

满足5色 K_4 条件完全图的边着色

唐明元

(上海师范大学数理信息学院,上海 200234)

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 $f(9) = 8$. 作者证明了 $f(10) = 9$;

并且改进了 $f(n)$ 的下界: $f(n) > \frac{2}{3}n + 1$.

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(2003)03-0021-05

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, $\nu(G)$ 和 $\varepsilon(G)$ 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 $f(9) = 8$. 本文证明了 $f(10) = 9$;同时改进了 $f(n)$ 的下界: $f(n) > \frac{2}{3}n + 1$, ($n \geq 7$). 即文中的定理1和定理2.

1 基本概念和引理

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 m .

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 $uv = i$.

为了方便起见,我们引进花形图和正规花形图的概念.

收稿日期: 2002-12-30

基金项目: 上海市教委科技发展基金资助项目(02DK06)

作者简介: 唐明元(1953-),男,上海师范大学数理信息学院副教授.

定义3 设 $T_i = uv_iw_i (i = 1, 2, \dots, n)$ 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, $T_i = uv_iw_i$ 称为花瓣, 边 uv_i 和 uw_i 称为花的内边, 简称为内边, 边 v_iw_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 设 $F = \bigcup_{i=1}^n T_i$ 是具有 n 片花瓣的花形图, $T_i = uv_iw_i$ 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.

下面的结论是显然的.

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 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 $[\frac{2}{3}n]$ 条边.

证明 设 E_1, E_2, \dots, E_m 是 K_n 的一个 m 边色分类, 其中 E_i 是 K_n 中着色 i 的边所成之集. 设 G_i 是 K_n 的恰含 i 色边的生成子图, $E(G_i) = E_i, V(G_i) = V(K_n)$. 任取 G_i 的一个连通分支 H , 则对于任意的 $u \in V(H)$, 按引理 1(1) 可知 $d_H(u) \leq 2$, 从而 H 是一条路或者是一个圈, 又因 K_n 关于 m 边着色满足 5 色 K_4 条件, 则必有 $\nu(H) \leq 3$. 若不然, $\nu(H) \geq 4$, 则 H 含一条长为 3 的路 P , 使 $\nu(P) = 4$, 由此构成的 K_4 至多含 4 种颜色, 与 K_n 满足 5 色 K_4 条件矛盾. 下面分 3 种情况讨论:

(1) $n = 3k$, 要使 $\varepsilon(G_i)$ 最大, 当且仅当对 G_i 的每一个连通分支 H , 都有 $\nu(H) = 3, \varepsilon(H) = 2$, 因此 G_i 共有 k 个连通分支, 并且此时 $\varepsilon(G_i) = 2k = \frac{2}{3}n$.

(2) $n = 3k + 1$, 为使 $\varepsilon(G_i)$ 最大, 此时或者 G_i 恰含一个孤立点, 其余的 k 个分支均含 3 个顶点; 或者 G_i 恰含两个具有两个顶点的分支, 其余 $k - 1$ 个分支均含 3 个顶点. 无论何种情况, 都有 $\varepsilon(G_i) = 2k = [\frac{2}{3}n]$.

(3) $n = 3k + 2$, 为使 $\varepsilon(G_i)$ 最大, 必有 G_i 恰含一个具有两个顶点的分支, 其余的 k 个分支均含 3 个顶点. 此时 $\varepsilon(G_i) = 2k + 1 = [\frac{2}{3}n]$. \square

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.

证明 (1) 对于任意的 $u \in V(K_n)$, 有 $d(u) = n - 1$, 因为 $m \leq n - 2$, 再结合引理 1, 因此, 至少有一种颜色在 u 上恰好表现两次, 设 $uv_1 = uv_2 = 1$, 以及 $v_1v_2 = 2$, 由于 1 号色和 2 号色不能再在 u 上表现, 且 u 的关联边还有 $n - 3$ 条, 能用的颜色还有 $m - 2$ 种, 而 $m - 2 \leq n - 4$, 同样可设 $uv_3 = uv_4 = 3, v_3v_4 = 4$, 如此继续下去, 如果 $m = 2k$, 那么到最后有 $uv_{2k-1} = uv_{2k} = 2k - 1$, 此时还剩下最后一种颜色 m , 且 u 的关联边至少还有 1 条, 因此 $v_{2k-1}v_{2k}$ 必着某色 $2i (1 \leq i < k)$. 因为, 若 $v_{2k-1}v_{2k}$ 着色 $2i - 1 (1 \leq i < k)$, 则与引理 1(2) 矛盾. 如果 $m = 2k - 1$, 那么到最后将有 $uv_{2k-1} = uv_{2k} = 2k - 1$, 此时 m 种颜色已用

完,因此仍将有 $v_{2k-1}v_{2k}$ 着某色 $2i$ ($1 \leq i < k$). 于是(1)成立.

