

麦比乌斯梯子 $C(2n, n)$ 的强边色数

姚顺禹, 马登举

(南通大学理学院, 江苏 南通 226019)

摘要: 本文研究了麦比乌斯梯子 $C(2n, n)$ 的强边染色问题. 利用组合分析的方法, 得到了如下结果: 当 $n = 3$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 9$; 当 $n = 4$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 10$; 当 $n = 5, 8$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 8$; 当 $n \geq 3$ 且 $n \equiv 2 \pmod{4}$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 6$; 当 $n \geq 7$ 且 $n \equiv 0, 1$ 或 $3 \pmod{4}$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 7$.

关键词: 强边染色; 强边色数; 麦比乌斯梯子

MR(2010) 主题分类号: 05C15

中图分类号: O157.5

文献标识码: A

文章编号: 0255-7797(2018)03-0497-05

1 引言

在图 $G = (V(G), E(G))$ 中, $V(G)$, $E(G)$ 分别表示图 G 的顶点集合, 边集合. 图 G 的一个 k -边正常染色是指一个映射 $f: E(G) \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$, 使得对于任何两个相邻的边 e_1, e_2 , 均有 $f(e_1) \neq f(e_2)$, 图 G 的 k -边正常染色又简称为 k -边染色. 设 G 是一个图, $e_1 = u_1v_1, e_2 = u_2v_2$ 是图 G 中的两条边. 若 e_1 与 e_2 相邻, 则称 e_1 与 e_2 的距离为 0, 若 e_1 与 e_2 不相邻, 从 e_1 的一个端到 e_2 的一个端点的路称为 e_1 到 e_2 的一条路. e_1 与 e_2 的距离是指在 e_1 到 e_2 的所有路中一条最短路所含的边数. 图 G 的 k -强边染色是一种 k -正常染色, 使得任意相邻于同一条边的两条边不得染相同的颜色. 换句话说, 图 G 的强边染色是一种边染色, 使得任意两条距离不大于 1 的边被染不同颜色. 图 G 的强边色数 $\chi'_s(G)$ 是最小的 k , 使得 G 有一个 k -强边染色.

1985 年, Erdős 和 Nešetřil^[1] 给出了关于强边染色的概念, 并提出了如下猜想: 对于最大度为 Δ_G 的图 G , $\chi'_s(G) \leq \frac{5}{4}\Delta_G^2$. Molloy 和 Reed^[2] 证明了当 Δ_G 足够大时, $\chi'_s(G) \leq (2 - \epsilon)\Delta_G^2$, 这里 ϵ 约为 $\frac{1}{50}$. 而 Bruhn 和 Joos^[3] 进一步证明了 $\chi'_s(G) \leq 1.93\Delta_G^2$; Andersen^[4] 证明了一个 3-正则图 G 的强边色数 $\chi'_s(G) \leq 10$.

麦比乌斯梯子 $C(2n, n)$ 是这样一个图, 它的顶点集为 $V = \{v_i \mid i = 1, 2, \dots, 2n\}$, 边集为 $E = \{v_i v_{i+1}, v_i v_{i+n} \mid i = 1, 2, \dots, 2n\}$, 这里的加法在取模 $2n$ 的情况下进行. 它是一个 3-正则图, 可以嵌入在射影平面上, 当 $n = 3$ 时, $C(2n, n)$ 就是 $K_{3,3}$.

本文研究了 $C(2n, n)$ 的强边色数, 得到如下结果: 当 $n = 3$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 9$; 当 $n = 4$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 10$; 当 $n = 5, 8$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 8$; 当 $n \geq 3$ 且 $n \equiv 2 \pmod{4}$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 6$; 当 $n \geq 7$ 且 $n \equiv 0, 1$ 或 $3 \pmod{4}$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 7$.

*收稿日期: 2016-12-24

接收日期: 2017-02-17

基金项目: 国家自然科学基金资助项目 (11171114).

