

# 树的线图的一般染色数及其在严格距离图上的应用

王嘉琦

浙江师范大学数学系, 浙江 金华

Email: 864866745@qq.com

收稿日期: 2021年2月23日; 录用日期: 2021年3月19日; 发布日期: 2021年3月26日

---

## 摘要

线图  $L(G)$  的一般染色数  $col_k(L(G))$  或者  $wcol_k(L(G))$  其实就是原图  $G$  的一般边染色数. 我们将介绍图  $G$  的一般边染色数来研究线图  $L(G)$  的一般染色数. 对于树  $T$ , 我们用这一关系给出了  $col_k(L(T))$  和  $wcol_k(L(T))$  的上界, 并给出了着色数  $\chi(L(T)^{[p]})$  的上界, 其中  $L(T)^{[p]}$  是线图  $L(T)$  的严格距离- $p$  图.

## 关键词

线图, 一般染色数, 着色数, 严格距离- $p$  图

---

# The Generalized Coloring Number of Line Graph of Trees and Their Application to Exact Distance Graphs

Jiaqi Wang

Department of Mathematics, Zhejiang Normal University, Jinhua Zhejiang

Email: 864866745@qq.com

## Abstract

The generalized coloring number  $col_k(L(G))$  or  $wcol_k(L(G))$  of a line graph  $L(G)$  is just the generalized edge coloring number  $col'_k(L(G))$  or  $wcol'_k(L(G))$  of the original graph  $G$ . We introduce the generalized edge coloring number of graph  $G$  to study the generalized coloring number of the line graph  $L(G)$ . We use this relation to give the upper bound of  $col_k(L(T))$  and  $wcol_k(L(T))$  and then give the upper bound of  $\chi(L(T))^{[lp]}$ .

## Keywords

Line Graph, Generalized Coloring Number, Chromatic Number, Exact Distance-p Graph

Copyright © 2021 by author(s) and Hans Publishers Inc.

This work is licensed under the Creative Commons Attribution International License (CC BY 4.0).

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



## 1. 基本概念

令  $G = (V, E)$  是一个图. 对于图  $G$  的同一个连通分支中的两个点  $x$  和  $y$ ,  $x$  和  $y$  之间的距离  $dist_G(x, y)$  是图  $G$  中  $x, y$ -路的最短长度. 点  $v \in V$  的  $k$ -th 开邻域  $N_G^k(v)$  和  $k$ -th 闭邻域  $N_G^k[v]$  被定义为

$$N_G^k(v) = \{w \in V : dist_G(v, w) = k\}, N_G^k[v] = \{w \in V : dist_G(v, w) \leq k\}$$

与往常一样, 我们令  $N_G(v) = N_G^1(v), N_G[v] = N_G^1[v]$  和  $d_G(v) = |N_G(v)|$ . 最后, 当图  $G$  在下文中被明确定义时, 我们在上面的符号中去掉  $G$ .

对于一个图  $G = (V, E)$ , 令  $\Pi := \Pi(G)$  是顶点集  $V$  的所有全序的集合. 对于  $\sigma \in \Pi(G)$  和  $x \in V$ , 令

$$(1) V_\sigma^l(x) = \{y \in V : y <_\sigma x\}, V_\sigma^l[x] = V_\sigma^l(x) + x;$$

$$(2)V_\sigma^r(x) = \{y \in V : x <_\sigma y\}, V_\sigma^r[x] = V_\sigma^r(x) + x.$$

因此  $\{V_\sigma^l(x), \{x\}, V_\sigma^r(x)\}$  把  $V$  分割成了  $x$  的左集, 单独  $x$ , 和  $x$  的右集. 图  $G$  的染色数, 记作  $col(G)$ , 被定义为

