

Polychromatic Colorings of Some Plane Graphs

Shizhen Zhang

School of Mathematics and Statistics, Shandong Normal University, Jinan Shandong
Email: fcysz218@126.com

Received: July 4th, 2019; accepted: July 19th, 2019; published: July 26th, 2019

Abstract

A k -polychromatic coloring of a plane graph G is a vertex coloring of G with k colors in such a way that each color appears on the boundary of each face. The maximum nonnegative integer k is called the polychromatic number of G and denoted by $p(G)$. In 2009, Alon *et al.* proved that each plane graph has $p(G) \geq \lfloor (3g-5)/4 \rfloor$ colors, where g is the minimum face size of G . Basing on the simplified dual graph $H(G)$ of a plane graph G , we discuss some cases for that $H(G)$ is an even cycle, an odd cycle or a star and improve the lower bound $\lfloor (3g-5)/4 \rfloor$ to $\lfloor (3g-5+w)/4 \rfloor$, where w is the sum of weights for disjoint edge covers of $H(G)$.

Keywords

Planar Graphs, Polychromatic Coloring, Guarding Problems

一类平面图的多色染色问题

张世桢

山东师范大学数学与统计学院, 山东 济南
Email: fcysz218@126.com

收稿日期: 2019年7月4日; 录用日期: 2019年7月19日; 发布日期: 2019年7月26日

摘 要

一个平面图 G 的一个多色 k -染色是一个 k 种颜色的点染色, 每一种颜色都会出现在每个面的边界上。最大的非负整数 k 称为 G 的多色染色数, 记为 $p(G)$ 。2009年Alon等人证明了每个平面图都有多色染色数

$p(G) \geq \lfloor (3g-5)/4 \rfloor$, 其中 g 是 G 的最小面的规模。以平面图 G 的简化对偶图 $H(G)$ 为基础, 我们讨论了当 $H(G)$ 为一个偶圈、奇圈、星时将下界 $\lfloor (3g-5)/4 \rfloor$ 提高成 $\lfloor (3g-5+w)/4 \rfloor$ 的形式, 其中 w 是 $H(G)$ 的不相交的边覆盖的权重之和。

关键词

平面图, 多色染色, 保护问题

Copyright © 2019 by author and Hans Publishers Inc.

This work is licensed under the Creative Commons Attribution International License (CC BY).

<http://creativecommons.org/licenses/by/4.0/>



Open Access

1. 引言

在这篇文章中我们只考虑无向有限简单图。平面图是指能够嵌入到平面内的图。设 G 为一个平面图, 其点集、边集和面集分别记为 $V(G)$ 、 $E(G)$ 和 $F(G)$ 。一个面 f 的规模是它的边界上的顶点数, 记为 $g(f)$ 。 $g(G)$ 定义为这个图 G 中最小面的规模: $g(G) = \min \{g(f) \mid f \in F(G)\}$ 。图 G 的顶点的 k -染色是一种映射 $\varphi: V(G) \rightarrow \{1, \dots, k\}$ 。如果任意两个相邻的点染不同颜色则称 φ 为正常染色。如果所有 k 种颜色都出现在一个面 $f \in F(G)$ 上, 则称这个面为多色的。如果一个顶点的 k -染色 φ 使得 G 的每个面都是多色的, 则称 φ 为图 G 的一个多色 k -染色。 G 的多色染色数 $p(G)$ 是使得 G 存在多色 k -染色时最大的 k 。对于任意的平面图 G , 定义:

$$p(g) = \min \{p(G) \mid g(G) = g\}$$

很显然对任意的平面图 G 都有 $p(g(G)) \leq p(G) \leq g(G)$ 。1969 年 Lovász [1] 证明了每个简单平面图 G 都有 $p(G) \geq 2$ 。1999 年 Mohar 和 Škrekovski [2] 使用四色定理对 Lovász 的结果给出了另一种证明。2009 年 Alon 等人 [3] 给出了对于一般平面图的多色染色数的上下界。

定理 1.1 [3] $p(1) = p(2) = 1$, $p(3) = p(4) = 2$, 当 $g \geq 5$ 时,

$$\left\lfloor \frac{3g-5}{4} \right\rfloor \leq p(g) \leq \left\lfloor \frac{3g+1}{4} \right\rfloor$$

