

$\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$ 的图的均匀染色

吴弦禧, 黄丹君

(浙江师范大学数学科学学院, 浙江 金华 321004)

摘要: 图 G 的均匀 k -染色是图 G 的一个正常 k -点染色且满足任意 2 个色类的顶点数之差的绝对值至多为 1。若 G 存在一个均匀 k -染色, 则称 G 是均匀 k -可染的。图 G 的最大平均度是图 G 的所有非空子图的平均度的最大值, 用 $\text{mad}(G)$ 表示。本文运用权转移的方法证明 $\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$ 的图是均匀 k -可染的, 其中 $k \geq \max\{\Delta(G), 6\}$, 且 $\Delta(G)$ 是图 G 的最大度。

关键词: 均匀 k -染色; 最大平均度; 权转移方法

中图分类号: O157.5 **文献标志码:** A

引用格式: 吴弦禧, 黄丹君. $\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$ 的图的均匀染色[J]. 山东大学学报(理学版), 2025, 60(2): 41-50, 62.

Equitable coloring of graphs with $\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$

WU Xianxi, HUANG Danjun

(School of Mathematical Sciences, Zhejiang Normal University, Jinhua 321004, Zhejiang, China)

Abstract: An equitable k -coloring of a graph G is a proper vertex coloring such that the size of any two color classes differ at most one. The graph G is said to be equitably k -colorable if G has an equitable k -coloring. The maximum average degree is the maximum value of average degree of all nonempty subgraphs of G , denoted by $\text{mad}(G)$. In this paper, we utilizes the method of weight transfer to prove that a graph G with $\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$ is equitably k -colorable for $k \geq \max\{\Delta(G), 6\}$, where $\Delta(G)$ is the maximum degree of G .

Key words: equitable k -coloring; maximum average degree; discharging method

1 引言与预备知识

本文只考虑无向、有限的简单图。对于一个给定的图 G , 分别用 $V(G)$ 、 $E(G)$ 、 $\delta(G)$ 和 $\Delta(G)$ (简称为 Δ) 表示图 G 的点集、边集、最小度和最大度。设 $v \in V(G)$ 且 $S \subseteq V(G)$, 用 $d_S(v)$ 表示 S 中与 v 相邻的顶点个数, 用 $d(v)$ 表示 G 中与 v 相邻的顶点个数, 即 v 的度数。用 $N_G(v)$ 表示 G 中与 v 相邻的顶点组成的集合, 故 $|N_G(v)| = d(v)$ 。如果一个点 v 满足 $d(v) = k$ ($d(v) \geq k$ 或 $d(v) \leq k$), 那么称点 v 为 k -点 (k^+ -点或 k^- -点)。

令 $\text{ad}(G) = \frac{\sum_{v \in V(G)} d(v)}{|V(G)|}$, 并称之为图 G 的平均度。图 G 的最大平均度 $\text{mad}(G)$ 是指 G 的所有非空子图的平均度的最大值, 即 $\text{mad}(G) = \max\{\text{ad}(H) \mid H \subseteq G\}$ 。另外, 我们用 $n_i(G)$ 表示图 G 中 i -点的个数。

图 G 的一个正常 k -点染色是指一个映射 $\phi: V(G) \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$, 使得对任意 2 个相邻的点 x 和 y 都有 $\phi(x) \neq \phi(y)$. 图 G 的点色数是使 G 有一个正常 k -点染色的最小正整数 k , 记作 $\chi(G)$. 对于图 G 的一个 k -点染色 ϕ , 用 $V_i (1 \leq i \leq k)$ 表示图 G 中染颜色 i 的顶点组成的集合, 则每个 $V_i (1 \leq i \leq k)$ 都是一个独立集. 若对任意 $i, j \in \{1, 2, \dots, k\}$ 都有 $|V_i| - |V_j| \leq 1$, 则称 ϕ 是图 G 的一个均匀 k -染色, 或称图 G 是均匀 k -可染的. 图 G 的均匀色数是使 G 有一个均匀 k -染色的最小正整数 k , 记作 $\chi_e(G)$. 显然, $\chi_e(G) \geq \chi(G)$, 且不等式可以严格成立.

均匀染色的概念是由 Meyer^[1] 提出的, 同时, 他还提出了以下猜想.

猜想 1^[1] 若 G 是一个连通图, 且 G 既不是奇圈也不是完全图, 则 $\chi_e(G) \leq \Delta$.

Erdős^[2] 提出如下猜想: 对任意的 $k \geq \Delta$, 任意一个最大度为 Δ 的图都是均匀 $(k+1)$ -可染的. 该猜想被 Hajnal 等^[3] 所证实. Kierstead 等^[4] 应用算法分析对上述猜想给出了一个简短的证明.

Chen 等^[5] 进一步提出了以下猜想.

猜想 2^[5] 若 G 是一个连通图, 且 G 既不是 K_m 和 C_{2m+1} , 也不是 $K_{2m+1, 2m+1} (m \geq 1)$, 则 G 是均匀 Δ -可染的.

同时, Chen 等^[5] 还证明了猜想 2 对 $\Delta \leq 3$ 的图成立. Kierstead 等^[6] 将此结果改进到了 $\Delta \leq 4$. Chen 等^[7] 和 Lih 等^[8] 分别证明了猜想 2 对树及二部图成立. Wang 等^[9] 证明了猜想 2 对线图成立. Kostochka^[10-11] 证明了猜想 2 对外平面图成立和对 $\Delta \geq 14d+1$ 的 d -退化图成立. 1998 年, Zhang 等^[12] 证明了猜想 2 对 $\Delta \geq 13$ 的平面图成立. Nakprasit^[13] 将文献[12]的结果改进到了 $\Delta \geq 9$. Kostochka 等^[14] 进一步证明了猜想 2 对 $\Delta \geq 8$ 的平面图成立. Zhang^[15] 首次考虑了 1-平面图的均匀染色, 证明了猜想 2 对 $\Delta \geq 17$ 的 1-平面图成立. Zhang 等^[16] 将文献[15]的结果改进到了 $\Delta \geq 15$. 最近, Cranston 等^[17] 进一步证明了猜想 2 对 $\Delta \geq 13$ 的 1-平面图成立. 此外, 还有一些学者考虑了最大平均度限制条件下的图的均匀染色. Dong 等^[18] 证明了 $\text{mad}(G) \leq 3$ 的图是均匀 k -可染的, 其中 $k \geq \max\{\Delta, 5\}$. Dong 等^[19] 证明了 $\text{mad}(G) < 3$ 的图是均匀 k -可染的, 其中 $k \geq \max\{\Delta, 4\}$, 同时, 他们还证明了 $\text{mad}(G) < \frac{12}{5}$ 的图是均匀 k -可染的, 其中 $k \geq \max\{\Delta, 3\}$.

