

关于 n 阶完全图的 5 色 K_4 问题

方 影, 孙庆文

(第二军医大学 数理教研室)

摘要: 设 K_n 是具有 n 个顶点的完全图, $f(n)$ 是满足下列条件的最小正整数: 对于任意的正整数 $m \geq f(n)$, 存在 K_n 的一个 m 边着色, 使得 K_n 中的任一个 K_4 至少含 5 种颜色. Erdős 和 Gyárfás

给出了 $f(n)$ 的上下界: $\frac{2}{3}n < f(n) < n$; 并且证明了 $f(9) = 8$. 唐在 [3] 中证明了 $f(10) = 9$; 并且改进了 $f(n)$ 的下界: $f(n) > \frac{2}{3}n + 1$. 作者进一步改进了 $f(n)$ 的下界: 当 $n \geq 20$ 时, $f(n) > \frac{1}{8}(6n - 5)$, 同时证明了 $f(11) = 10$.

关键词: 花形图; 正规花形图; 5 色 K_4 条件

中图分类号: O157 **文献标识码:** A **文章编号:** 1000-5137(2004)03-0030-04

0 引言

设 G 是一个有限、无向的简单图, $V(G)$ 表示 G 的顶点集, $E(G)$ 表示 G 的边集, $v(G)$ 和 $e(G)$ 分别表示 G 的顶点数和边数. 如果图 H 满足: $V(H) \subseteq V(G)$, $E(H) \subseteq E(G)$, 则称 H 是 G 的一个子图; 如果 $V(H) = V(G)$, 则称 H 是 G 的一个生成子图. 如果 V_1 是 $V(G)$ 的一个非空子集, 由 V_1 导出的 G 的子图记为 $G[V_1]$. 如果 E_1 是 $E(G)$ 的一个非空子集, 由 E_1 导出的 G 的子图记为 $G[E_1]$. 其他没有出现的术语和记号参见 [1]. Paul Erdős 在 [2] 的问题 12 中提出下列问题: 设 K_n 是具有 n 个顶点的完全图, $f(n)$ 是满足下列条件的最小正整数: 对于任意的正整数 $m \geq f(n)$, 存在 K_n 的一个 m 边着色, 使得 K_n 中的任一个 K_4 至少含 5 种颜色, 求 $f(n)$. Erdős 和 Gyárfás 给出了 $f(n)$ 的上下界: $\frac{2}{3}n < f(n) < n$, 显然要求 n 满足: $n \geq 6$; 并且指出, 已经证明了 $f(9) = 8$. 唐在 [3] 中将 $f(n)$ 的下界改进为: $f(n) > \frac{2}{3}n + 1$, ($n \geq 7$), 并且证明了 $f(10) = 9$; 本文进一步改进了 $f(n)$ 的下界: $f(n) > \frac{1}{8}(6n - 5)$, ($n \geq 20$), 同时证明了 $f(11) = 10$, 即文中的定理 1 和定理 2.

1 基本概念和引理

下面的几个定义和引理均引自 [3].

定义 1 ([3] 定义 1) 设 K_n 是具有 n 个顶点的完全图, m 是一个正整数, 如果存在 K_n 的一个 m 边着色, 使得 K_n 中的任一个 K_4 至少含 5 种颜色, 则称 K_n 关于 m 满足 5 色 K_4 条件, 相应的 m 边着色称为满

收稿日期: 2003-09-27

作者简介: 方 影(1965-), 女, 第二军医大学数理教研室副教授.

足 5 色 K_4 条件的 m 边着色.

按照定义 1, $f(n)$ 即为使 K_n 满足 5 色 K_4 条件的最小正整数. 为了方便起见, 我们称求 $f(n)$ 的问题为 n 阶完全图的 5 色 K_4 问题.

定义 2([3] 定义 2) 设图 G 有一个 m 边着色, $u \in V(G)$, 如果存在 $v \in V(G)$, 使得 $uv \in E(G)$, 并且 uv 着色 i ($1 \leq i \leq m$), 则称色 i 在顶点 u 上表现, 并记为 $uv = i$.

定义 3([3] 定义 3) 设 $T_i = uv_i w_i$ ($i = 1, 2, \dots, n$) 是 n 个三角形, 由上述 n 个三角形关于顶点 u 粘合而成的图, 称为具有 n 片花瓣的花形图, (简称为 n 瓣花形图) 记为 F , 顶点 u 称为花心, $T_i = uv_i w_i$ 称为花瓣, 边 uv_i 和 uw_i 称为花的内边, 简称为内边, 边 $v_i w_i$ 称为花的外边, 简称为外边.

设 F 是具有 n 片花瓣的花形图, 显然, $F = \bigcup_{i=1}^n T_i$, $\nu(F) = 2n + 1$, $\varepsilon(F) = 3n$.