从定理 1.1 可以看出, 当 $g \geq 5$ 时 $p(g)$ 的取值范围是 2 个或者 3 个整数。

平面图的多色染色在组合学和计算几何中有着很多应用, 以下是 1975 年 Chvátal [4] 提出并且证明的艺术画廊定理。

定理 1.2 [4] 设 P 是一个有 n 个顶点的多边形, 则 $\lfloor n/3 \rfloor$ 个顶点足够用来保护 P 。

定理 1.2 说明在 P 中存在一个含有 $\lfloor n/3 \rfloor$ 个点的点集 S , 使得 S 中的点可以监测到整个多边形 P 的面, 此时称为 S 保护 P , S 称为保护集。保护问题与多色染色问题有着密切联系。对于平面图 G , 寻找最小的点集 S 使得 G 的每个面都与 S 中至少一个点关联。其实 G 的多色染色中每种颜色对应的点集是一个保护集, 因为每种颜色都会出现在所有面上, 每种颜色对应的点共同保护了 G 。

2012 年 Horev 等人 [5] 研究了最大度 3 的二部图的多色 4-染色问题并证明了以下定理:

定理 1.3 [5] 最大度 3 的二部图是正常多色 4-可染的。

如果存在一个平面嵌入使得图中所有顶点都属于外平面, 则这样的平面图称为外平面图。在外平面

图中最小面的规模等于最小圈的长度(围长)。以下定理表明了对于 $g(G) \geq 3$ 的外平面图多色染色数的非平凡上界 $p(G) \leq g(G)$ 是紧的。

定理 1.4 [3] 设 G 是一个外平面图且满足 $g = g(G) \geq 3$, 则 G 存在一种使用 g 种颜色的多色正常染色。

通过上面的结果我们可以看到对于一些类别的图可以将多色染色数 $p(g)$ 提高到 g , 而通过定理 1.1 可知 $p(g)$ 的范围由 g 唯一决定, 现在我们考虑一类平面图, 在这类图中可以将多色染色数的下界 $\lfloor (3g-5)/4 \rfloor$ 提高。

考虑一类含有较多二度点的平面图, 这些二度点在两个面的共同边界上, 这些点染上的颜色会同时出现在两个面上。若能在一个平面图 G 的每个面的边界上收缩 w 个二度点, 则在所得平面图 G' 中最小面的规模减小为 $g-w$, 根据定理 1.1 可知此时 $p(G') \geq \lfloor \frac{3(g-w)-5}{4} \rfloor$ 。再将之前每个面上收缩的 w 个二度点恢复, 并且将这些点染 w 种不同颜色, 这样每个面都增加了 w 种新颜色, 从而 $p(G) \geq \lfloor \frac{3(g-w)-5}{4} \rfloor + w = \lfloor \frac{3g-5}{4} + \frac{w}{4} \rfloor$ 。当 $w \geq 4$ 时这个下界严格高于 $\lfloor \frac{3g-5}{4} \rfloor$, 部分改进了定理 1.1 的下界。

2. 简化对偶图的构造

定义 2.1 设 G 是含有较多二度点的平面图, 我们定义简化对偶图 $H = H(G) = (V(H), E(H))$:

1) 定义点集 $V(H) = F(G)$, 即 G 的每个面对应 H 的每个点;

2) 定义边集 $E(H) = \{uv \mid \text{面 } u \text{ 与面 } v \text{ 有公共的边界路}\}$, 即这两个面的公共边界上有二度点。特别地, 如果两个平面的公共边界上有多条边界路, 在简化对偶图中对应两点也只有一条边。显然 H 的边对应的是原图中两个面公共的边界路;

3) 设 e 为 H 中的边, 定义边的权重 $w(e)$ 为 e 连接的两个点对应的面上公共的二度点数。

这样定义的简化对偶图 H 也是简单平面图。

若 H 的边集 $E(H)$ 的子集 E_i 满足 $\bigcup_{e \in E_i} e = V(H)$, 即 E_i 中的边可以包含 H 的所有点, 则称 E_i 为 H 的一个边覆盖。

3. 主要结果

定理 3.1 假设 G 是一个平面图, 最小面的规模为 g , $H = H(G)$ 是它的简化对偶图。如果 H 是一个偶圈, 则 $E(H)$ 可以分解成两个不相交的匹配 E_1 和 E_2 , 并且

$$p(g) \geq \left\lfloor \frac{3g-5+w_1+w_2}{4} \right\rfloor, \quad w_i = \min\{w(e) \mid e \in E_i\}.$$

证明 设 $H = C_{2k} = v_1v_2 \cdots v_{2k}v_1$, 则 H 有 2 个不相交的匹配 $E_1 = \{v_{2i-1}v_{2i} \mid 1 \leq i \leq k\}$ 和 $E_2 = \{v_{2i}v_{2i+1} \mid 1 \leq i \leq k-1\} \cup \{v_{2k}v_1\}$ 。令 $w_j = \min\{w(e) \mid e \in E_j\}$, $j=1,2$ 。在 E_1 中每条边对应公共边界路上去掉任意 w_1 个 2-点, 再在 E_2 中每条边对应公共边界路上去掉任意 w_2 个 2-点, 得到平面图 G' ,

