

文章编号: 1671-9352(2024)02-0047-06 DOI: 10.6040/j.issn.1671-9352.0.2022.347

树图的 2-距离和可区别染色

刘欢¹, 强会英^{1*}, 王洪申², 白羽¹

(1. 兰州交通大学数理学院, 甘肃 兰州 730070; 2. 兰州理工大学机电工程学院, 甘肃 兰州 730050)

摘要: 根据树图的结构特点, 应用数学归纳法、组合分析法及组合零点定理, 研究了图 G 的 2-距离和可区别边染色和全染色问题, 得到了树的 2-距离和可区别边色数和全色数。

关键词: 树图; 2-距离和可区别边色数; 2-距离和可区别全色数

中图分类号: O157.5 **文献标志码:** A

引用格式: 刘欢, 强会英, 王洪申, 等. 树图的 2-距离和可区别染色[J]. 山东大学学报(理学版), 2024, 59(2): 47-52, 58.

2-distance sum distinguishing coloring of trees

LIU Huan¹, QIANG Huiying^{1*}, WANG Hongshen², BAI Yu¹

(1. School of Mathematics and Physics, Lanzhou Jiaotong University, Lanzhou 730070, Gansu, China; 2. College of Mechanical and Electrical Engineering, Lanzhou University of Technology, Lanzhou 730050, Gansu, China)

Abstract: Based on the structural characteristics of the trees, the 2-distance sum distinguishing edge(total) coloring of trees are studied by using the mathematical induction, combination analytic method and Combinatorial Nullstellensatz, and the 2-distance sum distinguishing edge(total) chromatic numbers are obtained.

Key words: tree; 2-distance sum distinguishing edge chromatic number; 2-distance sum distinguishing total chromatic number

0 引言

Flandrin 等^[1]考虑了相邻顶点色集合的元素之和, 首次提出图的邻和可区别边染色的概念, 并给出一些特殊图的邻和可区别边色数。Pilsniak 等^[2]给出了图的邻和可区别全染色的概念, 提出了猜想: 对于阶数不小于 2 的图 G , 邻和可区别全色数 $\chi''_{\Sigma}(G) \leq \Delta + 3$ 。文献[3-6]中研究了一些简单图的邻和可区别边染色和全染色问题。强会英等^[7]讨论了无 K_4 -子式图的 2-距离和可区别边染色, 得到它们的 2-距离和可区别边色数的一个上界。本文在上述文献的基础上, 研究了树图的 2-距离和可区别边染色和全染色问题。

文中讨论的图为有限、无向的简单图, $V(G)$ 和 $E(G)$ 分别表示图 G 的顶点集和边集, $|V(G)|$ 称为图 G 的阶数, $\Delta(G)$ 是图 G 的最大度, $N(v)$ 表示 v 的邻点集。图 G 的直径是指 G 中任意两点之间距离的最大值, 记为 $\text{diam}(G)$ 。令 $C = \{1, 2, \dots, k\}$ 为 k -色集 ($k \in \mathbf{N}^+$), $C(u)$ 称为点 u 的色集合, $\bar{C}(u)$ 是点 u 在集合 C 中的补集, $d_G(u)$ 表示点 u 的度, 简记为 $d(u)$ 。若 $d(u) = k$ ($d(u) \geq k, d(u) \leq k$), 则称点 u 为 k -点 (k^+ -点, k^- -点)。其他未加说明的术语, 请参考文献[8-12]。

收稿日期: 2022-06-17; 网络出版时间: 2023-09-06 15:26:49

网络出版地址: <https://link.cnki.net/urlid/37.1389.N.20230905.0855.002>

基金项目: 国家自然科学基金资助项目(61962035)

第一作者简介: 刘欢(1998—), 女, 硕士研究生, 研究方向为图论方向。E-mail: 3466582439@qq.com

* 通信作者简介: 强会英(1968—), 女, 教授, 硕士, 研究方向为图论及其应用。E-mail: qhy2005ww@126.com

1 预备知识

定义 1^[7] 令 f 是图 G 的一个正常 $[k]$ -边染色, 对 $\forall u, v \in V(G), d_G(u, v) \leq 2$, 若 $S(u) \neq S(v)$, 其中 $S(u) = \sum_{u\omega \in E(G)} f(u\omega)$, 则称 f 为图 G 的 2-距离和可区别边染色。染色中用到的最小 k 值称为 G 的 2-距离和可区别边色数, 记为 $\chi'_{2-\Sigma}(G)$ 。

定义 2^[7] 令 ϕ 是图 G 的一个正常 $[k]$ -全染色, 对 $\forall u, v \in V(G), d_G(u, v) \leq 2$, 若 $g(u) \neq g(v)$, 其中 $g(u) = \phi(u) + \sum_{u\omega \in E(G)} \phi(u\omega)$, 则称 ϕ 为图 G 的 2-距离和可区别全染色。染色中用到的最小 k 值称为 G 的 2-距离和可区别全色数, 记为 $\chi''_{2-\Sigma}(G)$ 。