作者简介: 姚顺禹 (1992-), 男, 江苏淮安, 硕士, 主要研究方向: 拓扑图论.

2 主要结论

在本节的开始, 先给出 $C(2n, n)$ 的强边色数的一个下界.

当 $n = 2$ 时, $C(2n, n)$ 即为 K_4 , 因为 K_4 中任意两条边之间的距离都小于 2, 且 K_4 含有 6 条边, 所以 $\chi'_s(C(4, 2)) = 6$. 接下来, 考虑 $n \geq 3$ 的情形.

引理 2.1 当 $n \geq 3$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) \geq 6$.

证 当 $n \geq 3$ 时, $C(2n, n)$ 有一个导出子图同构于如图 1 所示的图 H . 不难发现图 H 中任何两条边之间的距离都不大于 1. 因图 H 含有 6 条边, 故 $\chi'_s(H) \geq 6$, 从而 $\chi'_s(C(2n, n)) \geq 6$.

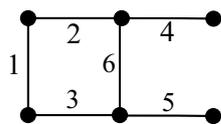


图 1: 图 H

引理 2.2 当 $n \geq 3$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 6$ 当且仅当 $n \equiv 2 \pmod{4}$.

证 充分性 设 $n \equiv 2 \pmod{4}$, 欲证 $\chi'_s(C(2n, n)) = 6$.

由引理 2.1 知 $\chi'_s(C(2n, n)) \geq 6$, 故只需证 $\chi'_s(C(2n, n)) \leq 6$. 此时, 只需给出 $C(2n, n)$ 的一种只含有 6 种颜色的强边染色. 现定义 $C(2n, n)$ 的一个边染色 $f: E(C(2n, n)) \rightarrow \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$, 如下: $f(v_i v_{n+i}) = 1$ ($i = 1, 3, 5, \dots, n-1$); $f(v_i v_{i+1}) = 2$ ($i = 1, 5, 9, \dots, 2n-3$); $f(v_1 v_{2n}) = f(v_i v_{i+1}) = 3$ ($i = 4, 8, 12, \dots, 2n-4$); $f(v_i v_{i+1}) = 4$ ($i = 3, 7, 11, \dots, 2n-1$); $f(v_i v_{i+1}) = 5$ ($i = 2, 6, 10, \dots, 2n-2$); $f(v_i v_{n+i}) = 6$ ($i = 2, 4, 8, \dots, n$). 不难验证 f 符合强边染色的定义, 所以当 $n \equiv 2 \pmod{4}$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) \leq 6$.

必要性 设 $\chi'_s(C(2n, n)) = 6$, 欲证 $n \equiv 2 \pmod{4}$.

只需证明当 $n \not\equiv 2 \pmod{4}$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) \neq 6$.

当 $n \equiv 0 \pmod{4}$ 时, 假设 $\chi'_s(C(2n, n)) = 6$. 此时, 存在 $C(2n, n)$ 的一个强边染色 $f: E(G) \rightarrow \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$. 首先边 $v_1 v_2, v_1 v_{n+1}, v_1 v_{2n}, v_2 v_{2+n}, v_{n+1} v_{n+2}, v_n v_{n+1}$ 中的任一条边都需要染不同的颜色, 因为在这些边中任意两条边之间的距离都小于 2. 不妨设 $f(v_1 v_{n+1}) = 1, f(v_1 v_2) = 2, f(v_1 v_{2n}) = 3, f(v_{n+1} v_{n+2}) = 4, f(v_n v_{n+1}) = 5, f(v_2 v_{2+n}) = 6$. 因为 $v_2 v_3$ 与边 $v_1 v_2, v_1 v_{n+1}, v_1 v_{2n}, v_2 v_{2+n}, v_{n+1} v_{n+2}$ 之间的距离都小于 2, 而与 $v_n v_{n+1}$ 的距离等于 2, 所以 $f(v_2 v_3) = 5$. 同样的, $f(v_1 v_{2n}) = f(v_{n+2} v_{n+3}) = 3, f(v_1 v_{n+1}) = f(v_3 v_{n+3}) = 1, f(v_{n+1} v_{n+2}) = f(v_3 v_4) = 4, f(v_{n+3} v_{n+4}) = f(v_1 v_2) = 2, f(v_4 v_{n+4}) = f(v_2 v_{2+n}) = 6$. 对剩下的边染色, 每一条边只有一种颜色可染. 染色规律如下