(2) 设 $F_1 = u_1v_1w_1 \cup u_1x_1y_1$, $F_2 = u_2v_2w_2 \cup u_2x_2y_2$, 并且 $v_1w_1 = x_1y_1 = v_2w_2 = x_2y_2 = 1$. 如果 F_1 和 F_2 是相交的, 设交图为 H . 按对称性, 只有下列两种情况发生: 要么 $u_1 \in V(H)$, 因为 $u_1 \neq u_2$, 所以可设 $u_1 = v_2$, 考察 F_1 的正规花瓣 $u_1v_1w_1$, 因为 $v_1w_1 = v_2w_2 = 1$, 推出1号色在 u_1 上表现, 与引理1(2)矛盾; 要么 $v_1 \in V(H)$ 并且 $v_1 \neq u_2$, 不妨设 $v_1 = v_2$, 同样可得到与引理1(2)矛盾. \square

2 主要结果

命题1 设 K_n 是 n 个顶点的完全图, $m = \lceil \frac{2}{3}n + 1 \rceil$, 那么当 $n \geq 22$, 或者 $n = 7, 10, 13, 14, 16, 17, 19, 20$ 时, K_n 关于 m 不满足5色 K_4 条件, 即有 $f(n) > \frac{2}{3}n + 1$.

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 $|E_i| \leq \lceil \frac{2}{3}n \rceil$ ($i = 1, 2, \dots, m$), 从而 K_n 中最多可着色边数为 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil$, 而 $\varepsilon(G) = \frac{n(n-1)}{2}$. 下面, 对 n 分6种情况讨论:

(1) $n = 6k$, 则 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil = (4k+1)4k$, $\varepsilon(G) = 3k(6k-1)$. 于是当 $k \geq 4$ 时, 有 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil < \varepsilon(G)$, 即满足5色 K_4 条件的边着色不存在. 此时, $n = 24, 30, \dots$.

(2) $n = 6k+1$, 则 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil = (4k+1)4k$, $\varepsilon(G) = 3k(6k+1)$. 总有 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil < \varepsilon(G)$. 所以, $n = 7, 13, 19, \dots$.

(3) $n = 6k+2$, 则 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil = (4k+2)(4k+1)$, $\varepsilon(G) = (3k+1)(6k+1)$. 于是当 $k \geq 2$ 时, 有 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil < \varepsilon(G)$. 所以, $n = 14, 20, \dots$.

(4) $n = 6k+3$, 则 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil = (4k+3)(4k+2)$, $\varepsilon(G) = (6k+3)(3k+1)$. 于是当 $k \geq 4$ 时, 有 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil < \varepsilon(G)$. 所以, $n = 27, 33, \dots$.

(5) $n = 6k+4$, 则 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil = (4k+3)(4k+2)$, $\varepsilon(G) = (3k+2)(6k+3)$. 总有 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil < \varepsilon(G)$. 所以, $n = 27, 33, \dots$.

(6) $n = 6k+5$, 则 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil = (4k+4)(4k+3)$, $\varepsilon(G) = (6k+5)(3k+2)$. 于是当 $k \geq 2$ 时, 有 $m \times \lceil \frac{2}{3}n \rceil < \varepsilon(G)$. 所以, $n = 17, 23, \dots$. \square

定理1 对 $n = 7, 8, 9, 10$, 有 $f(n) = n - 1$.

证明 $f(9) = 8$ 是已知的, 由命题1, $f(7) > \frac{2}{3} \times 7 + 1$, 所以 $f(7) \geq 6$, 又因 $f(7) < 7$, 故 $f(7) = 6$.

下面证 $f(10) = 9$. 假定 K_{10} 有一个满足5色 K_4 条件的8边着色, 按引理3(1), 对于 K_{10} 的10个顶点相应的有10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8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 $\nu(F_1 \cup F_2) = 10$, 再按引理1(2)可知, 此时1号色只能着4条边. 由于还有8个外边同色的2瓣正规花形图, 但只有7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, 还剩下6种颜色, 按引理2, 每种颜色至多可着 $\lceil \frac{2}{3} \times 10 \rceil = 6$ 条边. 所以, K_{10} 的满足5色 K_4 条件的8边着色最多可为 K_{10} 着 $6 \times 6 + 2 \times 4 = 44$ 条边, 但 K_{10}

有45条边,所以, K_{10} 不存在满足5色 K_4 条件的8边着色,即 $f(10) \geq 9$, 而 $f(10) < 10$, 故 $f(10) = 9$. 同样的方法可证 $f(8) = 7$. \square

命题2 对 $n = 8, 9, 11, 12, 15, 18, 21$, 有 $f(n) > \frac{2}{3}n + 1$.