引理 1^[7] 对于简单图 $G, \chi'_{2-\Sigma}(G) \geq \chi'_{\Sigma}(G) \geq \Delta(G)$, 若图 G 存在 2 个距离不超过 2 的最大度点, 则 $\chi'_{2-\Sigma}(G) \geq \chi'_{\Sigma}(G) \geq \Delta(G) + 1$, 其中 $\chi'_{\Sigma}(G)$ 表示图 G 的邻和可区别边色数。

引理 2^[10] 若简单图 G 存在 2 个距离不超过 2 的最大度点, 则 $\chi''_{2-\Sigma}(G) \geq \Delta(G) + 2$ 。

引理 3^[10] 设 $n(n \geq 3)$ 阶树 T 的 $\text{diam}(T) \geq 3$, 则至少存在 T 的 2 个顶点 ω_1, ω_2 , 使 ω_i 的邻点中仅有一个不是悬挂点, 且 $d_T(\omega_i) \geq 2 (i=1, 2)$ 。

引理 4^[7] 对 $n(n \geq 2)$ 阶路图 P_n , 有 $\chi'_{2-\Sigma}(P_n) = \begin{cases} 2, & n=3, \\ 3, & n \geq 4; \end{cases} \chi''_{2-\Sigma}(P_n) = \begin{cases} 3, & n=2, \\ 4, & n \geq 3. \end{cases}$

引理 5^[7] 对 $n+1$ 阶星图 $S_n(n \geq 2)$, 有 $\chi''_{2-\Sigma}(S_n) = n+1$ 。

引理 6^[9](组合零点定理) 令 F 为任一数域, $Q = Q(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 为属于 F 上的多项式, 设 $\text{deg}(Q) = \sum_{i=1}^n k_i$, 其中 k_i 为非负整数, 且 $C_Q(x_1^{k_1} x_2^{k_2} \dots x_n^{k_n}) \neq 0$, 若 $S_1, S_2, \dots, S_n \subseteq F$ 且 $|S_i| > k_i, 1 \leq i \leq n$, 则存在 $s_1 \in S_1, s_2 \in S_2, \dots, s_n \in S_n$, 使得 $Q(s_1, s_2, \dots, s_n) \neq 0$ 。

引理 7^[12] 设 $Q(x_1, x_2, \dots, x_n) = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (x_i - x_j)^2 (\sum_{i=1}^n x_i)^n$ 是关于 n 个变量的多项式, 其中 $n \geq 2$, 那么多项式 Q 中最高次项 $(x_1 x_2 x_3 \dots x_n)^n$ 的系数 $C_Q((x_1 x_2 x_3 \dots x_n)^n) \neq 0$ 。

2 主要结论

定理 1 设 T 是阶数 $n \geq 3$ 的树, 若 T 的最大度点唯一, 或任意 2 个最大度点的距离至少为 3, 则 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T)$; 否则, $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 1$ 。

证明 当 $\Delta(T) = 2$ 时, T 为路, 由引理 4 可知, 结论成立。

当 $\Delta(T) \geq 3$ 时, 根据树图 T 的最大度点分布特征, 分如下 2 种情形讨论。

情形 1 T 中最大度点唯一, 或任意 2 个最大度点的距离至少为 3 时, 由引理 1 可知, $\chi'_{2-\Sigma}(T) \geq \Delta(T)$ 。特殊地, 当 $n = \Delta(T) + 1$ 时, T 为星图, 易得 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T)$, 如图 1 所示。

当 $n > \Delta(T) + 1$ 时, 对树的阶数 n 做归纳。 $n=5$ 或 $n=8$ 时, 有 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T)$, 如图 2 所示。

假设 $n-1$ 阶树 T' 有结论 $\chi'_{2-\Sigma}(T') \leq \Delta(T')$ 成立。下面考虑 n 阶树 T 。

令 $R = \{x \in V(T) \mid d_T(x) \geq 2\}$, 且 x 在 T 中恰与一个非悬挂点相邻, 由引理 3 知, $\text{diam}(T) \geq 3, |R| \geq 2$, 令 $w \in R$, 则 $N_T(w) = \{u, v, y_1, y_2, \dots, y_l\}$, 其中, $d_T(u) \geq 2$, 而 $d_T(v) = d_T(y_1) = \dots = d_T(y_l) = 1$ 。不妨令 $T' = T - v$, 如图 3 所示。

由归纳假设, T' 存在 2-距离和可区别 $\Delta(T')$ -边染色。树 T 与树 T' 结构相同, 如果 T' 在添加 v 点之后得到的树 T 存在 2 个 2-距离以内的最大度点, 根据引理 1, 树 T 满足 2-距离和可区别边染色最少需要 $\Delta(T) + 1$ 种色, 此处不考虑这种情况, 在情形 2 中讨论。现根据点 w 是否为树 T' 和树 T 中唯一的最大度点, 分 2 种情