$g(G') = g - w_1 - w_2$ 。根据定理 1.1, 可给出 G' 的 $\left\lfloor \frac{3(g-w_1-w_2)-5}{4} \right\rfloor$ 种颜色的多色染色 φ' , 再将 G' 恢复

为 G , 基于染色 φ' 得到 G 的部分染色 φ 。注意到 G 的每个面上恰有 $w_1 + w_2$ 个 2-点未染色, 现在用不同于 φ 中的 $w_1 + w_2$ 个新颜色去染每个面上的未染色点, 则每个面上可以出现这 $w_1 + w_2$ 个新颜色。显然有

$$p(G) \geq \left\lfloor \frac{3(g-w_1-w_2)-5}{4} \right\rfloor + w_1 + w_2 = \left\lfloor \frac{3(g-w_1-w_2)-5}{4} + \frac{4(w_1+w_2)}{4} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{3g-5+w_1+w_2}{4} \right\rfloor$$

定义 3.2 设 v 是 H 中的点且 $d_H(v) \geq 2$, v 在原图中对应的面规模为 $g(v)$, 定义点权 $w(v) = \left\lfloor \frac{g(v)-g}{d_H(v)-1} \right\rfloor$ 。

定理 3.3 假设 G 是一个平面图, 最小面的规模为 g , $H = H(G)$ 是它的简化对偶图。如果 H 是一个奇圈, $H = C_{2k+1} = v_0v_1 \cdots v_{2k}$, 则 C_{2k+1} 有 $2k+1$ 个不同的最小边覆盖 E_i ($0 \leq i \leq 2k$), 并且

$$p(g) \geq \left\lfloor \frac{3g-5+w}{4} \right\rfloor \quad \text{其中 } w = \max_{0 \leq i \leq 2k} \left\{ \min \{w(v_i), w(e) \mid e \in E_i\} \right\}。$$

证明 设 $H = C_{2k+1} = v_0v_1 \cdots v_{2k}$, 则 C_{2k+1} 有 $2k+1$ 个不同的最小边覆盖 E_i ($0 \leq i \leq 2k$)。对任意 $0 \leq i \leq 2k$, 点 v_i 对应的 H 的最小边覆盖记为 $E_i = \{v_{i-1}v_i, v_iv_{i+1}, v_{i+2j}v_{i+1+2j}, 1 \leq j \leq k-1\}$ (下标模 $2k+1$), 令 $w_i = \min \{w(v_i), w(e) \mid e \in E_i\}$ 。对每个 E_i 都可进行下列操作: 在图 G 中对 E_i 中每条边对应的公共边界路上去掉任意 w_i 个 2-点, 得到平面图 G_i 。面 v 在 G_i 中的规模记为 $g_i(v)$, 对于任意的 $v \neq v_i$, $g_i(v) = g(v) - w_i$ 。对于面 v_i : 由 $w_i \leq w(v_i) = g(v_i) - g$, 有

$$g_i(v_i) = g(v_i) - 2w_i = g - w_i + g(v_i) - g - w_i \geq g - w_i,$$

所以 G 中规模最小的面在 G_i 中仍然规模最小, 所以 $g(G_i) = g - w_i$ 。由定理 1.1 可给出 G_i 的 $\left\lfloor \frac{3(g-w_i)-5}{4} \right\rfloor$

种颜色的多色染色 φ'_i 。将 G_i 恢复为 G , 基于 φ'_i 染色得到 G 的部分染色 φ 。注意到 G 中除 v_i 以外的面上恰有 w_i 个 2-点未染色, (v_i 对应面上有 $2w_i$ 个 2-点未染色), 现在用不同于 φ 中的 w_i 种新颜色去染每个面上的未染色点, 则每个面上可以出现这 w_i 种新颜色, 容易看出 v_i 对应面上这 w_i 种新颜色各出现 2 次。显然

$p(G) \geq \left\lfloor \frac{3(g-w_i)-5}{4} \right\rfloor + w_i = \left\lfloor \frac{3g-5+w_i}{4} \right\rfloor$ 。对所有 E_i , 令 $w = \max_{0 \leq i \leq 2k} w_i$, 显然有

$$p(G) \geq \max_{0 \leq i \leq 2k} \left\lfloor \frac{3(g-5)+w_i}{4} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{3g-5+w}{4} \right\rfloor。$$

