

文章编号: 1005-0523(2007)05-0157-02

图 $S_m * S_n$ 的邻点可区别的边色数

刘 华^{1,2}, 冶建华¹, 马少仙¹, 张忠辅³

(1. 西北民族大学计算机科学与信息工程学院, 兰州 730030; 2. 兰州大学数学与统计学院, 兰州 730000;
3. 兰州交通大学应用数学研究所, 兰州 730000)

摘要: 对一个正常边染色满足相邻点的色集不同, 称为邻点可区别的边染色, 其所用最少染色数称为邻点可区别的边色数. 定义图 $S_m * S_n$ 为 $V(S_m * S_n) = \{w; u_1, u_2, \dots, u_m\} \cup \{v_{ij} \mid i=1, 2, \dots, m; j=1, 2, \dots, n\}$, $E(S_m * S_n) = \{wu_i \mid i=1, 2, \dots, m\} \cup \{u_i v_{ij} \mid i=1, 2, \dots, m; j=1, 2, \dots, n\}$. 本文得到了 $S_m * S_n$ 的邻点可区别的边色数.

关键词: 图 星 邻点可区别边色数

中图分类号: O157.5

文献标识码: A

1 引言

关于图的染色问题, 是图论研究的主要内容之一, 而且新概念新方法不断出现, 是当前非常活跃的前沿学科问题. 图的染色的基本问题就是确定其各种染色法的色数. 由计算机科学等引出的点可区别边染色问题^[1-3], 是一个十分困难的问题.^[4]减弱了要求, 提出了邻点可区别的边染色概念, 得到了若干结果, 并提出了有关猜想, 但仍是非常困难的问题.^[5]得到了皇冠图 $G_{n,m}$ 的邻点可区别边色数.

定义 1^[4,5] 对图 G 的一个 k -边正常染色法^[5] f , 若满足 $\forall u, v \in V(G)$ 且 $w \in E(G)$, $u \neq v$, 有 $C(u) \neq C(v)$, 则称 f 为 G 的一个 k -邻点可区别的边染色法, 简记作 k -AVDEC of G , 称

$$X'_{as}(G) = \min \{ k \mid k\text{-AVDEC of } G \}$$

为 G 的邻点可区别边色数, 其中

$$C(u) = \{ f(w) \mid w \in E(G) \}$$

猜想 1 对 $|V(G)| \geq 3$ 的连通图 G , 若 $G \neq G_5$ (5-圈)

$$X'_{as}(G) \leq \Delta(G) + 2$$

其中, $\Delta(G)$ 表示 G 的最大度数.

定义 2 图 $S_m * S_n$ 满足条件: $V(S_m * S_n) = \{w; u_1, u_2, \dots, u_m\} \cup \{v_{ij} \mid i=1, 2, \dots, m; j=1, 2, \dots, n\}$, $E(S_m * S_n) = \{wu_i \mid i=1, 2, \dots, m\} \cup \{u_i v_{ij} \mid i=1, 2, \dots, m; j=1, 2, \dots, n\}$.

本文得到了 $S_m * S_n$ 的邻点可区别的边色数, 文中未加述及的术语、记号可参见^[6-8].

2 主要结果

引理 1^[4] 对 $|V(G)| \geq 3$ 的连通图 G , 若有最大度点相邻, 则有

$$X'_{as}(G) \geq \Delta(G) + 1;$$

定理 1 对 $m=1, n=1$ 有

$$X'_{as}(S_1 * S_2) = 2$$

证明 按定义 2, $S_1 * S_1 = P_3$, 易证结论成立.

定理 2 对 $S_m * S_n$, 有

$$X'_{as}(S_m * S_n) = \begin{cases} m, & m > n+1 \geq 2; \\ n+1, & n+1 > m \geq 2; \\ n+2, & m = n+1 \geq 2. \end{cases}$$

证明 当 $m > n+1 \geq 2$ 时, 显然有 $X'_{as}(S_m * S_n) \geq m$, 下证 $X'_{as}(S_m * S_n) \leq m$, 为此仅需给出 $S_m * S_n$ 的一个 m -AVDEC 法即可.

令 f 为:

$$\begin{aligned} f(wu_i) &= i, & i &= 1, 2, \dots, m; \\ f(u_1 v_{1j}) &= j+1, & j &= 1, 2, \dots, n; \\ f(u_2 v_{21}) &= 1; \\ f(u_2 v_{2j}) &= j+1, & j &= 2, 3, \dots, n; \\ f(u_3 v_{31}) &= 1; f(u_3 v_{32}) &= 2; \\ f(u_3 v_{3j}) &= j+1, & j &= 3, 4, \dots, n; \end{aligned}$$

收稿日期: 2007-06-16

基金项目: 国家自然科学基金资助项目(40301037); 国家民委科研项目(05XB07)

作者简介: 刘华(1977-), 男, 回族, 甘肃平凉人, 西北民族大学计算机科学与信息工程学院, 讲师, 主要从事应用数学的研究.

.....
 $f(u_{n+1}v_{(n+1)j}) = j, \quad j=1, 2, \dots, n-1;$
 $f(u_{n+1}v_{(n+1)n}) = n+2;$
 $f(uv_{ij}) = j, \quad i=n+2, n+3, \dots, m;$
 $j=1, 2, \dots, n.$

对此 f , 有
 $|C(w)| = m;$
 $|C(u_i)| = n+1; \quad i=1, 2, \dots, m;$
 $|C(u_{ij})| = 1; \quad i=1, 2, \dots, m \quad j=1, 2, \dots, n.$

所以, f 是 $S_m * S_n$ 的 m -AVDEC 法, 从而此时定理为真.