$$col(G) = \min_{\sigma \in \Pi} \max_{x \in V} |N[x] \cap V_\sigma^l[x]|.$$

在不同的学者 [1-4] 探讨了情况  $k = 2, 4$  的类似概念之后, 一般染色数在 [5] 中首先被定义. 令  $k \in \mathbb{Z}^+ \cup \{\infty\}$ . 在给定边线性序  $\sigma$  的图  $G$  中, 令  $x$  和  $y$  是图  $G$  的两个顶点. 如果  $x \prec_L y$  并且存在一条  $y - x$  的长度最多为  $k$  的路  $P$  使得  $V(P) \subseteq V_\sigma^r[y]$ , 我们称  $x$  是对应于  $\sigma$  从  $y$  弱  $k$ -可达的. 此外, 如果  $V(P) \subseteq V_\sigma^r[x] + y$ , 我们称  $x$  是对应于  $\sigma$  从  $y$   $k$ -可达的. 令  $R_k(G_L, y)$  是所有对应于  $\sigma$  从  $y$   $k$ -可达的顶点集,  $Q_k(G_L, y)$  是所有对应于  $\sigma$  从  $y$  弱  $k$ -可达的顶点集,  $R_k[G_L, y] = R_k(G_L, y) \cup \{y\}$ ,  $Q_k[G_L, y] = Q_k(G_L, y) \cup \{y\}$ . 定义图  $G$  的弱  $k$ -染色数(记作  $wcol_k(G)$ )和图  $G$  的  $k$ -染色数(记作  $col_k(G)$ )为

$$wcol_k(G) = \min_{\sigma \in \Pi} \max_{x \in V} |W_\sigma^k[x]|, col_k(G) = \min_{\sigma \in \Pi} \max_{x \in V} |S_\sigma^k[x]|.$$

接下来我们将介绍一般边染色数的概念, 这一概念与一般染色数类似. 令  $G = (V, E)$  是一个图. 对于图  $G$  的同一个连通分支中的两条边  $e$  和  $e'$ ,  $e$  和  $e'$  之间的距离  $dist_G(e, e')$  是图  $G$  中  $e$  和  $e'$  之间的最短路的长度-1. 边  $e$  和  $e'$  的  $k$ -th 开邻域  $N_G^k(e)$  和  $k$ -th 闭邻域  $N_G^k[e]$  被定义为

$$N_G^k(e) = \{e' \in E : dist_G(e, e') = k\}, N_G^k[e] = \{e' \in E : dist_G(e, e') \leq k\}$$

对于图  $G = (V, E)$ , 令  $\Pi := \Pi(G)$  是边集  $E$  的所有全序的集合. 对于  $\tau \in \Pi(G)$  和  $e \in E$ , 令

$$(1)E_\tau^l(e) = \{e' \in E : e' <_\tau e\}, E_\tau^l[e] = E_\tau^l(e) + e;$$

$$(2)E_\tau^r(e) = \{e' \in E : e <_\tau e'\}, E_\tau^r[e] = E_\tau^r(e) + e.$$

因此  $\{E_\tau^l(e), \{e\}, E_\tau^r(e)\}$  把  $E$  分割成了  $e$  的左集, 单独  $e$ , 和  $e$  的右集. 图  $G$  的边染色数, 记作  $col'(G)$ , 被定义为

$$col'(G) = \min_{\tau \in \Pi} \max_{e \in E} |N[e] \cap E_\tau^l[e]|.$$

令  $k \in \mathbb{Z}^+ \cup \{\infty\}$ . 在给定边线性序  $\tau$  的图  $G$  中, 令  $e$  和  $e'$  是图  $G$  的两条边. 如果  $e' \in E_\tau^l[e]$  并且存在一条满足  $\|P\| \leq k + 1$  的  $e', e$  路  $P$  使得  $E(P) \subseteq E_\tau^r[e']$ , 我们称  $e'$  是对应于  $\tau$  从  $e$  弱  $k$ -可达的. 此外, 如果  $E(P) \subseteq E_\tau^r[e] + e'$ , 我们称  $x$  是对应于  $\tau$  从  $y$   $k$ -可达的. 令  $W_\tau^k[e]$  是所有对应于  $\tau$  从  $e$   $k$ -可达的边集,  $S_\tau^k[e]$  是所有对应于  $\tau$  从  $e$  弱  $k$ -可达的边集,  $W_\tau^k[e] = W_\tau^k(e) \cup \{e\}$ ,  $S_\tau^k[e] = S_\tau^k(e) \cup \{e\}$ . 定义图  $G$  的弱  $k$ -边染色数(记作  $wcol'_k(G)$ )和图  $G$  的  $k$ -边染色数(记作  $col'_k(G)$ )为

$$wcol'_k(G) = \min_{\tau \in \Pi} \max_{e \in E} |W_\tau^k[e]| \text{ and } col'_k(G) = \min_{\tau \in \Pi} \max_{e \in E} |S_\tau^k[e]|.$$

图  $G$  的线图  $L(G)$  将图  $G$  的每条边作为一个顶点, 并且如果在  $G$  中两条边共用一个顶点, 那么在线图  $L(G)$  中, 在图  $G$  中的那两条边所对应的图  $L(G)$  的两个顶点之间加上边. 由此定义我们容易得到  $\Delta(L(G)) \leq 2\Delta(G) - 2$ .