定义 4([3] 定义 4) 设 $F = \bigcup_{i=1}^n T_i$ 是具有 n 片花瓣的花形图, $T_i = uv_i w_i$ 是一片花瓣, 如果 T_i 的两条内边都着相同的颜色, 即 $uv_i = uw_i$, 则称 T_i 是一片正规花瓣; 如果对于 F 的每一片花瓣 T_i ($i = 1, 2, \dots, n$), 都是正规花瓣, 则称 F 是一个正规花形图.

引理 1([3] 引理 1) 设 m 是一个正整数, K_n 是 n 个顶点的完全图, 并进行了 m 边着色, 如果 K_n 关于上述 m 边着色满足 5 色 K_4 条件, 那么:

(1) 对于任一种颜色 i ($1 \leq i \leq m$), 在 K_n 的每一个顶点上至多表现两次;

(2) 对任意 $u \in V(K_n)$, $T = uvw$ 是一片以 u 为花心的正规花瓣, 设 $uv = uw = i$, $vw = j$, 则 $i \neq j$, 并且 i 和 j 都不能再一次在 u, v, w 中的任意一个顶点上表现.

引理 2([3] 引理 2) 设 m 是一个正整数, K_n 是 n 个顶点的完全图, 并进行了 m 边着色, 如果 K_n 关于上述 m 边着色满足 5 色 K_4 条件, 那么每一种颜色至多着色 K_n 的 $\left[\frac{2}{3}n\right]$ 条边.

引理 3([3] 引理 3) 设 K_n 是 n 个顶点的完全图, m 是一个正整数 ($m \leq n - 2$), 那么对于 K_n 的任何一个满足 5 色 K_4 条件的 m 边着色, 下列结论成立:

(1) 对于任意的 $u \in V(K_n)$, 存在以 u 为花心的 2 瓣正规花形图, 且 2 条外边具有相同的边着色;

(2) 设 F_1 和 F_2 是两个 2 瓣正规花形图, 花心分别为 u_1 和 u_2 ($u_1 \neq u_2$), 并且 4 条外边具有相同的边着色, 则 F_1 和 F_2 是不相交的.

2 下界的改进

定理 1 设 K_n 是 n 个顶点的完全图, $m = \left[\frac{1}{8}(6n - 5)\right]$, 那么当 $n \geq 6$ 时, K_n 关于 m 不满足 5 色 K_4 条件, 即有 $f(n) > \frac{1}{8}(6n - 5)$, 并且 $\frac{1}{8}(6n - 5) > \frac{2}{3}n + 1$ 当且仅当 $n \geq 20$.

证明 考察 K_n 的任一 m 边着色, 设 E_1, E_2, \dots, E_m 是 K_n 的一个 m 边色分类. 如果 K_n 关于该 m 边着色满足 5 色 K_4 条件, 按引理 2, 对每一个 E_i , 都有 $|E_i| \leq \left[\frac{2}{3}n\right]$ ($i = 1, 2, \dots, m$), 从而 K_n 中最多可着色边数为 $m \times \left[\frac{2}{3}n\right]$, 而 $\varepsilon(G) = \frac{n(n-1)}{2}$. 下面对 n 分 12 种情况讨论:

(1) $n = 12k$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n\right] = (9k-1)8k$, $\varepsilon(G) = 6k(12k-1)$. 有 $m \times \left[\frac{2}{3}n\right] < \varepsilon(G)$, 即满足 5 色 K_4 条件的 m 边着色不存在.

(2) $n = 12k+1$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n\right] = (9k)(8k)$, $\varepsilon(G) = 6k(12k+1)$. 故 $m \times \left[\frac{2}{3}n\right] < \varepsilon(G)$.

(3) $n = 12k+2$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n\right] = 9k(8k+1)$, $\varepsilon(G) = (6k+1)(12k+1)$. 有 $m \times \left[\frac{2}{3}n\right] < \varepsilon(G)$.

(4) $n = 12k + 3$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] = (9k + 1)(8k + 2)$, $\varepsilon(G) = (6k + 1)(12k + 3)$. 有 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] < \varepsilon(G)$.

(5) $n = 12k + 4$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] = (9k + 2)(8k + 2)$, $\varepsilon(G) = (6k + 2)(12k + 3)$. 有 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] < \varepsilon(G)$.

(6) $n = 12k + 5$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] = (9k + 3)(8k + 3)$, $\varepsilon(G) = (6k + 2)(12k + 5)$. 有 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] < \varepsilon(G)$.

(7) $n = 12k + 6$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] = (9k + 3)(8k + 4)$, $\varepsilon(G) = (6k + 3)(12k + 5)$. 有 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] < \varepsilon(G)$.