$$f(v_i v_{n+i}) = 1 \quad (i = 1, 3, 5, \dots, n-1);$$

$$f(v_i v_{i+1}) = 2 \quad (i = 1, 5, 9, \dots, n-3, n+3, n+7, \dots, 2n-1);$$

$$f(v_1 v_{2n}) = f(v_i v_{i+1}) = 3 \quad (i = 4, 8, 12, \dots, n-4, n+2, n+6, \dots, 2n-2);$$

$$f(v_i v_{i+1}) = 4 \quad (i = 3, 7, 11, \dots, n-1, n+1, n+5, \dots, 2n-3);$$

$$f(v_i v_{i+1}) = 5 \quad (i = 2, 6, 10, \dots, n-2, n, n+4, \dots, 2n-4); f(v_i v_{n+i}) = 6 \quad (i = 2, 4, \dots, n).$$

此时会发现, 因为 $n \equiv 0 \pmod{4}$, 所以 $f(v_{n-1} v_n) = 4$, 而 $f(v_{n+1} v_{n+2}) = 4$, 但两边之间的

距离为 1, 这与强边染色的定义相矛盾, 故当 $n \equiv 0 \pmod{4}$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) \neq 6$. 同理, 当 $n \equiv 1$ 或 $3 \pmod{4}$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) \neq 6$.

定理 2.3 当 $n \not\equiv 2 \pmod{4}$ 时,

$$\chi'_s(C(2n, n)) = \begin{cases} 9, & n = 3, \\ 10, & n = 4, \\ 8, & n = 5, 8, \\ 7, & n \equiv 0, 1 \text{ 或 } 3 \pmod{4}. \end{cases}$$

证 当 $n = 3$ 时, 在 $C(6, 3)$ 中, 任两条边之间距离都小于 2. 所以一种颜色只能染一条边, 又 $C(6, 3)$ 有 9 条边, 所以 $\chi'_s(C(6, 3)) = 9$.

当 $n = 4$ 时, 在 $C(8, 4)$ 中, 圈 $D = v_1v_2v_3 \cdots v_8v_1$ 中任何两条边的距离都小于 2. 因圈 D 有 8 条边, 故对圈 D 强边染色至少需要 8 种颜色. 又因 D 中任何一边与 $C(8, 4)$ 中除 D 以外的边的距离都小于 2, 故染剩下的边所用的颜色和圈 D 所用的颜色不同. 在剩下的 4 条边中, 存在两条边之间的距离小于等于 1, 故剩下的 4 条边至少需要两种颜色. 综上所述, $C(8, 4)$ 进行强边染色至少需要 10 种颜色, 即 $\chi'_s(C(8, 4)) \geq 10$. 现定义 $C(8, 4)$ 的一个边染色 $f: E(C(8, 4)) \rightarrow \{1, 2, \dots, 10\}$, 如下: $f(v_1v_2) = 1, f(v_2v_3) = 2, f(v_3v_4) = 3, f(v_4v_5) = 4, f(v_5v_6) = 5, f(v_6v_7) = 6, f(v_7v_8) = 7, f(v_8v_1) = 8, f(v_1v_5) = f(v_3v_7) = 9, f(v_2v_6) = f(v_4v_8) = 10$. 不难验证 f 是一个强边染色, 即 $\chi'_s(C(8, 4)) \leq 10$, 所以 $\chi'_s(C(8, 4)) = 10$.