由于图  $G$  中的每条边都是线图  $L(G)$  中的一个顶点. 通过观察, 我们发现图  $G$  的边线性序集恰好是线图  $L(G)$  的点线性序集, 即有  $\Pi(G) = \Pi(L(G))$ . 因此, 如果有一个线图  $L(G)$  中的顶点  $y$  是对应于  $L(G)$  的线性序  $\sigma$  从  $x$  强 (弱)  $k$ -可达的, 那么在图  $G$  中, 边  $e'$  是对应于  $G$  的线性序  $\tau$  从  $e$  强 (弱)  $k$ -可达的, 其中  $x, y \in V(L(G))$  对应  $e, e' \in E(G)$ ,  $\sigma \in \Pi(L(G))$  对应  $\tau \in \Pi(G)$ . 反之也成立. 由此, 我们可以得到  $col_k(L(G)) = col'_k(G)$  和  $wcol_k(L(G)) = wcol'_k(G)$ .

令  $G = (V, E)$  是一个图并且  $p$  是一个正整数. 严格距离- $p$  图  $G^{[p]}$  将  $V$  作为它的顶点集, 且  $xy$  是  $G^{[p]}$  的一条边当且仅当  $d_G(x, y) = p$ .

## 2. $L(T)$ 的一般染色数

树是图论中最简单的图类之一. 由于星图的线图是一个完全图, 通过此断言以及宽度优先边排序, 我们可以得到以下定理.

**定理 1** 对于所有整数  $k > 0$ , 如果  $T$  是一棵最大度为  $\Delta$  的树, 那么  $col_k(L(T)) = \Delta$ .

证明: 由于线图  $L(T)$  中的每一个点都对应于  $T$  中的一条边, 对应于线图  $L(T)$  点的宽度优先排序, 我们可以给  $T$  的边也按照宽度优先排序. 那么对于  $T$  中的每条边  $e_0$ ,  $T$  中最多有  $\Delta - 1$  条边从  $e_0$  出发  $k$ -可达. 由此可知, 对于线图  $L(T)$  中的每个点  $v_0$ ,  $L(T)$  中最多有  $\Delta - 1$  个点从  $v_0$  出发  $k$ -可达. 因此, 我们有  $col_k(L(T)) \leq \Delta$ .

因为  $T$  是一棵最大度为  $\Delta$  的树, 所以线图  $L(T)$  有一个大小为  $\Delta$  的团. 对于线图  $L(T)$  任意的一个顶点线性序, 假设在这个团中  $v_0$  的线性序最大, 那么线图  $L(T)$  中至少有  $\Delta - 1$  个点从  $v_0$  出发  $k$ -可达. 因此, 我们有  $col_k(L(T)) \geq \Delta$ .

**定理 2** 对于所有整数  $k > 0$ , 如果  $T$  是一棵最大度为  $\Delta$  的树, 那么  $wcol_k(L(T)) \leq k(\Delta - 1) + 1$  并且这个界对于  $k \leq 2$  是紧的.

证明: 我们仍然对  $T$  的边进行宽度优先排序, 得到  $T$  的边线性序记作  $\tau \in \Pi(T)$ . 那么, 对于一条边  $e \in E(T)$  和  $1 \leq l \leq k$ ,  $T$  中最多有  $\Delta - 1$  条距离  $e$  为  $l$  的边对应于边线性序  $\tau$  从  $e$  出发  $k$ -可达. 所以总共有最多  $k(\Delta - 1) + 1$  条边对应于边线性序  $\tau$  从  $e$  出发  $k$ -可达. 由此可知, 对于一个确定的点  $v \in V(L(T))$ , 总共有最多  $k(\Delta - 1) + 1$  个点对应于点线性序  $\sigma \in \Pi(L(G))$  从  $v$  出发  $k$ -可达, 其中  $\sigma \in \Pi(L(G))$  对应  $\tau \in \Pi(T)$ . 因此, 我们有  $wcol_k(L(T)) \leq k(\Delta - 1) + 1$ .