(8) $n = 12k + 7$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] = (9k + 4)(8k + 4)$, $\varepsilon(G) = (6k + 3)(12k + 7)$. 有 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] < \varepsilon(G)$.

(9) $n = 12k + 8$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] = (9k + 5)(8k + 5)$, $\varepsilon(G) = (6k + 4)(12k + 7)$. 有 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] < \varepsilon(G)$.

将 $n = 12k + 9$ 的情况放在最后讨论.

(10) $n = 12k + 10$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] = (9k + 6)(8k + 6)$, $\varepsilon(G) = (6k + 5)(12k + 9)$. 有 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] < \varepsilon(G)$.

(11) $n = 12k + 11$, 则 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] = (9k + 7)(8k + 7)$, $\varepsilon(G) = (6k + 5)(12k + 11)$. 有 $m \times \left[\frac{2}{3}n \right] < \varepsilon(G)$.

(12) $n = 12k + 9$. 如果 K_n 有一个满足 5 色 K_4 条件的 m 边着色, 注意到当 $n \geq 6$ 时, 有 $m \leq \frac{1}{8}(6n - 5) \leq n - 2$, 因此按引理 3(1), 对于 K_n 的 n 个顶点相应的有 n 个 2 瓣正规花形图, 且每一个的外边都具有相同的颜色. 由于 $n > m$, 所以至少有两个 2 瓣正规花形图的外边具有相同的颜色, 设为 F_1 和 F_2 , 它们的外边同着 1 号色, 由引理 3(2) 知 F_1 和 F_2 是不相交的, 所以 $\nu(F_1 \cup F_2) = 10$, 因此 K_n 中还有 $n - 10$ 个顶点, 再结合引理 1 和引理 2, 1 号色在 K_n 中着色的边数最多为: $4 + \left[\frac{2}{3}(n - 10) \right] = 8k + 3$.

而其余的颜色, 每一种最多为 K_n 着色 $\left[\frac{2}{3}n \right] = 8k + 6$ 条. 这样, m 种颜色最多可为 K_n 着 $8k + 3 + (m - 1)(8k + 6) = 8k + 3 + (9k + 5)(8k + 6) = 72k^2 + 102k + 33$ 条边, 而 $\varepsilon(G) = (6k + 4)(12k + 9) = 72k^2 + 102k + 36$. 显然, 这是不可能的.

这样, 对 K_n 满足 5 色 K_4 条件的 m 边着色不存在, 即 $f(n) > m$, 故有 $f(n) > \frac{1}{8}(6n - 5)$.

另一方面, 简单计算即可知 $\frac{1}{8}(6n - 5) > \frac{2}{3}n + 1$ 当且仅当 $n \geq 20$. □

因此, 定理 1 的结果要好于 [3] 中给出的下界.

3 $f(11)$ 的计算

定理 2 $f(11) = 10$.

证明 假定 K_{11} 有一个满足 5 色 K_4 条件的 9 边着色, 按引理 3(1), 对于 K_{11} 的 11 个顶点相应的有 11 个 2 瓣正规花形图, 且每一个的外边都具相同的颜色. 由于是 9 边色的, 所以至少有两个 2 瓣正规花形图的外边具相同的颜色, 设为 F_1 和 F_2 , 它们的外边同着 1 号色, 由引理 3(2) 知 F_1 和 F_2 是不相交的, 所以 $\nu(F_1 \cup F_2) = 10$, 而 $\nu(K_{11}) = 11$, 再按引理 1(2) 可知, 此时 1 号色只能着 4 条边. 由于还有 9 个外边同色的 2 瓣正规花形图, 但只有 8 种颜色, 因此必定还有 2 个外边同色的 2 瓣正规花形图, 设为 F_3 和 F_4 , 它们的外边同着 2 号色, 同样 2 号色也只能着 4 条边. 此时, 还剩下 7 个外边同色的 2 瓣正规花形图和 7 种颜色. 如果其中还有两个 2 瓣正规花形图的外边是同色的, 设为 F_5 和 F_6 , 它们的外边同着 3 号色, 因此 3 号色也只能着 4 条边. 那么, 还剩下 6 种颜色, 按引理 2, 每种颜色至多可着 $\left[\frac{2}{3} \times 11 \right] = 7$

条边. 所以, K_{11} 满足 5 色 K_4 条件的 9 边着色最多可为 K_{11} 着 $7 \times 6 + 3 \times 4 = 54$ 条边, 但 K_{11} 有 55 条边, 这是一个矛盾. 所以, 对于剩下的 7 个外边同色的 2 瓣正规花形图, 其外边恰好具有 7 种颜色. 设 $F_1 = T_{11} \cup T_{12}$, $F_2 = T_{21} \cup T_{22}$, 这里 $T_{ij} = u_i v_{ij} w_{ij}$, 满足: $v_{ij} w_{ij} = 1$ ($i, j = 1, 2$). 因为 F_1 和 F_2 是 2 瓣正规花形图, 所以 $u_i v_{ij} = u_i w_{ij}$, 并且 $u_i v_{ij} \neq u_i v_{ik}$ ($j \neq k$). 不妨设 $u_1 v_{11} = u_1 w_{11} = 3$, $u_1 v_{12} = u_1 w_{12} = 4$. 下面再分两种情况讨论.