当 $n+1 > m \geq 2$ 时, 同于 $m > n+1 \geq 2$ 知, 仅需给出 $S_m * S_n$ 的 $(n+1)$ -AVDEC 即可.

令 f 为

$f(wu_i) = i, \quad i=1, 2, \dots, m;$
 $f(u_1v_{1j}) = j+1, \quad j=1, 2, \dots, n;$
 $f(u_2v_{21}) = 1;$
 $f(u_2v_{2j}) = j+1, \quad j=2, 3, \dots, n;$
 $f(u_3v_{31}) = 1; f(u_3v_{32}) = 2;$
 $f(u_3v_{3j}) = j+1, \quad j=3, 4, \dots, n;$

$f(u_mv_{mj}) = j, \quad j=2, 3, \dots, m-1$
 $f(u_mv_{mj}) = j+1, \quad j=m, m+1, \dots, n.$

同于 $m > n+1 \geq 2$ 知, f 是 $S_m * S_n$ 的 $(n+1)$ -AVDEC 法, 此时结论为真.

当 $m = n+1 \geq 2$ 时, 由定理 1 知, $X'_{as}(S_{n+1} * S_n) \geq n+2$, 下证 $X'_{as}(S_{n+1} * S_n) \leq n+2$, 为此仅需给出 $S_{n+1} * S_n$ 的 $(n+2)$ -AVDEC 法

令 f 为:

$f(wu_i) = i, \quad i=1, 2, \dots, n+1;$
 $f(u_1v_{1j}) = j+2, \quad j=1, 2, \dots, n;$
 $f(u_2v_{21}) = 1;$

$f(u_2v_{2j}) = j+2, \quad j=2, 3, \dots, n;$
 $f(u_3v_{31}) = 1;$
 $f(u_3v_{32}) = 2;$
 $f(u_3v_{3j}) = j+2, \quad j=2, 3, \dots, n;$

$f(u_{n+1}v_{(n+1)j}) = j, \quad j=2, 3, \dots, n-1;$
 $f(u_{n+1}v_{(n+1)n}) = n+2.$

若记 $C(u) = \{1, 2, \dots, n+2\} \setminus C(u)$, 则 $C(w) = \{n+2\}$, 而 $n+2 \in C(u_i), i=1, 2, \dots, n+1$, 再由 $|C(v_{ij})| = 1, |C(u_i)| \geq 2$

知, f 是 $S_m * S_n$ 的 $(n+2)$ -AVDEC 法, 从而此时结论为真.

综合以上各种情况, 知定理 2 成立.

参考文献:

[1] Burriss A C, Schelp R H. Vertex-distinguishing proper edge-colorings[J]. J of Graph Theory, 1997, 26: 73~82.
 [2] Bazgan C, Harkat Benhamdine A, et al. On the vertex-distinguishing proper edge-coloring of graphs[J]. J. Combin. Theory Ser. 1999, B 75, 288~301.
 [3] Balister P N, Bollobás B, Shelp R H. Vertex distinguishing colorings of graphs with $\Delta(G) = 2$ [J]. Discrete Mathematics. 2002, (252), 17~29.
 [4] Zhang Zhong-fu, Liu Ling-zhong, Wang Jian-fang. Adjacent strong edge coloring of graphs[J]. Applied Mathematics Letters. 2002, (15), 623~626.
 [5] 马刚, 马明, 张忠辅. 皇冠图 $G_{n,m}$ 的邻点可区别边色数[J]. 华东交通大学学报, 2005, 22(2): 141~143.
 [6] Bondy J A, Murty U S R. Graph Theory with Application[M]. New York, The Macmillan press Ltd, 1976.
 [7] Yop H P. Total colorings of graphs [M]. New York: Springer-Verlag, 1996.
 [8] 田丰, 马仲番. 图与网络流理论[M]. 北京: 科学出版社, 1987.

Adjacent Vertex-Distinguishing Edges Coloring of $(S_m * S_n)$

LIU Hua^{1,2}, YE Jian-hua¹, MA Shao-xian¹, ZHANG Zhong-fu³

(1. school of Computer Science and Information Engineering; Northwest University for Nationalities, Lanzhou, 730030;

2. School of Mathematics and Statistics, Lanzhou University, Lanzhou, 730000;

3. Institute of Applied Mathematics, Lanzhou Jiao Tong University, Lanzhou, 730070, China)

Abstract: A proper edge coloring is called adjacent vertex-distinguishing edge coloring if colored sets from every two adjacent vertices incident edge are different. The minimum number of colors required for an adjacent vertex-distinguishing edge coloring, a simple graph G is denoted by $X'_{as}(G)$. The paper defines graph $S_m * S_n$ as $V(S_m * S_n) = \{w; u_1, u_2, \dots, u_m\} \cup \{v_{ij} | i=1, 2, \dots, m; j=1, 2, \dots, n\}$, $E(S_m * S_n) = \{wu_i | i=1, 2, \dots, m\} \cup \{uv_{ij} | i=1, 2, \dots, m; j=1, 2, \dots, n\}$. We get $(S_m * S_n)$.

Key words: Graph, Star Coloring, Adjacent vertex-distinguishing edge coloring