然后我们证明这个界对于  $k \leq 2$  是紧的. 根据定理1, 我们有  $wcol_k(L(T)) \geq col_k(L(T)) = \Delta$ , 所以这个界对于  $k = 1$  是紧的并且  $wcol_k(L(T)) = \Delta$ . 如果  $k = 2$ , 考虑一棵足够大的树  $T$ , 树  $T$  中除了叶子节点的度为1, 其余点的度都为  $\Delta$ . 假设  $v$  是  $T$  的树根. 我们把与树根关联的边称作第一

层边, 把与第一层边关联的其他边称作第二层边, 以此类推. 对于每一个边线性序  $\tau \in \mathbb{I}(T)$ , 在第一层边中选择对应于边线性序  $\tau$  最大的边  $vw$ . 然后选择与  $w$  关联的对应于边线性序  $\tau$  最大的边  $e$ . 这样我们就得到所有与  $w$  关联的边以及所有第一层边都是对应于边线性序  $\tau$  从  $e$  出发  $k$ -可达的. 所以我们可以得到  $wcol_k(L(T)) \geq 2(\Delta - 1) + 1$ . 因此, 这个界对于  $k = 2$  也是紧的.

### 3. $L(T)^{[k]p}$ 的着色数

Heuvel, Kierstead 和 Quiroz [6] 证明了对于图  $G$  和奇数  $p$ ,  $G^{[k]p}$  的着色数被  $G$  的弱  $(2p-1)$ -染色数所界定. 对于偶数  $p$ , 他们证明了  $\chi(G^{[k]p})$  的一个上界为弱  $(2p)$ -染色数乘以它的最大度.

引理 1 ([2])

1. 对于每个奇数  $p$  和图  $G$ , 我们有  $\chi(G^{[k]p}) \leq wcol_{2p-1}(G)$ .
2. 对于每个偶数  $p$  和图  $G$ , 我们有  $\chi(G^{[k]p}) \leq wcol_{2p}(G) \cdot \Delta(G)$ .

结合定理 1 和 2, 我们可以直接给出  $L(T)^{[k]p}$  着色数的一个上界.

- 定理 3
1. 对于每个奇数  $p$  和最大度为  $\Delta$  的树  $T$ , 我们有  $\chi(L(T)^{[k]p}) \leq (2p-1)(\Delta-1) + 1$ .
  2. 对于每个偶数  $p$  和最大度为  $\Delta$  的树  $T$ , 我们有  $\chi(L(T)^{[k]p}) \leq [2p(\Delta-1) + 1] \cdot (2\Delta-2)$ .

### 4. 结束语

一般染色数在图论中与许多其他参数都有紧密的联系, 它的应用十分广泛. 然而对于线图, 一般染色数的研究较少, 对于其他图类线图的一般染色数还有待研究.

对于本文的定理2, 我们证明了对于  $k = 1, 2$  都是紧的, 甚至我们已经可以证明对于  $k = 3$  也是紧的, 因此, 我们猜想这个界对于任意的  $k \in \mathbb{Z}^+$  都是紧的.

问题1 对于定理2, 那个界是否对于所有的  $k \in \mathbb{Z}^+$  都是紧的?

### 参考文献

- [1] Chen, G.T. and Schelp, R.H. (1993) Graphs with Linearly Bounded Ramsey Numbers. *Journal of Combinatorial Theory, Series B*, **57**, 138-149. <https://doi.org/10.1006/jctb.1993.1012>
- [2] Kierstead, H.A. (2000) A Simple Competitive Graph Coloring Algorithm. *Journal of Combinatorial Theory, Series B*, **78**, 57-68. <https://doi.org/10.1006/jctb.1999.1927>
- [3] Kierstead, H.A. and Trotter, W.T. (1994) Planar Graph Coloring with an Uncooperative Partner. *Journal of Graph Theory*, **18**, 569-584. <https://doi.org/10.1002/jgt.3190180605>

- [4] Kierstead, H.A. and Trotter, W.T. (2001) Competitive Colorings of Oriented Graphs. *The Electronic Journal of Combinatorics*, **8**, Research Paper 12. <https://doi.org/10.37236/1611>
- [5] Kierstead, H.A. and Yang, D.Q. (2003) Orderings on Graphs and Game Coloring Number. *Order*, **20**, 255-264. <https://doi.org/10.1023/B:ORDE.0000026489.93166.cb>
- [6] van den Heuvel, J., Kierstead, H.A. and Quiroz, D.A. (2019) Chromatic Numbers of Exact Distance Graphs. *Journal of Combinatorial Theory, Series B*, **134**, 143-163. <https://doi.org/10.1016/j.jctb.2018.05.007>