本文考虑具有较小最大平均度的图的均匀染色, 运用权转移方法证明了 $\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$ 的图是均匀 k -可染的, 其中 $k \geq \max\{\Delta, 6\}$.

2 结构引理

引理 1^[20] 令 $S = \{v_1, v_2, \dots, v_k\} \subseteq V(G)$, 其中 v_1, v_2, \dots, v_k 是图 G 中 k 个不同的点. 若 $G-S$ 是均匀 k -可染的, 且对任意 $1 \leq i \leq k$, 都有 $|N_G(v_i) - S| \leq k-i$, 则 G 是均匀 k -可染的.

引理 2^[3,4] 当 $k \geq \Delta+1$ 时, 任意一个最大度为 Δ 的图都是均匀 k -可染的.

引理 3 若图 G 满足 $\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$, 则 G 是 3-退化的.

证明 设 G' 是 G 的任一子图, 因为 $\delta(G') \leq \frac{\sum_{v \in V(G')} d(v)}{|V(G')|} = \text{ad}(G') \leq \text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$, 所以 $\delta(G') \leq 3$, 故 G 是 3-退化图.

引理 4 令 V_1 是 G 中 1-点组成的集合, V_2 是 2⁺-点组成的集合, 对 $\forall v \in V(G)$, 定义初始权 $w(v) = d(v) - \frac{13}{4}$. 经过一系列权转移规则后, 设点 v 的新权为 $w'(v)$. 若满足 $\sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v)$, $\sum_{v \in V_1} w'(v) \geq \sum_{v \in V_1} (w(v) + d_{V_2}(v))$ 且 $\sum_{v \in V_2} w'(v) > 0$, 则 $\text{mad}(G) > \frac{13}{4}$.

证明 由 V_1, V_2 的定义可见 $V_1 \cup V_2 = V(G)$ 且 $\sum_{v \in V_1} d_{V_2}(v) = |E(V_1, V_2)| = \sum_{v \in V_2} d_{V_1}(v)$, 其中 $E(V_1, V_2) = \{e \mid e = xy \in E(G) \text{ 且 } x \in V_1, y \in V_2\}$, 因此,

$$\begin{aligned}
 \sum_{v \in V_2} \left(d_{V_2}(v) - \frac{13}{4} \right) &\geq \sum_{v \in V_2} \left(d_{V_2}(v) - \frac{13}{4} \right) + \sum_{v \in V_1} (w(v) + d_{V_2}(v)) - \sum_{v \in V_1} w'(v) \\
 &= \sum_{v \in V_2} \left(d_{V_2}(v) - \frac{13}{4} \right) + |E(V_1, V_2)| + \sum_{v \in V_1} w(v) - \sum_{v \in V_1} w'(v) \\
 &= \sum_{v \in V_2} \left(d_{V_2}(v) - \frac{13}{4} + d_{V_1}(v) \right) + \sum_{v \in V_1} w(v) - \sum_{v \in V_1} w'(v) \\
 &= \sum_{v \in V_2} \left(d_{V_2}(v) - \frac{13}{4} \right) + \sum_{v \in V_1} w(v) - \sum_{v \in V_1} w'(v) \\
 &= \sum_{v \in V} w(v) - \sum_{v \in V_1} w'(v) \\
 &= \sum_{v \in V_2} w'(v) > 0,
 \end{aligned}$$