(1) 如果 F_2 含 3 号色. 设 $u_2 v_{21} = u_2 w_{21} = 3$, 按引理 1(2), 3 号色不能再在顶点 $u_1, v_{11}, w_{11}, u_2, v_{21}, w_{21}$ 上表现. 因此还剩下 5 个顶点: $u, v_{12}, v_{22}, w_{12}, w_{22}$, 其中 $u = K_{11} - (F_1 \cup F_2)$. 由于存在外边为 3 号色的 2 瓣正规花形图, 设为 F , 如果 u 是 F 的花心, 那么 F 的外边在 $G[v_{12}, v_{22}, w_{12}, w_{22}] (= K_4)$ 中, 而 $v_{12} w_{12} = v_{22} w_{22} = 1$, 这样 $G[v_{12}, v_{22}, w_{12}, w_{22}]$ 至多含 4 种颜色, 矛盾. 因此 u 不是 F 的花心, 按对称性可设 v_{12} 是 F 的花心, 由于 $v_{12} w_{12} = 1$, 按正规花瓣的定义, 可知 1 号色必须再一次的在 v_{12} 上表现, 但是按引理 1(2), 1 号色不能再在顶点 v_{12} 上表现, 又产生矛盾. 所以此种情况是不可能的. 同理, F_2 也不含 4 号色.

(2) F_2 不含 3 号色. 设 F 是外边为 3 号色的 2 瓣正规花形图, $F = T_1 \cup T_2$, $T_i = uv_i w_i$, 则 $v_i w_i = 3$ ($i = 1, 2$). 此时, 已有 4 条边着 3 号色 ($u_1 v_{11} = u_1 w_{11} = v_1 w_1 = v_2 w_2 = 3$). 由于 3 号色不能再在下列 8 个顶点 $u_1, v_{11}, w_{11}, u, v_1, w_1, v_2, w_2$ 上表现, 且 $\nu(K_{11}) = 11$, 所以还剩下 3 个顶点, 相应的导出子图是一个三角形, 最多有两条边着 3 号色, 所以 K_{11} 最多有 6 条边着 3 号色. 由于 F_2 也不含 4 号色, 因此可设 $u_2 v_{21} = u_2 w_{21} = 5$, $u_2 v_{22} = u_2 w_{22} = 6$. 而 F_1 不含 5 号色和 6 号色, 按对称性, 4、5、6 号色在 K_{11} 上也最多只能着 6 条边. 而剩下的 3 种颜色, 按引理 2, 每一种最多着 7 条边. 这样, K_{11} 的满足 5 色 K_4 条件的 9 边着色最多可为 K_{11} 着色的边数为: $3 \times 7 + 4 \times 6 + 2 \times 4 = 53$, 这与 K_{11} 有 55 条边矛盾.

综上所述, 对于 K_{11} , 满足 5 色 K_4 条件的 9 边着色不存在, 即 $f(11) \geq 10$, 而 $f(11) < 11$, 故 $f(11) = 10$. \square

参考文献:

- [1] BONDY J A, MURTY U S R. Graph theory with applications [M]. The Macmillan Press, 1976.
- [2] ERDÖS P. Some old and new problems in various branches of combinatorics [J]. Discrete Math, 1997, 165/166: 227-231.
- [3] 唐明元. 满足 5 色 K_4 条件的完全图的边着色 [J]. 上海师范大学学报(自然科学版), 2003(3): 21-25.

On the five-color K_4 problem of the n -order complete graph

FANG Ying, SUN Qin-wen

(Second Military Medical University, Shanghai 200433, China)

Abstract: Let K_n be a complete graph with n vertices, $f(n)$ the smallest positive integer satisfying the following condition: for any positive integer $m \geq f(n)$, there is an m -edge coloring of the K_n such that every K_4 in K_n gets at least 5 colors. Erdős and Gyárfás gave the upper-lower bound of $f(n)$: $\frac{2}{3}n < f(n) < n$ and proved $f(9) = 8$. In [3] Tang proved $f(10) = 9$ and improved the lower bound of $f(n)$: $f(n) > \frac{2}{3}n + 1$. In this paper, we prove $f(11) = 10$ and improve the lower bound of $f(n)$ further: $f(n) > \frac{1}{8}(6n - 5)$ ($n \geq 20$).

Key words: flower graph; normal flower graph; five-color K_4 condition