  不是  $2_{(1,1)}$ -点. 若  $u$  是一个  $2_{(0,0)}$ -点, 则由 R1 可知  $u$  从每个邻点得到  $\frac{1}{6}$ , 于是有  $ch'(u) = -\frac{1}{3} + \frac{1}{6} \times 2 \geq 0$ . 若  $u$  是一个  $2_{(0,1)}$ -点, 则由 R2 可知  $u$  从其  $3^+$ -邻点

得到  $\frac{1}{3}$ , 于是有  $ch'(u) = -\frac{1}{3} + \frac{1}{3} \geq 0$ .

情况 2  $u$  是一个 3-点.

显然  $ch(u) = 3 - \frac{7}{3} = \frac{2}{3}$ . 由断言 3 知  $u$  不能同时与两个  $2_{(0,1)}$ -点和一个  $2_{(0,0)}$ -点分别相邻. 若  $u$  是

一个  $3_{(0,2,2)}$ -点,由 R2 知  $u$  需要对其两个  $2_{(0,1)}$ -邻点分别分配赋值  $\frac{1}{3}$ , 于是有  $ch'(u) = \frac{2}{3} - \frac{1}{3} \times 2 \geq 0$ .

若  $u$  是一个  $3_{(1,1,2)}$ -点,由 R1 和 R2 知  $ch'(u) = \frac{2}{3} - \frac{1}{3} - \frac{1}{6} \times 2 \geq 0$ .

情况 3  $u$  是一个  $4^+$ -点.

显然有  $ch(u) = d(u) - \frac{7}{3} = \frac{3d(u) - 7}{3}$ . 由断言 1 知,  $u$  最多与  $d(u)$  个  $2_{(0,1)}$ -点相邻. 由于此时

$d(u) \geq 4$  则  $ch'(u) \geq \frac{3d(u) - 7}{3} - \frac{1}{3}d(u) = \frac{2d(u) - 7}{3} > 0$ .

综上 3 种情况可知,  $0 > \sum_{u \in V(G)} ch(u) = \sum_{u \in V(G)} ch'(u) \geq 0$ .

因此,使用  $\left\lceil \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} \right\rceil$  种颜色可以完成对满足定理条件的任意图  $G$  的一个强边着色. 又易知  $\left\lceil \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} \right\rceil \leq \frac{5\Delta^2}{4}$ . 故对满足定理条件的任意图  $G$  强边着色猜想成立. 证毕.

#### 参考文献:

- [1] ERDOS P, NESETRIL J. Problem. In: G. Halls and V. T. Sos, Editors, Irregularities of Partitions [M]. New York: Springer, 1989
- [2] ANDERSEN L A. The strong chromatic index of a cubic graph is at most 10 [J]. Discrete Math, 1992, 108(1-3): 231-252
- [3] HORAK P, QING H, TROTTER W T. Induced matching in cubic graphs [J]. J Graph Theory, 1993, 17: 151-160
- [4] HORAK P. The strong chromatic index of graphs with maximum degree four [J]. Conterp Methods Graphs Theory, 1990(8): 399-403
- [5] CRANSTON C. Strong edge-coloring of graphs with maximum degree 4 using 22 colors [J]. Discrete Math, 2006, 306: 2772-2778
- [6] MONTASSIER M, OCHEM P, RASPAUD A. On the acyclic choosability of graphs [J]. J Graph Theory, 2006, 51: 281-300
- [7] BONDY J A, MURTY U S R. Graph Theory [M]. Berlin: Springer, 2008
- [8] 张卫标, 杨清军. 关于强边着色猜想的最优图问题 [J]. 重庆工学院学报, 2009, 26(6): 538-547

## Strong Edge Coloring of a Class of Planar Graphs

BO Chao-sheng, XIE De-zheng

(College of Mathematics and Statistics, Chongqing University, Chongqing 401331, China)

**Abstract:** A strong edge coloring of a graph  $G$  is a proper edge coloring such that no two edges with the same color lie on a path of length 3. The strong edge chromatic number of  $G$  is the smallest number of colors required to obtain a strong edge coloring of  $G$ , denoted by  $\chi'_s(G)$ . We prove that if graph  $G$  is planar and  $g(G) \geq 14$ , then  $\chi'_s(G) \leq \left\lceil \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4} \right\rceil$  colors,  $g(G)$  indicate the girth of  $G$ .

**Key words:** strong edge coloring; edge coloring; planar graphs

责任编辑: 李翠薇