当 $n = 5$ 时, 由引理 2.1 与 2.2 知 $\chi'_s(C(10, 5)) \geq 7$. 现假设 $\chi'_s(C(10, 5)) = 7$. 则存在一个强边染色 $f: E(C(10, 5)) \rightarrow \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$. 为讨论方便, 称圈 $A = v_1v_2v_3 \cdots v_{10}v_1$ 上的边为第一类边, 其余的边为第二类边. 因为圈 A 上任意三条边中, 存在两条边使得它们之间的距离小于等于 1, 故当一种颜色所染的边都是第一类边时, 这种颜色至多染两条边. 因为第二类边的任意三条边中, 存在两条边使得它们之间的距离小于等于 1, 故当一种颜色所染的边都是第二类边时, 这种颜色至多染两条边. 当一种颜色所染的边既有第一类边又有第二类边时, 不妨设所用的颜色为 1, 且 v_1v_2 被颜色 1 所染, 即 $f(v_1v_2) = 1$, 此时第二类边中, 只有 v_4v_9 可染与 v_1v_2 相同的颜色, 那么颜色 1 至多可染两条边.

综上所述, 任一种颜色在 $C(10, 5)$ 中所染的边数不能大于等于 3. 因为 $C(10, 5)$ 共有 15 条边, 且 $\chi'_s(C(10, 5)) = 7$, 所以至少存在一种颜色所染的边数要大于等于 3. 故产生矛盾. 故 $\chi'_s(C(10, 5)) \geq 8$, 现定义 $C(10, 5)$ 的一个边染色 $g: E(C(10, 5)) \rightarrow \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$, 如下 $g(v_1v_6) = g(v_4v_9) = 1, g(v_1v_2) = g(v_8v_9) = 2, g(v_1v_{10}) = g(v_7v_8) = 3, g(v_6v_7) = g(v_3v_4) = 4, g(v_5v_6) = g(v_3v_8) = 5, g(v_2v_7) = g(v_5v_{10}) = 6, g(v_4v_5) = 7, g(v_2v_3) = g(v_9v_{10}) = 8$. 不难验证边染色 g 是一个强边染色, 即 $\chi'_s(C(10, 5)) \leq 8$. 故 $\chi'_s(C(10, 5)) = 8$.

当 $n = 8$ 时, 由引理 2.1 与 2.2 知 $\chi'_s(C(16, 8)) \geq 7$. 现假设 $\chi'_s(C(16, 8)) = 7$. 则存在一个强边染色 $f: E(C(16, 8)) \rightarrow \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$. 为讨论方便, 称圈 $C = v_1v_2v_3 \cdots v_{16}v_1$ 上的边为第一类边, 其余的边为第二类边. 因为圈 C 上任意四条边中, 存在两条边使得它们之间的距离小于等于 1, 故当一种颜色所染的边都是第一类边时, 这种颜色至多染三条边. 因为第二类边的任意五条边中, 存在两条边使得它们之间的距离小于等于 1, 故当一种颜色所染的边都是第二类边时, 这种颜色至多染四条边. 当一种颜色所染的边既有第一类边又有第二类边时. 不妨设所用的颜色为 1, 且 v_1v_2 被颜色 1 所染. 即 $f(v_1v_2) = 1$. 此时第二类边中, $f(v_4v_{12}), f(v_5v_{13}), f(v_6v_{14}), f(v_7v_{15})$ 可以等于 1, 当 $f(v_4v_{12}) = 1$ 时, 剩下边 $f(v_6v_7)$,

$f(v_7v_8), f(v_6v_{14}), f(v_7v_{15}), f(v_{14}v_{15})$ 可以等于 1, 但这五条边中, 任意两边之间的距离都小于 2, 故只有一条边可染与 v_1v_2 相同的颜色, 故颜色 1 至多染三条边. 故任一种颜色所染的边既有第一类边又有第二类边时, 这种颜色至多能染三条边.