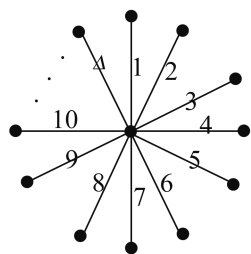


图 1 星图
Fig.1 Star Graph

形讨论。

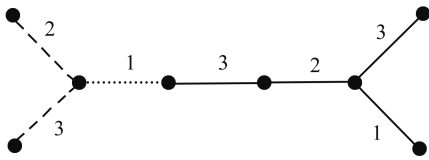


图 2 $n=5$ 或 $n=8$
Fig.2 $n=5$ or $n=8$

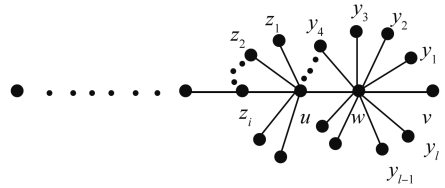


图 3 树图
Fig.3 Tree

情形 1.1 w 为 T' 中的一个最大度点。

此时有 $\Delta(T') = \Delta(T) - 1$ 。归纳假设知, T' 存在 2-距离和可区别 $\Delta(T')$ -边染色。现在给边 wv 染 $(\Delta(T') + 1)$ 色, 即 $\Delta(T)$ 色, 则 $S(w) = 1 + 2 + 3 + \dots + \Delta = \frac{(1 + \Delta)\Delta}{2}$, 可得到树 T 的 2-距离和可区别 $\Delta(T)$ -边染色。

情形 1.2 w 不是树 T' 中的最大度点。

由点 v 的选择可知, w 只有一个度至少为 2 的邻点 u 。对 $\forall t \in V(T') \setminus \{w\}$, 有 $d_{T'}(t) = d_T(t)$, 而 $d_{T'}(w) = d_T(w) - 1$, 故 $\Delta(T') = \Delta(T) \geq 3$ 。设 $\bar{C}_{T'}(w)$ 是点 w 在树 T' 中的缺色集合, 显然, $\bar{C}_{T'}(w) \neq \emptyset$ 。由归纳假设知, $\chi'_{2-\Sigma}(T') \leq \Delta(T')$, 即 T' 存在 2-距离和可区别 $\Delta(T')$ -边染色 φ' 。下面根据 $d_T(w)$ 的大小讨论树 T 的 2-距离和可区别边染色 φ 。

情形 1.2.1 若 $d_T(w) = \Delta(T)$, 则 $d_{T'}(w) = \Delta(T) - 1, d_T(u) < \Delta(T)$, 点 u 除 w 之外最多有 $\Delta(T) - 2$ 个邻点, 分别设为 $z_1, z_2, \dots, z_{\Delta-2}$, 且 $d_T(z_i) < \Delta(T), 1 \leq i \leq \Delta - 2$ 。归纳得, $S_{T'}(u) \neq S_{T'}(z_i)$ 。

此时 $|\bar{C}_{T'}(w)| = 1$, 令 $a \in \bar{C}_{T'}(w), \varphi(wv) = a$, 则 $S(w) = 1 + 2 + 3 + \dots + \Delta(T) = \frac{(1 + \Delta)\Delta}{2}$, 而 $S(u)$ 和 $S(z_i) (1 \leq i \leq \Delta - 2)$ 是色集合 $\{1, 2, \dots, \Delta(T)\}$ 中最多 $\Delta(T) - 1$ 个数的和, $S_{T'}(z_i) \neq S_{T'}(z_j), i \neq j, 1 \leq i, j \leq \Delta - 2$, 因此, $S(z_i) \neq S(u) < S(w)$, 得到树 T 的一个 2-距离和可区别 $\Delta(T)$ -边染色。

情形 1.2.2 若 $d_T(w) < \Delta(T)$, 色集合 $\{1, 2, \dots, \Delta(T)\}$ 中除边 $wu, wy_1, wy_2, \dots, wy_l$ 的色之外至少有 2 种颜色, 即 $|\bar{C}_{T'}(w)| \geq 2$ 。下面根据 $d_T(u)$ 是否为最大度, 分 2 种情况讨论。

(1) 若 $d_T(u) = \Delta(T)$, 则 $d_T(z_i) < \Delta(T)$ 。 $C(u) = \{1, 2, \dots, \Delta(T)\}, S(u) = 1 + 2 + 3 + \dots + \Delta(T) = \frac{(1 + \Delta)\Delta}{2}$, 得 $|C(w)| < |C(u)|, S(w) < S(u)$ 。由 $|\bar{C}_{T'}(w)| \geq 2$, 至少存在一种色染给边 wv , 使点 z_i 和点 w 达到 2-距离内和可区别。由于 T 中与点 w 距离不超过 2 的同度顶点至多有 $\Delta(T) - 1$ 个, 而 $C_{\Delta}^{\Delta-1} = \Delta$, 因此这 Δ 种组合的和互不相同, 即 $\exists a \in \bar{C}_{T'}(w)$, 使 $a + S_{T'}(w) \neq S_{T'}(z_i)$, 在 φ' 染色基础上, 令 $\varphi(wv) = a$ 。至于点 w 与点 v, y_1, y_2, \dots, y_l 是满足 2-距离内和可区别边染色的, 有 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T)$ 。