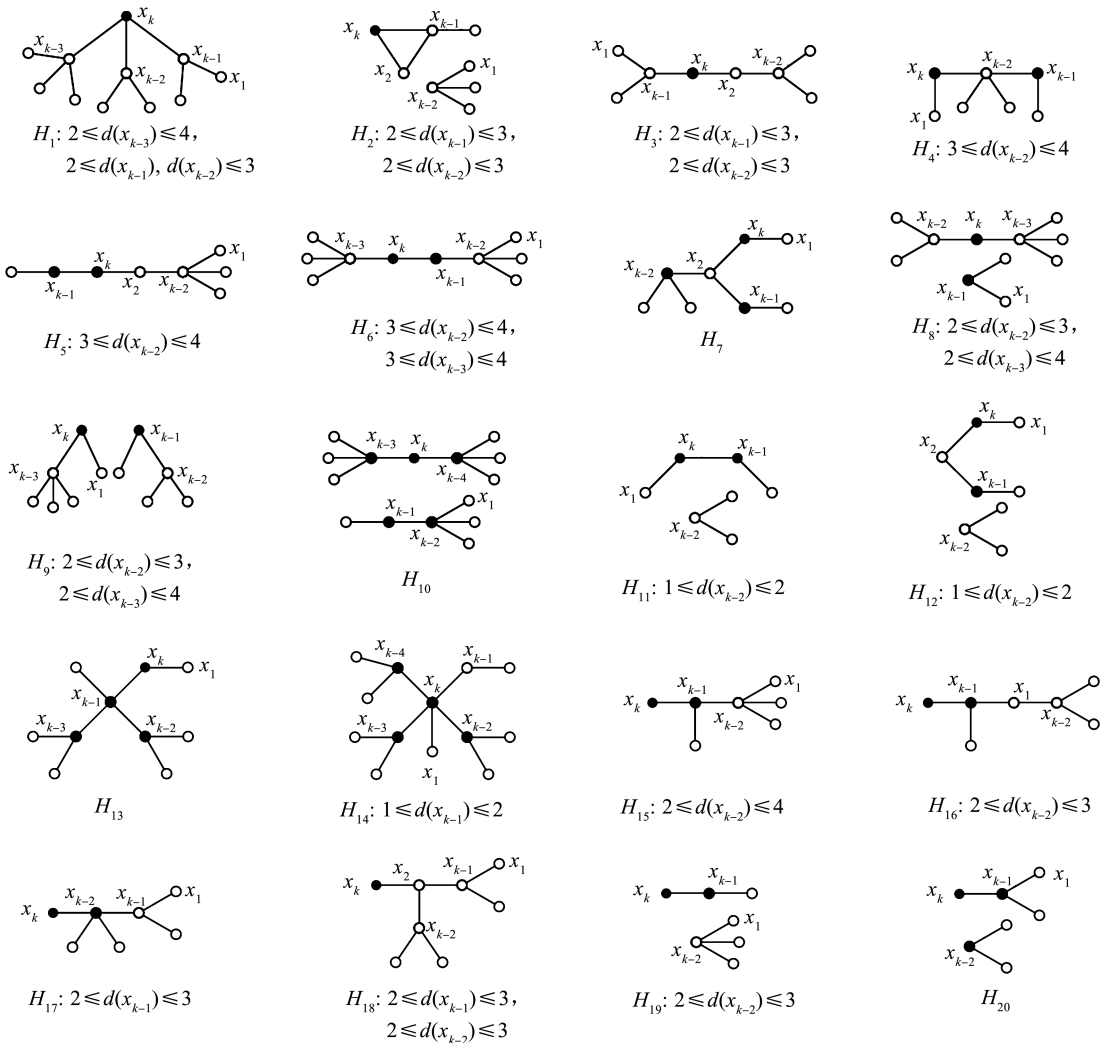
从而,

$$0 < \sum_{v \in V_2} \left(d_{V_2}(v) - \frac{13}{4} \right) = |V_2| \cdot \left[\text{ad}(G[V_2]) - \frac{13}{4} \right],$$

则 $\text{ad}(G[V_2]) > \frac{13}{4}$, 故 $\text{mad}(G) \geq \text{ad}(G[V_2]) > \frac{13}{4}$.

引理 5 设连通图 G 满足 $\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$, $|V(G)| \geq 7$, $\Delta \geq 6$, 则 G 至少包含图 1 中的子图形 $H_1, H_2, \dots,$

H_{30} 之一。



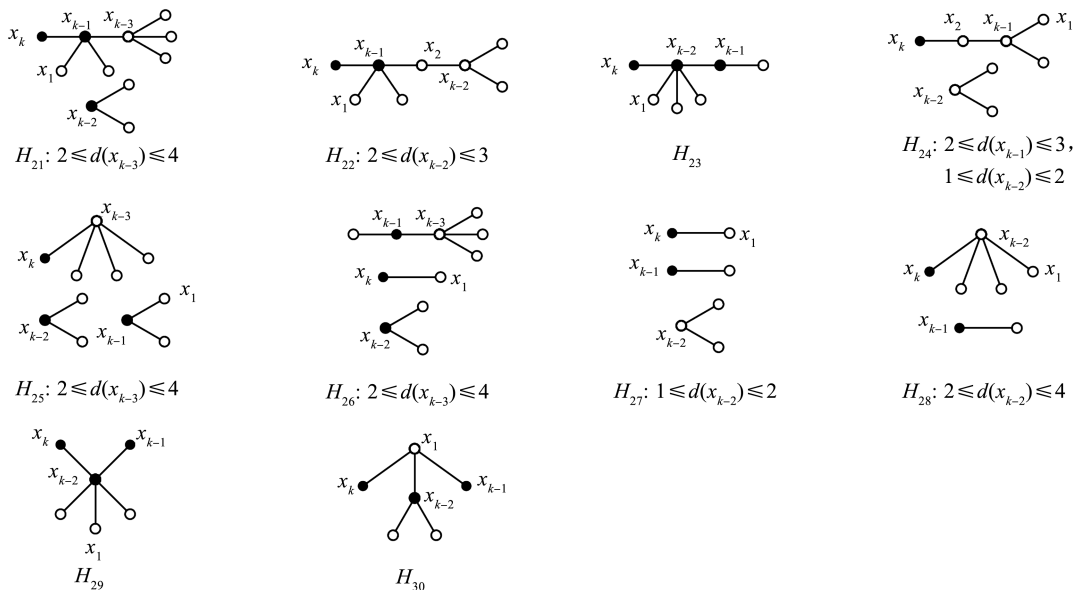


图 1 引理 5 中的子图形 H_1, H_2, \dots, H_{30}
 Fig.1 Subgraph H_1, H_2, \dots, H_{30} in Principle 5

注 子图形不同于子图,而是指图 G 至少包含如上 H_1-H_{30} 中的结构之一。图 1 的每个子图形都满足: (1) 实心点的度数如图所示; (2) 空心点的度数除特别说明外可属于区间 $[d, \Delta]$ 中的任何整数,其中 d 为空心点的度数; (3) 标号为 x_k, x_{k-1}, x_{k-2} 的点不会相互重合。

证明 采用反证法,假设引理 5 不成立。令 G 是一个反例图,即 G 是 $\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}, |V(G)| \geq 7, \Delta \geq 6$ 的连通图,但它不含子图形 H_1, H_2, \dots, H_{30} 中的任何一个。

运用权转移方法来推出矛盾。首先,在 $V(G)$ 上定义一个初始权函数 w : 对 $v \in V(G)$, 令 $w(v) = d(v) - \frac{13}{4}$ 。故

$$\sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} \left(d(v) - \frac{13}{4} \right) = |V(G)| \cdot \left(\text{mad}(G) - \frac{13}{4} \right) \leq |V(G)| \cdot \left(\text{mad}(G) - \frac{13}{4} \right) \leq 0。$$

由引理 3 可知, $\delta(G) \leq 3$ 。根据 $\delta(G)$ 的值, 可将证明分为以下几种情况。

情况 1 $\delta(G) = 3$ 。

定义如下的权转移规则:

R1 每个 4-点给相邻的 3-点转 $\frac{1}{8}$; 每个 5^+ -点给相邻的 3-点转 $\frac{1}{4}$ 。

利用断言 1.1 证明 $\sum_{v \in V(G)} w'(v) > 0$ 。

断言 1.1 设 $v \in V(G)$, 则:

- (1) 若 $d(v) = 3$, 则 $w'(v) \geq 0$ 。
- (2) 若 $d(v) = 4$, 则 $w'(v) \geq \frac{1}{4}$ 。
- (3) 若 $d(v) = k \geq 5$, 则 $w'(v) \geq \frac{3}{4}k - \frac{13}{4}$ 。

证明 假设 $d(v) = 3$, 则 $w(v) = -\frac{1}{4}$ 。由 G 不含 H_1 知, v 至少与 1 个 5^+ -点邻, 或者 v 至少与 2 个 4-点邻, 因此, 由 R1 可得, $w'(v) \geq -\frac{1}{4} + \min\left\{\frac{1}{4}, 2 \times \frac{1}{8}\right\} = 0$ 。

假设 $d(v) = 4$, 则 $w(v) = \frac{3}{4}$ 。由 R1 可得, $w'(v) \geq \frac{3}{4} - 4 \times \frac{1}{8} = \frac{1}{4}$ 。

假设 $d(v) = k \geq 5$, 则 $w(v) = k - \frac{13}{4}$. 由 R1 可得, $w'(v) \geq k - \frac{13}{4} - \frac{1}{4}k = \frac{3}{4}k - \frac{13}{4}$.