证明 当 $n = 8, 9, 10$ 时, 因 $f(n) = n - 1$, 故有 $f(n) > \frac{2}{3}n + 1$. 而 $f(11) \geq f(10) = 9$, 所以, $f(11) > \frac{2}{3} \times 11 + 1$.

当 $n = 12$ 时, 假定 K_{12} 有一个满足5色 K_4 条件的9边着色, 按引理3(1), 对于 K_{12} 的12个顶点相应的共有12个2瓣正规花形图 F_1, F_2, \dots, F_{12} , 且每一个的外边都具相同的颜色. 由于是9边色的, 再结合引理3(2), 则至少有3对2瓣正规花形图, 使每一对的外边都具相同的颜色, 设为 F_{2i-1} 和 F_{2i} , 它们的外边同着 i 号色 ($i = 1, 2, 3$), 由于 F_{2i-1} 和 F_{2i} 是不相交的, 所以 $\nu(F_{2i-1} \cup F_{2i}) = 10$, 而 $n = 12$, 再按引理1(2)和引理2可知, 此时 i 号色最多只能着5条边 ($i = 1, 2, 3$). 剩下的6种颜色, 按引理2, 每种颜色至多可着 $[\frac{2}{3} \times 12] = 8$ 条边. 所以, K_{12} 的满足5色 K_4 条件的9边着色最多可为 K_{12} 着 $6 \times 8 + 3 \times 5 = 63$ 条边, 但 K_{12} 有66条边, 所以, K_{12} 不存在满足5色 K_4 条件的9边着色, 即 $f(12) > \frac{2}{3} \times 12 + 1$.

当 $n = 15$ 时, 同样假定 K_{15} 有一个满足5色 K_4 条件的11边着色, 按引理3(1), 对于 K_{15} 的15个顶点相应的共有15个2瓣正规花形图 F_1, F_2, \dots, F_{15} , 且每一个的外边都具相同的颜色. 由于是11边色的, 再结合引理3(2), 则有下列3种情形发生: ①有两组2瓣正规花形图, 每组有3个2瓣正规花形图, 并且每组的外边都具相同的颜色, 此时还剩下9种颜色, 此种类型记为(3, 3, 9)型. ②有一组2瓣正规花形图, 该组有3个2瓣正规花形图, 它们的外边都具相同的颜色, 同时有2对2瓣正规花形图, 使每一对的外边都具相同的颜色, 此时还剩下8种颜色, 此种类型记为(3, 2, 2, 8)型. ③至少有4对2瓣正规花形图, 使每一对的外边都具相同的颜色, 此时还剩下7种颜色, 此种类型记为(2, 2, 2, 2, 7)型. 在情形①中, 对于剩下的9种颜色, 按引理2, 每种颜色最多可着色10条边, 而按引理1(2), 对于每组外边着色相同的3个2瓣正规花形图, 该色恰可着色6条边. 所以, K_{15} 最多可着色边数为 $9 \times 10 + 2 \times 6 = 102$. 类似的, 在情形②中, K_{15} 最多可着色边数为 $8 \times 10 + 2 \times 7 + 1 \times 6 = 100$. 情形③中, K_{15} 最多可着色边数为 $7 \times 10 + 4 \times 7 = 98$. 而 K_{15} 有105条边, 故 $f(15) > \frac{2}{3} \times 15 + 1$.

利用同样的方法, 对 $n = 18$ 和 $n = 21$ 的情形进行讨论.

当 $n = 18$ 时, 设 K_{18} 有一个满足5色 K_4 条件的13边着色, 按引理3(1), 对于 K_{18} 的18个顶点相应的共有18个2瓣正规花形图 F_1, F_2, \dots, F_{18} , 且每一个的外边都具相同的颜色. 由于是13边色的, 再结合引理3(2), 则有下列3种情形发生: ①有两组2瓣正规花形图, 每组有3个2瓣正规花形图, 并且每组的外边都具相同的颜色, 同时有1对2瓣正规花形图, 外边也具相同的颜色, 此时还剩下10种颜色, 此种类型记为(3, 3, 2, 10)型. ②有一组2瓣正规花形图, 该组有3个2瓣正规花形图, 它们的外边具相同的颜色, 同时有3对2瓣正规花形图, 使每一对的外边都具相同的颜色, 此时还剩下9种颜色, 此种类型记为(3, 2, 2, 2, 9)型. ③至少有5对2瓣正规花形图, 使每一对的外边都具相同的颜色, 此时还剩下8种颜色, 此种类型记为(2, 2, 2, 2, 2, 8)型. 利用上述同样的方法进行计算可得, 在情形①中, K_{18} 最多可着色边数为 $10 \times 12 + 1 \times 9 + 2 \times 8 = 145$. 情形②中, K_{18} 最多可着色边数为 $9 \times 12 + 3 \times 9 + 1 \times 8 = 143$. 情形③中, K_{18} 最多可着色边数为 $8 \times 12 + 5 \times 9 = 141$. 而 K_{18} 有153条边, 故 $f(18) > \frac{2}{3} \times 18 + 1$.