(2) 若 $d_T(u) < \Delta(T)$, 再根据 $d_T(z_i)$ 是否为最大度, 分成 2 种情况去讨论。

① $d_T(z_i) = \Delta(T)$, 若 $z_i (1 \leq i \leq \Delta - 2)$ 内有最大度点, 则只能存在一个, 不妨设为点 z_1 , 显然点 z_1 与 $z_i (2 \leq i \leq \Delta - 2), u, w$ 的和可区别, 树 T 中与点 w 距离不超过 2 的同度顶点至多有 $\Delta(T) - 2$ 个, 加点 w 有 $\Delta(T) - 1$ 个, $C_{\Delta}^{\Delta-1} = \Delta$, 这种 Δ 组合的和互不相同。由 $|\bar{C}_{T'}(w)| \geq 2, \exists a \in \bar{C}_{T'}(w)$, 使 $a + S_{T'}(w) \neq S_{T'}(z_i) \neq S_{T'}(u)$, 故 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T)$ 。

② $d_T(z_i) < \Delta(T)$, 树 T 中与点 w 距离不超过 2 的同度顶点至多有 $\Delta(T) - 1$ 个, 而 $C_{\Delta}^{\Delta-1} = \Delta$, 且这 Δ 种组合的和互不相同。在 φ' 染色基础上, $\exists a \in \bar{C}_{T'}(w)$, 使 $a + S_{T'}(w) \neq S_{T'}(z_i) \neq S_{T'}(u)$, 满足 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T)$ 。

经过上述讨论, 不难发现, 若树 T 的最大度点唯一, 或 T 中任意 2 个最大度点间的距离超过 2 时, 有 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T)$ 。

情形 2 当树 T 中存在 2 个距离不超过 2 的最大度点时。

由引理 1, 知 $\chi'_{2-\Sigma}(T) \geq \Delta(T) + 1$, 特殊的, $n = 2\Delta(T)$ 时, T 为双星图。其 2-距离和可区别 $(\Delta + 1)$ -边染色如图 4 所示。

当 $n > 2\Delta(T)$ 时, 对树的阶数 n 做归纳。当 $n = 7$ 时, 有 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 1$, 如图 5 所示。

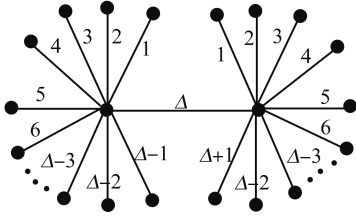


图 4 双星图

Fig.4 Double-star graph

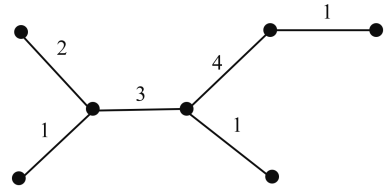


图 5 n=7

Fig.5 n=7

假设 $n-1$ 阶的树 T' 存在 2 个距离不超过 2 的最大度点, 结论 $\chi'_{2-\Sigma}(T') \leq \Delta(T') + 1$ 成立。下面讨论有相同结构的 n 阶树 T , 满足 $\chi'_{2-\Sigma}(T) \leq \Delta(T) + 1$ 。由引理 3 可设, $w \in V(T), d_T(w) \geq 2$ 。 $N_T(w) = \{u, v, y_1, y_2, \dots, y_l\}$, 点 w 只与一个非悬挂点 u 相邻, $d_T(u) \geq 2$, 其中 $d_T(y_i) = 1 (i=1, 2, \dots, l), d_T(v) = 1$ 。令 $T' = T - v$ 。

由归纳假设, T' 存在 2-距离和可区别 $\Delta(T') + 1$ -边染色。如果 T' 在添加 v 点之后得到的树 T 不存在 2 个 2-距离以内的最大度点, 即 w 点是树 T 的唯一最大度点, 根据情形 1, T 存在 2-距离和可区别 Δ -边染色, T 的 2-距离和可区别 $\Delta(T)$ -边染色还是 T' 的 2-距离和可区别 $\Delta(T') + 1$ -边染色 (下述的证明不再考虑此情况)。不难发现 $\Delta(T) = \Delta(T')$, 在此基础上, 对边 wv 进行染色。此时, $|\bar{C}_{T'}(w)| \geq 2, d_T(u) \leq \Delta(T)$, 点 u 除 w 之外至多有 $\Delta(T) - 1$ 个邻点, 记为 $z_1, z_2, \dots, z_i, 1 \leq i \leq \Delta - 1$, 有 $d_T(z_i) \leq \Delta(T), 1 \leq i \leq \Delta - 1, S_{T'}(z_i) \neq S_{T'}(z_j), i \neq j, 1 \leq i, j \leq \Delta - 1$ 。下面根据点 w 和点 u 在树 T 中的情况进行讨论。