由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$, 故由断言 1.1 知, $0 \geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) > 0$, 矛盾, 因此, 反例不存在, 即引理 5 成立.

情况 2 $\delta(G) = 2$ 且 $n_2(G) = 1$.

与情况 1 定义相同的权转移规则.

设 $v \in V(G)$, 若 $d(v) = 2$, 则 $w'(v) = w(v) = -\frac{5}{4}$. 若 $d(v) = k \geq 3$, 则由断言 1.1 可知: 当 $k = 3$ 时, $w'(v) \geq 0$; 当 $k = 4$ 时, $w'(v) \geq \frac{1}{4}$; 当 $k \geq 5$ 时, $w'(v) \geq \frac{3}{4}k - \frac{13}{4}$, 故

$$0 \geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -\frac{5}{4} + \frac{1}{4}n_4(G) + \frac{1}{2}n_5(G) + \frac{5}{4}n_6(G) + 2n_7(G) + \dots, \quad (1)$$

因此 $n_{7^+}(G) = 0$. 由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_6(G) = 1$, 故由式 (1) 知; $n_5(G) = n_4(G) = 0$. 又因为 $|V(G)| \geq 7$, 所以 $n_3(G) = |V(G)| - 2 \geq 5$, 因此 G 中的 2-点 u 必与 3-点 v 邻. 若边 uv 含在 3-圈中, 则 G 含子图形 H_2 , 矛盾. 若边 uv 不在 3-圈中, 则 G 含子图形 H_3 , 矛盾, 因此, 反例不存在, 即引理 5 成立.

情况 3 $\delta(G) = 2$ 且 $n_2(G) = 2$.

定义如下的权转移规则:

R1 每个 4-点给相邻的 3^- -点转 $\frac{1}{8}$, 每个 5^+ -点给相邻的 3^- -点转 $\frac{1}{4}$.

设 u_1, u_2 为图 G 的 2 个 2-点, 则 $w(u_1) = w(u_2) = -\frac{5}{4}$. 与断言 1.1 类似可证: 当 $d(v) = 3$ 时, $w'(v) \geq 0$; 当 $d(v) = 4$ 时, $w'(v) \geq \frac{1}{4}$; 当 $d(v) = k \geq 5$ 时, $w'(v) \geq \frac{3}{4}k - \frac{13}{4}$.

情况 3.1 $u_1u_2 \in E(G)$ 且边 u_1u_2 在 3-圈 u_1u_2w 中.

由 G 不含 H_4 知, $d(w) \geq 5$, 由 R1 知, $w'(u_i) = -\frac{5}{4} + \frac{1}{4} = -1, i = 1, 2$. 由 G 不含 H_5 知, w 除 u_1 和 u_2 外的其余邻点均为 5^+ -点, 故 $n_{5^+}(G) \geq d(w) - 1 \geq 4$. 又由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$. 于是有下述矛盾:

$$\begin{aligned} 0 \geq \sum_{v \in V(G)} w(v) &= \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -1 + (-1) + \frac{1}{4}n_4(G) + \frac{1}{2}n_5(G) + \frac{5}{4}n_6(G) + \dots \\ &\geq -2 + \frac{1}{2} \times 3 + \frac{5}{4} \times 1 = \frac{3}{4} > 0. \end{aligned}$$

情况 3.2 $u_1u_2 \in E(G)$ 但边 u_1u_2 不在 3-圈中.

令 v_i 是 u_i 的不同于 u_{3-i} 的邻点, $i = 1, 2$. 由 G 不含 H_6 知, $\max\{d(v_1), d(v_2)\} \geq 5$. 不妨设 $d(v_1) \geq 5$. 由 R1 可得, $w'(u_1) = -\frac{5}{4} + \frac{1}{4} = -1, w'(u_2) \geq -\frac{5}{4}$. 由 G 不含 H_5 知, v_1 除 u_1 外的其余邻点均为 5^+ -点, 故 $n_{5^+}(G) \geq d(v_1) \geq 5$. 又由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$. 于是有下述矛盾:

$$\begin{aligned} 0 \geq \sum_{v \in V(G)} w(v) &= \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -1 + \left(-\frac{5}{4}\right) + \frac{1}{4}n_4(G) + \frac{1}{2}n_5(G) + \frac{5}{4}n_6(G) + \dots \\ &\geq \left(-\frac{9}{4}\right) + \frac{1}{2} \times 4 + \frac{5}{4} = 1 > 0. \end{aligned}$$

情况 3.3 $u_1u_2 \notin E(G)$ 且 $N_G(u_1) \cap N_G(u_2) = \{u\}$.

由 G 不含 H_4 知, $d(u) \geq 5$. 由 R1 可得, $w'(u_i) \geq -\frac{5}{4} + \frac{1}{4} = -1, i = 1, 2$. 由 G 不含 H_7 知, u 除 u_1 和 u_2 外的其余邻点均为 4^+ -点. 故 $n_{4^+}(G) \geq d(u) - 1$. 又由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$. 于是有

$$0 \geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -1 + (-1) + \frac{1}{4}n_4(G) + \frac{1}{2}n_5(G) + \frac{5}{4}n_6(G) + \dots \quad (2)$$

当 $d(u) \geq 6$ 时, 有 $n_{4^+}(G) \geq 5$. 由(2)知, $0 \geq \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -2 + \frac{1}{4} \times 4 + \frac{5}{4} = \frac{1}{4} > 0$, 矛盾. 当 $d(u) = 5$ 时,

有 $n_{4^+}(G) \geq 4$. 由(2)知, $0 \geq \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -2 + \frac{1}{4} \times 2 + \frac{1}{2} + \frac{5}{4} = \frac{1}{4} > 0$, 矛盾.