当 $n = 21$ 时, 设 K_{21} 有一个满足5色 K_4 条件的15边着色, 按引理3(1), 对于 K_{21} 的21个顶点相应的共有21个2瓣正规花形图 F_1, F_2, \dots, F_{21} , 且每一个的外边都具相同的颜色. 由于是15边色的, 再结合引理3(2), 则有下列7种情形发生: ①有两组2瓣正规花形图, 每组有4个2瓣正规花形图, 并且每组的外边都具相同的颜色, 此时还剩下13种颜色, 此种类型记为(4, 4, 13)型. ②有一组2瓣正规花形图, 该组有4个2瓣正规花形图, 其外边都具相同的颜色, 另有一组2瓣正规花形图, 该组有3个2瓣正规花形

图,它们的外边也具相同的颜色,同时有1对2瓣正规花形图,外边同样具相同的颜色,此时还剩下12种颜色,此种类型记为(4,3,2,12)型. ③有一组2瓣正规花形图,该组有4个2瓣正规花形图,它们的外边都具相同的颜色,同时有3对2瓣正规花形图,使每一对的外边都具相同的颜色,此时还剩下11种颜色,此种类型记为(4,2,2,2,11)型. ④有三组2瓣正规花形图,每组有3个2瓣正规花形图,并且每组的外边都具相同的颜色,此时还剩下12种颜色,此种类型记为(3,3,3,12)型. ⑤有两组2瓣正规花形图,每组有3个2瓣正规花形图,并且它们的外边都具相同的颜色,同时有两对2瓣正规花形图,使每一对的外边都具相同的颜色,此时还剩下11种颜色,此种类型记为(3,3,2,2,11)型. ⑥有一组2瓣正规花形图,该组有3个2瓣正规花形图,它们的外边都具相同的颜色,同时有4对2瓣正规花形图,使每一对的外边都具相同的颜色,此时还剩下10种颜色,此种类型记为(3,2,2,2,2,10)型. ⑦至少有6对2瓣正规花形图,使每一对的外边都具相同的颜色,此时还剩下9种颜色,此种类型记为(2,2,2,2,2,2,9)型. 采用同样的方法计算可得下述结果,在情形①中, K_{21} 最多可着色边数为 $13 \times 14 + 2 \times 8 = 198$. 情形②中, K_{21} 最多可着色边数为 $12 \times 14 + 1 \times 11 + 1 \times 10 + 1 \times 8 = 197$. 情形③中, K_{21} 最多可着色边数为 $11 \times 14 + 3 \times 11 + 1 \times 8 = 195$. 情形④中, K_{21} 最多可着色边数为 $12 \times 14 + 3 \times 10 = 198$. 情形⑤中, K_{21} 最多可着色边数为 $11 \times 14 + 2 \times 11 + 2 \times 10 = 196$. 情形⑥中, K_{21} 最多可着色边数为 $10 \times 14 + 4 \times 11 + 1 \times 10 = 194$. 情形⑦中, K_{21} 最多可着色边数为 $9 \times 14 + 6 \times 11 = 192$. 而 K_{21} 有210条边,故 $f(21) > \frac{2}{3} \times 21 + 1$. \square

由命题1和命题2即可得到下面的定理2.

定理2 $f(n) > \frac{2}{3}n + 1, (n \geq 7)$.

参考文献:

- [1] BONDY J A, MURTY U S R. Graph Theory with Applications[M]. The Macmillan Press, 1976.
 [2] Erdős P. Some old and new problems in various branches of combinatorics[J]. Discrete Math, 1997, 165/166:227-231.

The Edge Coloring of the Complete Graph Satisfying the Five-Color K_4 Condition

TANG Ming-yuan

(Mathematics and Sciences College, Shanghai Normal University, Shanghai 200234, 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 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 this paper, we prove $f(10) = 9$, and improve the lower bound of $f(n)$: $f(n) > \frac{2}{3}n + 1$.

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