综上所述, 任一颜色在 $C(16, 8)$ 中至多染四条边. 此时, 设 x 为只染第二类边的颜色数目. 当 $x = 0$ 时, 因为 $\chi'_s(C(16, 8)) = 7$, 所以 7 种颜色至多染 $7 \times 3 = 21$ 条边. 当 $x = 1$ 时, 至多染 $1 \times 4 + (7 - 1) \times 3 = 22$ 条边. 当 $x = 2$ 时, 至多染 $2 \times 4 + (7 - 2) \times 3 = 23$ 条边. 当 $x \geq 3$ 时, 因为只有八条第二类边, 至多染 $8 + (7 - x) \times 3 \leq 20$ 条边. 而 $C(16, 8)$ 有 24 条边, 所以与假设矛盾. 故 $\chi'_s(C(16, 8)) \geq 8$, 现定义 $C(16, 8)$ 的一个边染色 $h : E(C(16, 8)) \rightarrow \{1, 2, \dots, 8\}$, 如下: $h(v_1v_9) = h(v_3v_{11}) = h(v_5v_{13}) = h(v_7v_{15}) = 1, h(v_1v_2) = h(v_{11}v_{12}) = h(v_6v_7) = 2, h(v_1v_{16}) = h(v_{10}v_{11}) = h(v_4v_5) = 3, h(v_3v_4) = h(v_9v_{10}) = h(v_{14}v_{15}) = 4, h(v_2v_3) = h(v_8v_9) = h(v_{12}v_{13}) = 5, h(v_2v_{10}) = h(v_4v_{12}) = h(v_6v_{14}) = h(v_8v_{16}) = 6, h(v_5v_6) = h(v_{15}v_{16}) = 7, h(v_7v_8) = h(v_{13}v_{14}) = 8$. 不难验证 h 是一个强边染色, 即 $\chi'_s(C(16, 8)) \leq 8$. 故 $\chi'_s(C(16, 8)) = 8$.

当 $n \equiv 0 \pmod{4}$ 时, 由引理 2.1 与 2.2 知 $\chi'_s(C(2n, n)) \geq 7$. 下面证 $\chi'_s(C(2n, n)) \leq 7$. 为此先给出 $C(24, 12)$ 的一个有 7 种颜色的强边染色, 如图 2 所示. 而当 $n > 12$ 时, 只需将图 2 中的边 v_6v_7 与 $v_{n+6}v_{n+7}$ ($n = 4k, k \geq 3$) 删除, 并将点 v_6, v_{n+6} , 分别与图 3 中的点 a, b 粘合, 并分别将点 v_7, v_{n+7} 与 c, d 之间连一条边, 然后令 $f(cv_7) = 2, f(dv_{n+7}) = 4$, 即可得到 $C(2n, n)$ ($n = 4k, k > 3$) 的强边染色数.

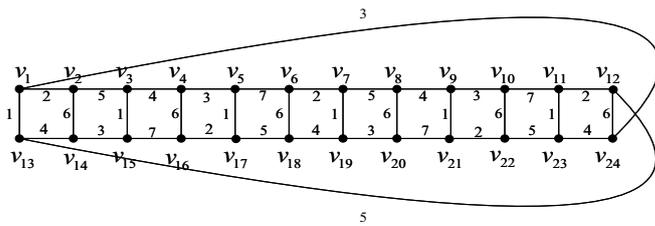


图 2: 当 $n = 12$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 7$

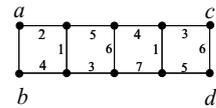


图 3: 嵌入部分

当 $n \equiv 1 \pmod{4}$ 时, 由引理 2.1 与 2.2 知 $\chi'_s(C(2n, n)) \geq 7$. 下面证明 $\chi'_s(C(2n, n)) \leq 7$, 为此先给出 $C(18, 9)$ 的一个有 7 种颜色的强边染色. 如图 4 所示. 而当 $n > 9$ 时, 只需将图 4 中的边 v_7v_8 与 $v_{n+7}v_{n+8}$ ($n = 4k + 1, k \geq 2$) 删除, 并将点 v_7, v_{n+7} 分别与图 5 中的点 a, b 粘合, 并分别将点 v_8, v_{n+8} 与 c, d 之间连一条边, 然后令 $f(cv_8) = 3, f(dv_{n+8}) = 5$, 即可得到 $C(2n, n)$ ($n = 4k + 1, k > 2$) 的强边染色数.