情况 3.4 $u_1 u_2 \notin E(G)$ 且 $N_G(u_1) \cap N_G(u_2) = \emptyset$.

假设 u_1 和 u_2 至少有一个点与 3-点邻, 不妨设 u_1 与 3-点邻. 由 G 不含 H_8 知, u_1 的另一个邻点是 5^+ -点.

由 R1 可得, $w'(u_1) = -\frac{5}{4} + \frac{1}{4} = -1$. 由 G 不含 H_9 知, u_2 的 2 个邻点均为 5^+ -点, 故 $n_{5^+}(G) \geq 3$. 由 R1 可得,

$w'(u_2) = -\frac{5}{4} + 2 \times \frac{1}{4} = -\frac{3}{4}$. 又由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$. 于是有下述矛盾:

$$\begin{aligned} 0 &\geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -1 + \left(-\frac{3}{4}\right) + \frac{1}{4}n_4(G) + \frac{1}{2}n_5(G) + \frac{5}{4}n_6(G) + \dots \\ &\geq -\frac{7}{4} + \frac{1}{2} \times 2 + \frac{5}{4} = \frac{1}{2} > 0. \end{aligned}$$

假设 u_i 的邻点均为 4^+ -点, $i=1, 2$, 故 $n_{4^+}(G) \geq 4$. 由 G 不含 H_{10} 知, u_1 和 u_2 至多同时邻 2 个 4-点, 则

$n_{5^+}(G) \geq 2$. 由 R1 可得, $w'(u_1) + w'(u_2) \geq \left(-\frac{5}{4}\right) \times 2 + 2 \times \frac{1}{4} + 2 \times \frac{1}{8} = -\frac{7}{4}$. 又由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$. 于是有

下述矛盾:

$$\begin{aligned} 0 &\geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -\frac{7}{4} + \frac{1}{4}n_4(G) + \frac{1}{2}n_5(G) + \frac{5}{4}n_6(G) + \dots \\ &\geq -\frac{7}{4} + \frac{1}{4} \times 2 + \frac{1}{2} + \frac{5}{4} = \frac{1}{2} > 0. \end{aligned}$$

综上所述, 反例不存在, 即引理 5 成立.

情况 4 $\delta(G) = 2$ 且 $n_2(G) \geq 3$.

定义如下的权转移规则:

R1 每个 4-点给相邻的 2-点转 $\frac{5}{8}$, 每个 5^+ -点给相邻的 2-点转 $\frac{5}{4}$.

R2 每个 4-点给相邻的 3-点转 $\frac{1}{8}$, 每个 5^+ -点给相邻的 3-点转 $\frac{1}{4}$.

由 G 不含子图形 H_{11} 知, 断言 4.1 成立.

断言 4.1 2-点不与 2-点邻.

断言 4.2 4^+ -点 v 至多与 1 个 2-点邻.

证明 对于 4^+ -点 v , 若 v 邻 2 个 2-点, 而 $n_2(G) \geq 3$, 则 G 含子图形 H_{12} , 与假设矛盾.

断言 4.3 $\forall v \in V(G)$, 有 $w'(v) \geq 0$.

证明 假设 $d(v) = 2$, 则 $w(v) = -\frac{5}{4}$. 由断言 4.1 知, v 不与 2-点邻. 若 v 与 5^+ -点邻, 则由 R1 知,

$w'(v) \geq -\frac{5}{4} + \frac{5}{4} = 0$. 下设 v 不与 5^+ -点邻, 由 G 不含 H_8 知, v 的 2 个邻点皆为 4-点. 由 R1 知, $w'(v) = -\frac{5}{4} + 2 \times \frac{5}{8} = 0$.

假设 $d(v) = 3$, 则 $w(v) = -\frac{1}{4}$. 由 G 不含 H_1 知, v 至少与 1 个 5^+ -点邻, 或者 v 至少与 2 个 4-点邻, 因此,

由 R1 可得, $w'(v) \geq -\frac{1}{4} + \min\left\{\frac{1}{4}, 2 \times \frac{1}{8}\right\} = 0$. 设 $d(v) \geq 4$, 由断言 4.2 知, v 至多与 1 个 2-点邻. 若 v 不与

2-点邻, 则类似断言 1.1 的证明可得: 当 $d(v) = 4$ 时, $w'(v) \geq \frac{1}{4}$; 当 $d(v) = k \geq 5$ 时, $w'(v) \geq \frac{3}{4}k - \frac{13}{4} > 0$.

下面考虑 v 邻 1 个 2-点的情况。

假设 $d(v) = 4$, 则 $w(v) = \frac{3}{4}$ 。由 G 不含 H_{13} 知, v 至多与 1 个 3-点邻。由 R1 和 R2 可得, $w'(v) \geq \frac{3}{4} -$

$$\frac{5}{8} - \frac{1}{8} = 0。$$

假设 $d(v) = 5$, 则 $w(v) = \frac{7}{4}$ 。由 G 不含 H_{14} 知, v 至多与 2 个 3-点邻。由 R1 和 R2 可得, $w'(v) \geq \frac{7}{4} -$

$$\frac{5}{4} - 2 \times \frac{1}{4} = 0。$$

假设 $d(v) = k \geq 6$, 则 $w(v) = k - \frac{13}{4}$ 。由 R1 和 R2 可得, $w'(v) \geq k - \frac{13}{4} - \frac{5}{4} - \frac{1}{4}(k-1) = \frac{3}{4}k - \frac{17}{4} \geq \frac{3}{4} \times 6 -$

$$\frac{17}{4} = \frac{1}{4}。$$

由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$, 因此, $\sum_{v \in V(G)} w'(v) > 0$, 从而 $0 \geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) > 0$, 矛盾, 因此, 反例不存在, 即引理 5 成立。

情况 5 $\delta(G) = 1, n_1(G) = 1$ 且 $0 \leq n_2(G) \leq 1$ 。

设 v_0 为图 G 的 1-点, 则 $w(v_0) = -\frac{9}{4}$, 称与 v_0 相邻的 3^+ -点为主点。定义如下的权转移规则:

R1 每个 4-点给相邻的 3-点转 $\frac{1}{8}$, 每个 5^+ -点给相邻的 3-点转 $\frac{1}{4}$ 。

记经过 R1 后主点 w 的权为 $\beta(w)$ 。

R2 主点 w 将多余的权 $\beta(w)$ 转给 v_0 。

情况 5.1 $n_2(G) = 0$, 则 v_0 的邻点 u 为主点。设 $v \in V(G) - \{v_0, u\}$, 由断言 1.1 可知: 当 $d(v) = 3$ 时, $w'(v) \geq 0$; 当 $d(v) = 4$ 时, $w'(v) \geq \frac{1}{4}$; 当 $d(v) = k \geq 5$ 时, $w'(v) \geq \frac{3}{4}k - \frac{13}{4}$ 。

假设 $d(u) = 3$, 则 $w(u) = -\frac{1}{4}$ 。令 u_1 和 u_2 是 u 的不同于 v_0 的邻点, 由 G 不含 H_{15} 知, $d(u_i) \geq 5, i = 1, 2$ 。

由 R1 可得, $\beta(u) = -\frac{1}{4} + 2 \times \frac{1}{4} = \frac{1}{4}$ 。由 R2 可得, $w'(v_0) = -\frac{9}{4} + \beta(u) = -\frac{9}{4} + \frac{1}{4} = -2$ 且 $w'(u) = 0$ 。由 G 不含 H_{16} 知, u_i 除 u 外的其余邻点皆为 4^+ -点, $i = 1, 2$ 。故 $n_{4^+}(G) \geq 5$ 。由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$ 。于是有下述矛盾:

$$\begin{aligned} 0 \geq \sum_{v \in V(G)} w(v) &= \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -2 + \frac{1}{4}n_4(G) + \frac{1}{2}n_5(G) + \frac{5}{4}n_6(G) + \dots \\ &\geq -2 + \frac{1}{4} \times 4 + \frac{5}{4} = \frac{1}{4} > 0。 \end{aligned}$$

假设 $d(u) = 4$, 则 $w(u) = \frac{3}{4}$ 。由 G 不含 H_{17} 知, u 除 v_0 外的其余邻点皆为 4^+ -点, 故 $n_{4^+}(G) \geq 4$ 。此时,

$\beta(u) = w(u) = \frac{3}{4}$ 。由 R2 可得, $w'(v_0) = -\frac{9}{4} + \beta(u) = -\frac{9}{4} + \frac{3}{4} = -\frac{3}{2}$ 且 $w'(u) = 0$ 。又由 $\Delta \geq 6$ 可知, $n_{6^+}(G) \geq 1$ 。

于是有下述矛盾:

$$\begin{aligned} 0 \geq \sum_{v \in V(G)} w(v) &= \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -\frac{3}{2} + \frac{1}{4}(n_4(G) - 1) + \frac{1}{2}n_5(G) + \frac{5}{4}n_6(G) + \dots \\ &\geq -\frac{3}{2} + \frac{1}{4} \times 2 + \frac{5}{4} = \frac{1}{4} > 0。 \end{aligned}$$

假设 $d(u) = 5$, 则 $w(u) = \frac{7}{4}$ 。由 G 不含 H_{18} 可知, u 至少与 3 个 4^+ -点邻, 故 $n_{4^+}(G) \geq 4$ 。由 R1 可得,

$\beta(u) \geq w(u) - \frac{1}{4} = \frac{7}{4} - \frac{1}{4} = \frac{3}{2}$ 。由 R2 可得, $w'(v_0) = -\frac{9}{4} + \beta(u) \geq -\frac{9}{4} + \frac{3}{2} = -\frac{3}{4}$ 且 $w'(u) = 0$ 。又由 $\Delta \geq 6$ 可知, $n_{6^+}(G) \geq 1$ 。于是有下述矛盾:

$$\begin{aligned} 0 &\geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -\frac{3}{4} + \frac{1}{4}n_4(G) + \frac{1}{2}(n_5(G) - 1) + \frac{5}{4}n_6(G) + \cdots \\ &\geq -\frac{3}{4} + \frac{1}{4} \times 2 + \frac{5}{4} = 1 > 0. \end{aligned}$$

假设 $d(u) \geq 6$, 则 $w(u) = d(u) - \frac{13}{4}$ 。由 G 不含 H_{18} 知, u 至多与 1 个 3-点邻, 故 $n_{4^+}(G) \geq d(u) - 1$ 。由 R1 可得, $\beta(u) \geq w(u) - \frac{1}{4} = d(u) - \frac{14}{4}$ 。由 R2 可得, $w'(v_0) = -\frac{9}{4} + \beta(u) \geq -\frac{9}{4} + d(u) - \frac{14}{4} = d(u) - \frac{23}{4}$ 且 $w'(u) = 0$ 。于是有下述矛盾:

$$0 \geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq d(u) - \frac{23}{4} \geq 6 - \frac{23}{4} = \frac{1}{4} > 0.$$

情况 5.2 $n_2(G) = 1$ 。

记 v_1 为 G 中的 2-点, 则 $w(v_1) = -\frac{5}{4}$, 则 v_0 的邻点 u 为 2-点或主点。设 $x \in V(G) - \{v_0, u, v_1\}$, 由断言 1.1 可知: 当 $d(x) = 3$ 时, $w'(x) \geq 0$; 当 $d(x) = 4$ 时, $w'(x) \geq \frac{1}{4}$; 当 $d(x) = k \geq 5$ 时, $w'(x) \geq \frac{3}{4}k - \frac{13}{4}$ 。

假设 $d(u) = 2$, 则 $w(u) = -\frac{5}{4}$ 。由 G 不含 H_{19} 知, $n_3(G) = 0$, 则 $n_{4^+}(G) = |V(G)| - 2 \geq 5$, 故 $\forall v \in V(G) - \{v_0, u\}$, $w'(v) = w(v) = d(v) - \frac{13}{4}$ 。又由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$ 。于是有下述矛盾:

$$\begin{aligned} 0 &\geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -\frac{9}{4} + \left(-\frac{5}{4}\right) + \frac{3}{4}n_4(G) + \frac{7}{4}n_5(G) + \frac{11}{4}n_6(G) + \cdots \\ &\geq -\frac{14}{4} + \frac{3}{4} \times 4 + \frac{11}{4} = \frac{9}{4} > 0. \end{aligned}$$