情形 2.1 若 $d_T(w) = d_T(u) = \Delta(T)$, 根据 $d_T(z_i)$ 的大小, 分成以下 2 种情况讨论。

情形 2.1.1 若 $d_T(z_i) = \Delta(T)$, 由归纳得, $S_{T'}(u) \neq S_{T'}(z_i)$, T 中与 w 距离不超过 2 的最大度点至多有 $\Delta(T)$ 个, $C_{\Delta+1}^{\Delta} = \Delta + 1$, 这 $\Delta + 1$ 种组合的和互不相同, 可找到一种色 b , 在点 u 和 z_i 上都有表现, 在 $\Delta + 1$ 种色中除去色 b , 用剩余颜色分别给边 $wy_1, wy_2, \dots, wy_l, wv$ 染色, 可使得到的染色中达到点 z_i, u 与 w 和可区别, 至于点 w 与 v, y_i 是和可区别的, 得 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 1$ 。

情形 2.1.2 若 $d_T(z_i) \leq \Delta(T)$, 由 $d_T(u) = \Delta(T)$, 则 u 除 w 之外有 $\Delta(T) - 1$ 个邻点, 分别为 $z_1, z_2, \dots, z_{\Delta-1}$ 。由于 $|\bar{C}_{T'}(w)| = 2$, 因此存在一色 $a \in \bar{C}_{T'}(w)$, 使得 $a + S_{T'}(w) \neq S_{T'}(u)$ 。①若 $\exists a \in \bar{C}_{T'}(w)$, 使得 $a + S_{T'}(w) \neq S_{T'}(z_i)$, 在 T' 染色的基础上给边 wv 染色 a , 即可得到 T 的 2-距离和可区别 $(\Delta + 1)$ -边染色。②若对 $\forall a \in \bar{C}_{T'}(w), a + S_{T'}(w) = S_{T'}(z_i)$, 则 $a + S_{T'}(w)$ 的和只会与 $S_{T'}(z_i)$ 中一个相同, 不妨设为 z_1 , 给点 w 和 z_1 关联的边重新染色, 使得 $S_T(w), S_T(z_1) \neq S_T(u), S_T(w), S_T(z_1) \neq S_T(z_i), S_T(w) \neq S_T(z_1)$ 。由于 T 中与 w 距离不大于 2 的最大度顶点至多有 $\Delta(T) - 1$ 个, 加上点 w 有 $\Delta(T)$ 个, $C_{\Delta+1}^{\Delta} = \Delta + 1$, 因此这 $\Delta + 1$ 种组合的和互不相同, $\Delta + 1 > \Delta$, 可得 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 1$ 。

情形 2.2 若 $d_T(w) = d_T(u) < \Delta(T)$, 根据 $d_T(z_i)$ 的大小, 分成以下 2 种情况讨论。

情形 2.2.1 若 $d_T(z_i) = \Delta(T)$, 由于 $d_T(w) = d_T(u)$, 不妨给点 w 关联的边 wy_1, wy_2, \dots, wy_l 重新染色, 使得所染颜色都在点 u 色集合上得到表现。在集合 $\{1, 2, \dots, \Delta(T) + 1\}$ 中选取一色 $a, a \in \bar{C}_{T'}(u)$, 给边 wv 染色 a , 使得 $S_T(w) \neq S_T(u)$ 。由归纳假设知, $S_{T'}(u) \neq S_{T'}(z_i)$ 。至于点 w 与 v, y_i 是和可区别的, 可得 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 1$ 。

情形 2.2.2 若 $d_T(z_i) \leq \Delta(T)$, 由 $d_T(u) < \Delta(T)$, 则 u 除 w 之外有 $\Delta(T) - 2$ 个邻点, 且 $d_T(z_i) \leq \Delta(T), 1 \leq i \leq \Delta - 2, S_{T'}(z_i) \neq S_{T'}(z_j), i \neq j, 1 \leq i, j \leq \Delta - 2$ 。由于 $|\bar{C}_{T'}(w)| \geq 3$, 因此存在一色 $a \in \bar{C}_{T'}(w)$, 使得 $a + S_{T'}(w) \neq S_{T'}(u)$ 。①若 $a + S_{T'}(w) \neq S_{T'}(z_i)$, 在 T' 染色的基础上给边 wv 染色 a , 即得到 T 的 2-距离和可区别 $\Delta + 1$ -边染色。②若对 $\forall a \in \bar{C}_{T'}(w), a + S_{T'}(w) = S_{T'}(z_i)$, 则 $a + S_{T'}(w)$ 只会与 $S_{T'}(z_i)$ 中一个相同, 不妨设为 z_1 , 给点 w 和 z_1 关联的边重新染色, 使得 $S_T(w), S_T(z_1) \neq S_T(u), S_T(w), S_T(z_1) \neq S_T(z_i), S_T(w) \neq S_T(z_1)$ 。由于 T 中与 w 距离不超过 2 的同度顶点至多有 $\Delta(T) - 1$ 个, 加上点 w 有 $\Delta(T)$ 个, $C_{\Delta+1}^{\Delta} = \Delta + 1$, 因此这 $\Delta + 1$ 种组合的和互不相同, 故可得 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 1$ 。