当 $n \equiv 3 \pmod{4}$ 时, 由引理 2.1 与 2.2 知 $\chi'_s(C(2n, n)) \geq 7$. 下面证明 $\chi'_s(C(2n, n)) \leq 7$, 为此先给出 $C(14, 7)$ 的一个有 7 种颜色的强边染色. 如图 6 所示. 而当 $n > 7$ 时, 只需将图 6 中的边 v_6v_7 与 $v_{n+6}v_{n+7}$ ($n = 4k + 3, k \geq 1$) 删除, 并将点 v_6, v_{n+6} 分别与图 7 中的点 a, b 粘合, 并分别将点 v_7, v_{n+7} 与 c, d 之间连一条边, 然后令 $f(cv_7) = 2, f(dv_{n+7}) = 4$, 即可得到 $C(2n, n)$ ($n = 4k + 3, k > 1$) 的强边染色数.

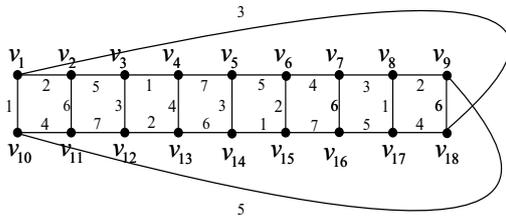


图 4: 当 $n = 9$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 7$

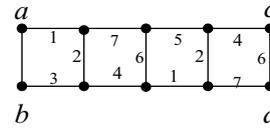


图 5: 嵌入部分

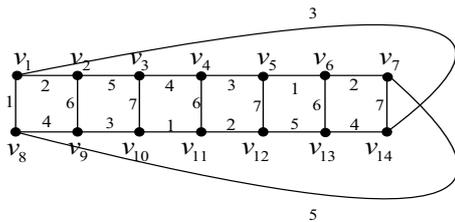


图 6: 当 $n = 7$ 时, $\chi'_s(C(2n, n)) = 7$

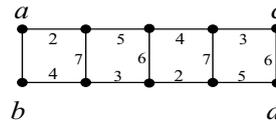


图 7: 嵌入部分

参 考 文 献

- [1] Erdős P. Problems and results in combinatorial analysis and graph theory [J]. Ann. Disc. Math., 1988, 38: 81–92.
- [2] Molloy M, Reed B. A bound on the strong chromatic index of a graph [J]. J. Comb. The., Ser. B, 1997, 69(2): 103–109.
- [3] Bruhn H, Joos F. A stronger bound for the strong chromatic index [J]. Elec. Notes Disc. Math., 2015, 49: 277–284.
- [4] Andersen L D. The strong chromatic index of a cubic graph is at most 10 [J]. Disc. Math., 1992, 108(1-3): 231–252.

THE STRONG CHROMATIC INDEX OF MÖBIUS LADDER
 $C(2n, n)$

YAO Shun-yu, MA Deng-ju

(School of Sciences, Nantong University, Nantong 226019, China)

Abstract: In this paper, we study the problem of the strong edge-coloring of Möbius ladder $C(2n, n)$. By using the combinatorial method, we obtain the following results: $\chi'_s(C(2n, n)) = 9$ if $n = 3$; $\chi'_s(C(2n, n)) = 10$ if $n = 4$; $\chi'_s(C(2n, n)) = 8$ if $n = 5, 8$; $\chi'_s(C(2n, n)) = 6$ if $n \geq 3$ and $n \equiv 2 \pmod{4}$; $\chi'_s(C(2n, n)) = 7$ if $n \geq 7$ and $n \equiv 0, 1$ or $3 \pmod{4}$.

Keywords: strong edge-colouring; strong chromatic index; Möbius ladder

2010 MR Subject Classification: 05C15