定理 3.4 假设 G 是一个平面图, 最小面的规模为 g , $H = H(G)$ 是它的简化对偶图。如果 H 是一个星, v_0 是星的中心点, 令 $w_s = \min \{w(v_0), w(e_i) \mid e_i \in e(H)\}$, 则

$$p(g) \geq \left\lfloor \frac{3g-5+w_s}{4} \right\rfloor。$$

证明 设 $H = K_{1,n}$, 存在唯一的边覆盖 $E_1 = E(H)$, 星中心点 v_0 满足 $d_H(v_0) = n > 1$ 。在 E_1 中每条边对应的公共边界路上去掉任意 w_s 个 2-点, 得到平面图 G' 。面 v 在 G' 中的规模记为 $g'(v)$, 对于任意的 $v \neq v_0$, $g'(v) = g(v) - w_s$ 。对于面 v_0 :

$$\text{由 } w_s \leq w(v_0) = \left\lfloor \frac{g(v_0)-g}{d_H(v_0)-1} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{g(v_0)-g}{n-1} \right\rfloor, \quad g'(v_0) = g(v_0) - nw_s = g - w_s + g(v_0) - g - (n-1)w_s \geq g - w_s,$$

所以 G 中规模最小的面在 G' 中仍然规模最小, 所以 $g(G') = g - w_s$ 。由定理 1.1 可给出 G' 的

$\left\lfloor \frac{3(g-w_s)-5}{4} \right\rfloor$ 种颜色的多色染色 φ' 。将 G' 恢复为 G , 基于 φ' 染色得到 G 的部分染色 φ 。注意到 G 中

除 v_0 以外的面上恰有 w_s 个 2-点未染色, (v_0 对应面上有 nw_s 个 2-点未染色), 现在用不同于 φ 中的 w_s 种新颜色去染每个面上的未染色点, 则每个面上可以出现这 w_s 种新颜色, 容易看出 v_0 对应面上这 w_s 种新颜

色各出现 n 次。显然 $p(G) \geq \left\lfloor \frac{3(g-w_s)-5}{4} \right\rfloor + w_s = \left\lfloor \frac{3g-5+w_s}{4} \right\rfloor$ 。

致 谢

在论文完成之际我要特别感谢我的导师张霞副教授。本文是在张霞副教授的悉心指导和严格要求下完成的，她对文章的每个章节和字词都仔细检查和指导，付出了自己的大量时间，她严肃的科研态度、严谨的治学精神、精益求精的工作作风一直激励着我，督促我不断改进自身不足和探索进取。在此我向我的导师致以深深的谢意。最后我向各位尊敬的评审专家致以最诚挚的感谢，谢谢你们对本论文做出的评审以及提出的宝贵意见。

参考文献

- [1] Lovász, L. (1969 and 2007) *Combinatorial Problems and Exercises*. AMS Chelsea Publishing, Providence, Rhode Island. <https://doi.org/10.1090/chel/361>
- [2] Mohar, B. and Skrekovski, R. (1999) The Grötzsch Theorem for the Hypergraph of Maximal Cliques. *The Electronic Journal of Combinatorics*, **6**, 1-13.
- [3] Alon, N., Berke, R., Buchin, K., Buchin, M., Csorba, P., Shannigrahi, S., Speckmann, B. and Zumstein, Ph. (2009) Polychromatic Colorings of Plane Graphs. *Discrete Computational Geometry*, **42**, 421-442. <https://doi.org/10.1007/s00454-009-9171-5>
- [4] Chvátal, V. (1975) A Combinatorial Theorem in Plane Geometry. *Journal of Combinatorial Theory (B)*, **18**, 39-41. [https://doi.org/10.1016/0095-8956\(75\)90061-1](https://doi.org/10.1016/0095-8956(75)90061-1)
- [5] Horev, E., Katz, M., Krakovski, R. and Nakamoto, A. (2012) Polychromatic 4-Coloring of Cubic Bipartite Plane Graphs. *Discrete Mathematics*, **312**, 715-719. <https://doi.org/10.1016/j.disc.2011.11.016>

知网检索的两种方式:

1. 打开知网首页: <http://cnki.net/>, 点击页面中“外文资源总库 CNKI SCHOLAR”, 跳转至: <http://scholar.cnki.net/new>, 搜索框内直接输入文章标题, 即可查询;
或点击“高级检索”, 下拉列表框选择: [ISSN], 输入期刊 ISSN: 2324-7991, 即可查询。
2. 通过知网首页 <http://cnki.net/> 顶部“旧版入口”进入知网旧版: <http://www.cnki.net/old/>, 左侧选择“国际文献总库”进入, 搜索框直接输入文章标题, 即可查询。

投稿请点击: <http://www.hanspub.org/Submission.aspx>

期刊邮箱: aam@hanspub.org