情形 2.3 若 $d_T(w) \neq d_T(u)$, 分成以下 2 种情况讨论。

(1) $d_T(w) = \Delta(T)$, 由归纳得, $S_{T'}(u) \neq S_{T'}(z_i)$, T' 存在 2-距离和可区别 $\Delta(T') + 1$ -边染色 ϕ' 。令 $T' = T -$

wv ,下面将染色 ϕ' 扩展为图 T 的 2-距离和可区别 $\Delta(T)+1$ -边染色 ϕ 。现对边 wy_1, wy_2, \dots, wy_l 重新染色,令 $\phi(wy_m) = x_m, 1 \leq m \leq l$,其中 $l = \Delta(T) - 2, \phi(wv) = x_{l+1}$,所得染色为正常染色。令 S_m 表示 x_m 的可用颜色集, $m = 1, 2, \dots, l+1$,则 $|S_m| = (\Delta(T) + 1) - 1 = \Delta, 1 \leq m \leq l+1$,由染色条件得多项式 $Q(x_1, x_2, \dots, x_{l+1})$ 。

$$Q(x_1, x_2, \dots, x_{l+1}) = \prod_{1 \leq m < n \leq l+1} (x_m - x_n) \left(\sum_{s=1}^{l+1} x_s + \phi'(wu) - S_{T'}(u) \right) \prod_{k=1}^i \left(\sum_{s=1}^{l+1} x_s + \phi'(wu) - S_{T'}(z_k) \right)。$$

去掉 $Q(x_1, x_2, \dots, x_{l+1})$ 中的常数得

$$\tilde{Q}(x_1, x_2, \dots, x_{l+1}) = \prod_{1 \leq m < n \leq l+1} (x_m - x_n) \left(\sum_{s=1}^{l+1} x_s \right)^{i+1}, i \leq \Delta - 2。$$

令 $\tilde{Q}_1(x_1, x_2, \dots, x_{l+1}) = \tilde{Q}(x_1, x_2, \dots, x_{l+1}) \prod_{1 \leq m < n \leq l+1} (x_m - x_n) \left(\sum_{s=1}^{l+1} x_s \right)^\theta$, 可得

$$\tilde{Q}'_1(x_1, x_2, \dots, x_{l+1}) = \prod_{1 \leq m < n \leq l+1} (x_m - x_n)^2 \left(\sum_{s=1}^{l+1} x_s \right)^{l+1}。$$

由引理 7 得,有 $C_{\tilde{Q}_1}((x_1 x_2 \dots x_{l+1})^{l+1}) = C_{\tilde{Q}'_1}((x_1 x_2 \dots x_{l+1})^{l+1}) \neq 0$ 。由组合零点定理,存在 $s_1 \in S_1, s_2 \in S_2, \dots, s_{l+1} \in S_{l+1}$ 满足 $\tilde{Q}_1(s_1, s_2, \dots, s_{l+1}) \neq 0$, \tilde{Q} 是 \tilde{Q}_1 的一个因式,因此 $\tilde{Q}(x_1, x_2, \dots, x_{l+1}) \neq 0$,即 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 1$ 。

(2) $d_T(u) \leq \Delta(T)$ 且 $d_T(w) < \Delta(T)$,则 $|\bar{C}_{T'}(w)| \geq 3$, T 中与 w 距离不大于 2 的同度顶点至多有 $\Delta(T)$ 个, $C_{\Delta+1}^{\Delta} = \Delta + 1$,这 $\Delta + 1$ 种组合的和互不相同,在 $\bar{C}_{T'}(w)$ 中至少存在一种颜色给边 wv 染色,满足 2-距离和可区别 $\Delta + 1$ -边染色。

综上所述,若 T 存在 2 个距离不大于 2 的最大度点,有 $\chi'_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 1$,结论成立。

定理 2 设 T 是阶数 $n \geq 3$ 的树,其 2-距离和可区别全染色数 $\chi''_{2-\Sigma}(T) \leq \Delta(T) + 2$,其中等号成立的条件是树 T 存在 2 个距离不大于 2 的最大度点。

证明 对树 T 的阶数 n 进行归纳。

当 $n = 3, 4$ 时,由引理 4 和引理 5 知定理成立。当 $n \geq 5$ 时,假设对于 $n - 1$ 阶的树 T' ,结论 $\chi''_{2-\Sigma}(T') \leq \Delta(T') + 2$ 成立。选取 n 阶树 T 中一条最长路 $p = \alpha \dots uwv$, p 的端点 α 和 v 在 T 中的度为 1,令 $N_T(w) = \{u, v, y_1, y_2, \dots, y_t\}$,有 $d_T(y_i) = 1, i = 1, 2, \dots, t$ 。点 u 除点 w 之外的邻点记为 z_1, z_2, \dots, z_i ,令 $T' = T - v$ 。根据树 T' 和 T 中最大度点的特点,分以下 2 种情形讨论。