假设 $d(u) \geq 3$, 则 u 为主点。由 G 不含 H_{20} 知, $d(u) \geq 4$ 。

当 $d(u) = 4$ 时, 有 $w(u) = \frac{3}{4}$ 。记 u_1, u_2, u_3 为 u 除 v_0 外的其余邻点, 由 G 不含 H_{21} 知, $d(u_i) \geq 5$, $i \in \{1, 2, 3\}$, 故 $n_{5^+}(G) \geq 3$, 因此, $\beta(u) = w(u) = \frac{3}{4}$ 。由 R2 可得, $w'(v_0) = -\frac{9}{4} + \beta(u) = -\frac{9}{4} + \frac{3}{4} = -\frac{3}{2}$ 且 $w'(u) = 0$ 。由 G 不含 H_{22} 知, u_i 的邻点均为 4^+ -点, 故 $w'(u_i) = w(u_i) = d(u_i) - \frac{13}{4} \geq 5 - \frac{13}{4} = \frac{7}{4}$, $i \in \{1, 2, 3\}$ 。于是有下述矛盾:

$$0 \geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -\frac{3}{2} + \left(-\frac{5}{4}\right) + \frac{7}{4} \times 3 = \frac{5}{2} > 0.$$

当 $d(u) = 5$ 时, 有 $w(u) = \frac{7}{4}$ 。记 u_1, u_2, u_3, u_4 为 u 除 v_0 外的其余邻点。由 G 不含 H_{23} 和 H_{24} 知, $d(u_i) \geq 4$, $i \in \{1, 2, 3, 4\}$, 故 $n_{4^+}(G) \geq 5$, 因此, $\beta(u) = w(u) = \frac{7}{4}$ 。由 R2 可得, $w'(v_0) = -\frac{9}{4} + \beta(u) = -\frac{9}{4} + \frac{7}{4} = -\frac{1}{2}$ 且 $w'(u) = 0$ 。又由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$ 。于是有下述矛盾:

$$\begin{aligned} 0 &\geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq -\frac{1}{2} + \left(-\frac{5}{4}\right) + \frac{1}{4}n_4(G) + \frac{1}{2}(n_5(G) - 1) + \frac{5}{4}n_6(G) + \cdots \\ &\geq -\frac{7}{4} + \frac{1}{4} \times 3 + \frac{5}{4} = \frac{1}{4} > 0. \end{aligned}$$

当 $d(u) = k \geq 6$ 时, 有 $w(u) = k - \frac{13}{4}$ 。由 G 不含 H_{24} 知, u 不与 3-点邻, 故 $n_{4^+}(G) \geq k - 1$, 因此, $\beta(u) = w(u) = k - \frac{13}{4}$ 。由 R2 可得, $w'(v_0) = -\frac{9}{4} + \beta(u) = -\frac{9}{4} + k - \frac{13}{4} = k - \frac{22}{4}$ 且 $w'(u) = 0$ 。于是有下述矛盾:

$$\begin{aligned} 0 &\geq \sum_{v \in V(G)} w(v) = \sum_{v \in V(G)} w'(v) \geq k - \frac{22}{4} + \left(-\frac{5}{4}\right) + \frac{1}{4}(k-2) \\ &\geq 6 - \frac{22}{4} + \left(-\frac{5}{4}\right) + \frac{1}{4} \times 4 = \frac{1}{4} > 0. \end{aligned}$$

综上所述, 反例不存在, 即引理 5 成立。

情况 6 $\delta(G) = 1, n_1(G) = 1$ 且 $n_2(G) \geq 2$ 。

定义如下的权转移规则:

R1 每个 5^+ -点给相邻的 1-点转 1。

R2 每个 5^+ -点给相邻的 2-点转 $\frac{5}{8}$ 。

R3 每个 4-点给相邻的 3-点转 $\frac{1}{8}$, 每个 5^+ -点给相邻的 3-点转 $\frac{1}{4}$ 。

令 $V_1 = \{v_0\}$ 且 $V_2 = V(G) - V_1$, 其中 v_0 是 G 的 1-点, 由 G 不含 H_{19} 和 H_{25} 可知, v_0 的邻点是 5^+ -点。由 R1 可得, $w'(v_0) = w(v_0) + 1 = w(v_0) + d_{V_2}(v_0)$ 。我们将在断言 6.1 中证明 $\sum_{v \in V_2} w'(v) > 0$, 从而由引理 4 知, $\text{mad}(G) > \frac{13}{4}$, 矛盾, 因此, 引理 5 成立。

断言 6.1 $\sum_{v \in V_2} w'(v) > 0$ 。

证明 假设 $d(v) = 2$, 则 $w(v) = -\frac{5}{4}$ 。由 G 不含 H_{26} 知, v 不与 4^- -点邻。由 R2 可得, $w'(v) = -\frac{5}{4} + 2 \times \frac{5}{8} = 0$ 。

当 $d(v) = 3$ 或 $d(v) = 4$ 时, 与断言 1.1 类似可证 $w'(v) \geq 0$ 。假设 $d(v) = k \geq 5$, 由 G 不含 H_{12} 及 H_{24} 知, v 至多与 1 个 2^- -点邻。当 v 不与 2^- -点邻时, 与断言 1.1 类似可证 $w'(v) \geq \frac{3}{4}k - \frac{13}{4} > 0$ 。下设 v 与 1 个 2^- -点邻,

若 v 与 1-点邻, 由 G 不含 H_{24} 知, v 的其他邻点均为 4^+ -点。由 R1 可得, $w'(v) = k - \frac{13}{4} - 1 = k - \frac{17}{4} \geq 5 - \frac{17}{4} = \frac{3}{4}$ 。

若 v 与 1 个 2-点邻, 则由 R2 和 R3 可得, 有 $w'(v) \geq k - \frac{13}{4} - \frac{5}{8} - \frac{1}{4}(k-1) = \frac{3}{4}k - \frac{29}{8} \geq \frac{3}{4} \times 5 - \frac{29}{8} = \frac{1}{8}$ 。

又由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$, 因此, $\sum_{v \in V_2} w'(v) > 0$ 。

情况 7 $\delta(G) = 1$ 且 $n_1(G) \geq 2$ 。

由 G 不含 H_{27} 知, $n_1(G) = 2$ 且 $n_2(G) = 0$ 。定义如下的权转移规则:

R1 每个 5^+ -点给相邻的 1-点转 1。

R2 每个 4-点给相邻的 3-点转 $\frac{1}{8}$, 每个 5^+ -点给相邻的 3-点转 $\frac{1}{4}$ 。

令 V_1 是 1-点组成的集合, $V_2 = V(G) - V_1$ 是 3^+ -点组成的集合。令 $v \in V_1$, 由 G 连通且 G 不含 H_{28} 知, v 的邻点都是 5^+ -点。由 R1 可得, $w'(v) = w(v) + 1 = w(v) + d_{V_2}(v)$, 因此, $\sum_{v \in V_1} w'(v) \geq \sum_{v \in V_1} (w(v) + d_{V_2}(v))$ 。此外, 本文将在断言 7.1 中证明 $\sum_{v \in V_2} w'(v) > 0$, 从而由引理 4 知, $\text{mad}(G) > \frac{13}{4}$, 矛盾, 因此, 引理 5 成立。

断言 7.1 $\sum_{v \in V_2} w'(v) > 0$ 。

证明 当 $d(v) = 3$ 或 $d(v) = 4$ 时,与断言 1.1 类似可证 $w'(v) \geq 0$ 。假设 $d(v) = k \geq 5$,当 v 不与 1-点邻时,类似断言 1.1 可证 $w'(v) \geq \frac{3}{4}k - \frac{13}{4} > 0$ 。下设 v 与 1-点邻,若 v 与 1 个 1-点邻,由 G 不含 H_{24} 知, v 的其他邻点均为 4^+ -点。由 R1 可得, $w'(v) = k - \frac{13}{4} - 1 = k - \frac{17}{4} \geq 5 - \frac{17}{4} = \frac{3}{4}$ 。若 v 与 2 个 1-点邻,由 G 不含 H_{29} 知, $d(v) \neq 5$,则 $d(v) \geq 6$ 。由 G 不含 H_{30} 知, v 不与 3-点邻。由 R1 可得, $w'(v) = k - \frac{13}{4} - 2 \times 1 = k - \frac{21}{4} \geq 6 - \frac{21}{4} = \frac{3}{4}$ 。又由 $\Delta \geq 6$ 知, $n_{6^+}(G) \geq 1$,因此, $\sum_{v \in V_2} w'(v) > 0$ 。

3 主要定理的证明

定理 1 若图 G 满足 $\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$,则当 $k \geq \max\{\Delta, 6\}$ 时,图 G 是均匀 k -可染的。

证明 采用反证法,假设 G 是点数最少的反例图。若 G 的每个连通分支至多 6 个点,则 $\Delta \leq 5$ 。对任意 $k \geq \max\{\Delta, 6\} = 6 \geq \Delta + 1$,由引理 2 知,图 G 是均匀 k -可染的。若 G 有一个连通分支至少 7 个点,当 $\Delta \leq 5$ 时,同上讨论可得图 G 是均匀 k -可染的。考虑 $\Delta \geq 6$ 。由引理 5 知,图 G 至少包含 H_1, H_2, \dots, H_{30} 中的一个子图形。下面寻找有 k 个顶点的子集 S 。首先,按如下方式定义 S' 。

若 G 包含子图形 $H_i, i \in \{10, 14\}$, 令 $S' = \{x_k, x_{k-1}, x_{k-2}, x_{k-3}, x_{k-4}, x_1\}$;

若 G 包含子图形 $H_i, i \in \{1, 6, 8, 9, 13, 21, 25, 26\}$, 令 $S' = \{x_k, x_{k-1}, x_{k-2}, x_{k-3}, x_1\}$;

若 G 包含子图形 $H_i, i \in \{2, 3, 5, 7, 12, 18, 22, 24\}$, 令 $S' = \{x_k, x_{k-1}, x_{k-2}, x_2, x_1\}$;

若 G 包含子图形 $H_i, i \in \{4, 11, 15, 16, 17, 19, 20, 23, 27, 28, 29, 30\}$, 令 $S' = \{x_k, x_{k-1}, x_{k-2}, x_1\}$ 。

接着,从 S' 出发构造集合 S 。由引理 3 知, G 是 3-退化的,所以 $G-S'$ 也是 3-退化的。在 $G-S'$ 中取最小度点,然后在所得的子图中再取最小度点,这样重复取点,可以得到集合 $S = \{x_k, x_{k-1}, x_{k-2}, \dots, x_2, x_1\}$ 。

容易验证,对 $\forall x_i \in S, 1 \leq i \leq k$ 有 $|N_G(x_i) - S| \leq k - i$ 。

令 $H = G - S \subseteq G, V(H) \subseteq V(G)$, 则 $\Delta(H) \leq \Delta$ 。若 $\Delta(H) < \Delta$, 则 $k \geq \max\{\Delta, 6\} \geq \Delta \geq \Delta(H) + 1$ 。由引理 2 知, H 是均匀 k -可染的。若 $\Delta(H) = \Delta$, 由 G 的极小性知, H 是均匀 k -可染的。由引理 1 可知, G 是均匀 k -可染的。

推论 1 若图 G 满足 $\text{mad}(G) \leq \frac{13}{4}$,当 $\Delta \geq 6$ 时,图 G 是均匀 Δ -可染的。

参考文献:

[1] MEYER W. Equitable coloring[J]. The American Mathematical Monthly, 1973, 80(8):920-922.
 [2] ERDÖS P. Theory of graphs and its applications[M]. Prague: Czechoslovak Academy of Sciences, 1964:159.
 [3] HAJNAL A, SZEMERÉDI E. Proof of a conjecture of P. Erdős[J]. Combinatorial Theory and Its Applications, 1969:601-623.
 [4] KIERSTEAD H A, KOSTOCHKA A V, MYDLARZ M, et al. A fast algorithm for equitable coloring[J]. Combinatorica, 2010, 30(2):217-224.
 [5] CHEN B L, LIH K W, WU P L. Equitable coloring and the maximum degree[J]. European Journal of Combinatorics, 1994, 15(5):443-447.
 [6] KIERSTEAD H A, KOSTOCHKA A V. Every 4-colorable graph with maximum degree 4 has an equitable 4-coloring[J]. Journal of Graph Theory, 2012, 71(1):31-48.
 [7] CHEN B L, LIH K W. Equitable coloring of trees[J]. Journal of Combinatorial Theory Series B, 1994, 61(1):83-87.
 [8] LIH K W, WU P L. On equitable coloring of bipartite graphs[J]. Discrete Mathematics, 1996, 151(1/2/3):155-160.
 [9] WANG Weifan. Equitable colorings of line graphs and complete r -partite graphs[J]. Systems Science and Mathematical Sciences, 2000, 13(2):190-194.