情形 1 $\Delta(T') = \Delta(T) - 1$ 。

显然,点 w 是树 T 中唯一的最大度点,且 $d_T(w) \geq 3$ 。根据归纳假设, T' 存在一个至多 $\Delta(T') + 2$ 种颜色的 2-距离和可区别全染色。在树 T' 中, $|C_{T'}(w)| = \Delta(T') + 1 = \Delta(T)$,则 $|\bar{C}_{T'}(w)| = 1$,用该色给边 wv 着色,得 $g_T(w) = 1 + 2 + 3 + \dots + (\Delta(T) + 1) = \frac{(\Delta + 1)(\Delta + 2)}{2}, g(z_i) \neq g(u) < g_T(w)$,则点 u, z_i 和点 w 和可区别。由于点 v 有 $\Delta(T) - 1$ 种颜色可供选择,树 T 中,与 v 点距离不大于 2 的同度顶点有 $\Delta(T) - 2$ 个,存在一种色,使得 $g(v) \neq g(y_i)$,因此 $\chi''_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 1$ 。

情形 2 $\Delta(T') = \Delta(T)$,根据树 T' 是否存在 2 个距离不大于 2 的最大度点,再分 2 种情形。

情形 2.1 树 T' 不存在 2 个 2-距离以内的最大度点。根据归纳假设, T' 有一个 $\Delta(T') + 1$ 色的 2-距离和可区别全染色。若 $d_T(w) = \Delta(T)$,且 T 不存在 2 个 2-距离以内的最大度点,可得 $\chi''_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 1$,染法同情形 1;若树 T 存在 2 个 2-距离以内的最大度点,则 T 存在 2-距离和可区别 $\Delta(T) + 2$ -全染色,染法同情形 2.2。

若 $d_T(w) \neq \Delta(T)$,此时边 wv 至少有 2 种色可选,其中至少存在一色 a ,使得 $g_T(w) \neq g_T(u)$ 。对于点 w 和 z_i ,①若 $a + g_T(w) \neq g_T(z_i)$,在 T' 染色的基础上给边 wv 染色 a 。②若 $a + g_T(w) = g_T(z_i)$,由于 $g_T(z_i) \neq g_T(z_j) (i \neq j)$,则 $a + g_T(w)$ 只会与 $g_T(z_i)$ 中一个相同,不妨设为 z_1 ,给点 w 和点 z_1 关联的边重新染色,使得 $g_T(w), g_T(z_1) \neq g_T(u), g_T(w), g_T(z_1) \neq g_T(z_i), g_T(w) \neq g_T(z_1)$ 。由于 T 中与点 w 距离不超过 2 的同度顶点的个数至多有 $\Delta(T) - 1$ 个,加上点 w 有 $\Delta(T)$ 个, $C_{\Delta+1}^{\Delta} = \Delta + 1$,因此这 $\Delta + 1$ 种组合的和互不相同,至少存在一种颜色,使得 $g(w) \neq g(z_i)$ 。对于点 v 的着色,由于点 v 有 $\Delta(T) - 1$ 种颜色可供选择, T 中与 v 距离不超过 2 的同度顶点有 $\Delta(T) - 2$ 个,因此至少存在一种颜色使得 $g(v) \neq g(y_i)$, T 满足 2-距离和可区别 $\Delta(T) + 1$ -全

染色。

情形 2.2 树 T' 存在 2 个 2-距离以内的最大度点。由归纳假设知, T' 存在一个 $\Delta(T') + 2$ 种色的 2-距离和可区别全染色。在 T' 染色基础上, 边 wv 至少有 2 种颜色可选, 其中至少存在一色, 使得 $g(u) \neq g(w)$ 。

当 u 和 w 中最多有一个点是 T 中的最大度点时, 由归纳得, $g_{T'}(u) \neq g_{T'}(z_i)$, T' 存在 2-距离和可区别 $\Delta(T') + 2$ -全染色 ψ' , 令 $T' = T - wv$, 下面将染色 ψ' 扩展为图 T 的 2-距离和可区别 $\Delta(T) + 2$ -全染色 ψ 。擦去点 w, y_1, y_2, \dots, y_t 的颜色, 对边 $wy_1, wy_2, \dots, wy_t, wv$ 重新染色, 令 $\psi(wy_i) = x_i, 1 \leq i \leq t$, 其中 $t \leq \Delta(T) - 2$, $\psi(wv) = x_{t+1}, \psi(w) = x_{t+2}$ 。所得染色为正常染色。记 S_m 表示 x_m 的可用颜色集, 则 $|S_1| = (\Delta(T) + 2) - 1 = \Delta(T) + 1, \dots, |S_{t+1}| = \Delta(T) + 1, |S_{t+2}| = \Delta(T)$, 由染色条件得多项式 $Q(x_1, x_2, \dots, x_{t+2})$ 。

$$Q(x_1, x_2, \dots, x_{t+2}) = \prod_{1 \leq m < n \leq t+2} (x_m - x_n) \left(\sum_{s=1}^{t+2} x_s + \psi'(wu) - g_{T'}(u) \right) \prod_{k=1}^i \left(\sum_{s=1}^{t+2} x_s + \psi'(wu) - g_{T'}(z_k) \right)。$$

去掉 $Q(x_1, x_2, \dots, x_{t+2})$ 中的常数得

$$\tilde{Q}(x_1, x_2, \dots, x_{t+2}) = \prod_{1 \leq m < n \leq t+2} (x_m - x_n) \left(\sum_{s=1}^{t+2} x_s \right)^{i+1}。$$

$$\text{令 } \tilde{Q}_1(x_1, x_2, \dots, x_{t+2}) = \tilde{Q}(x_1, x_2, \dots, x_{t+2}) \prod_{1 \leq m < n \leq t+2} (x_m - x_n) \left(\sum_{s=1}^{t+2} x_s \right)^\theta, \text{ 则}$$

$$\tilde{Q}'_1(x_1, x_2, \dots, x_{t+2}) = \prod_{1 \leq m < n \leq t+2} (x_m - x_n)^2 \left(\sum_{s=1}^{t+2} x_s \right)^{t+2}。$$

由引理 7 得, 有 $C_{\tilde{Q}_1}((x_1 x_2 \dots x_{t+2})^{t+2}) = C_{\tilde{Q}'_1}((x_1 x_2 \dots x_{t+2})^{t+2}) \neq 0$, 则存在 $s_1 \in S_1, s_2 \in S_2, \dots, s_{t+2} \in S_{t+2}$, 满足 $\tilde{Q}_1(s_1, s_2, \dots, s_{t+2}) \neq 0, \tilde{Q}$ 是 Q_1 的一个因式, 因此 $\tilde{Q}(s_1, s_2, \dots, s_{t+2}) \neq 0$ 。 y_1, y_2, \dots, y_t, v 是 1^- -点, 都是易染的, 故 $\chi''_{2-\Sigma}(T) = \Delta(T) + 2$ 。

若 $d_T(u) = d_T(w) = \Delta(T)$, 由于树 T 中与点 w 距离不超过 2 的最大度点至多有 $\Delta(T)$ 个, 每个最大度点及其关联边需 $\Delta(T) + 1$ 种颜色, $C_{\Delta+2}^{\Delta+1} = \Delta + 2$, 且这 $\Delta + 2$ 种组合的和互不相同, 因此可满足 $g(w) \neq g(z_i)$ 。对于点 v 的着色, 由于点 v 有 $\Delta(T)$ 种不同颜色可选择, T 中与 v 距离不超过 2 的同度顶点有 $\Delta(T) - 2$ 个, 因此至少存在一种色, 使得 $g(v) \neq g(y_i)$, T 满足 2-距离和可区别 $\Delta(T) + 2$ -全染色。

综上所述, 结论成立。

参考文献:

[1] FLANDRIN E, MARCZYK A, PRZYBYLO J, et al. Neighbor sum distinguishing index[J]. Graphs and Combinatorics, 2013, 29(5):1329-1336.

[2] PILSNIAK M, WONIAK M. On the total-neighbor-distinguishing index by sums[J]. Graphs and Combinatorics, 2015, 31(3):771-782.

[3] 潘文华, 徐常青. 无 K_4 -图子式的图的邻和可区别边染色[J]. 数学进展, 2017, 46(6):41-49.
PAN Wenhua, XU Changqing. Neighbor sum distinguishing edge colorings of K_4 -minor free graphs[J]. Advances in Mathematics, 2017, 46(6):41-49.

[4] YU Xiaowei, WANG Guanghui, WU Jianliang, et al. Neighbor sum distinguishing edge coloring of subcubic graphs[J]. Acta Mathematica Sinica, English Series, 2017, 33(2):252-262.

[5] 田双亮, 杨环, 杨青, 等. 路的联的邻和可区别边染色[J]. 山东大学学报(理学版), 2020, 55(9):29-35.
TIAN Shuangliang, YANG Huan, YANG Qing, et al. Neighbor sum distinguishing edge coloring of the join of paths[J]. Journal of Shandong University(Natural Science), 2020, 55(9):29-35.

[6] YAO Jingjing, YU Xiaowei, WANG Guanghui, et al. Neighbor sum distinguishing total coloring of 2-degenerate graphs[J]. Journal of Combinatorial Optimization, 2016, 34(1):1-7.

[7] 强会英, 姚丽. 无 K_4 -子式图的 2-距离和可区别边染色[J]. 山东大学学报(理学版), 2021, 56(11):83-86.
QIANG Huiying, YAO Li. 2-distance sum distinguishing edge coloring of K_4 -minor-free graphs[J]. Journal of Shandong University(Natural Science), 2021, 56(11):83-86.