

(13)
70-72

(4, 5)-笼的唯一性*

0157.5

李光春

(葛洲坝水电工程学院)

张克民[✓] 姚天行

(南京大学)

THE UNIQUENESS OF (4, 5)-CAGE

Li Guangchun

(Gezhouba Hydroelectric Engineering College)

Zhang Kemin Yao Tianxing

(Nanjing University)

Abstract

In this paper, we prove that (4,5)-cage is unique.

1. 引言

W.T.Tutte^{[1], [2]} 在 1966 年证明了: 对任意的整数 $k \geq 3, g \geq 3$ 均存在围长为 g 的 k -正则图 $G(k, g)$, 因而解决了笼的存在性问题. 但当 $k \geq 3, g \geq 5$ 时, 笼的构造及唯一性问题并非易事. 现在已知的围长为 5 的笼仅有 (3,5)-、(4,5)-、(5,5)-、(6,5)-、(7,5)- 笼五种^{[3], [4]}, [3] 以计算机作为辅助手段, 证明了恰有 4 个不同构的 (5,5)- 笼. 而本文证明了 (4,5)- 笼的唯一性.

2. (4, 5)- 笼的构造

根据定义, (4, 5)- 笼是围长为 5, 阶数尽量少的 4- 正则图. 由 [4] 给出的 (4, 5)- 笼 (见图 1) 知, 其阶数为 19.

本文以 $d(u, v)$ 表示图中点 u, v 的距离,

$$N_k(v) = \{u \mid d(u, v) = k\},$$

其余未说明的符号同 [4].

设 G 为任一个 (4, 5)- 笼, 显然 G 具有下述性质:

性质 1 当 $u \neq v$ 时, $|N(u) \cap N(v)| \leq 1$.

性质 2 $\forall v \in V(G)$, G 含有图 2 所示的子图 $T(v)$, 且 $|V(T(v))| = 17$.

* 收稿日期: 1993-10-27

国家自然科学基金资助项目.

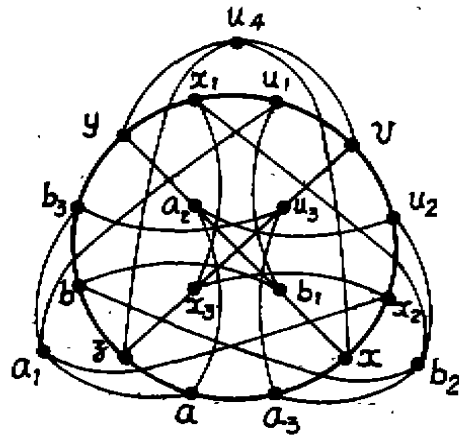


图 1

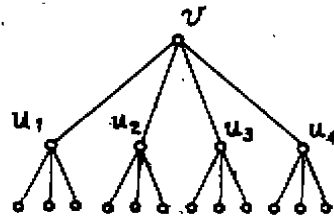


图 2

性质 3. G 的直径为 3, 且对任一点 v , 恰有两点 $a, b, \{a, b\} = V(G) \setminus V(T(v))$, 使得 $d(v, a) = d(v, b) = 3$.

任取 $v \in V(G)$, 命 $N(v) = N_1(v) = \{u_1, u_2, u_3, u_4\}, V_i = N(u_i) \setminus \{v\}, i = 1, 2, 3, 4$. 由性质 3, 下面就 $d(a, b) = 1, 2, 3$ 三种情形讨论.

情形 1. $d(a, b) = 1$.

显然, $N_2(v)$ 中任一点不同时与 a, b 邻接, 为叙述方便, 把 $N_2(v)$ 中与 a (或 b) 邻接的点称为红点 (或蓝点), 其余点称为白点. 红点与蓝点统称为有色点, 有色点之间没有边, 我们有

断言 1 在 $G[N_2(v)]$ 中每个有色点的度为 2, 恰与两个白点邻接.

由性质 1 知, 每个白点最多与一个红点, 一个蓝点邻接. 在 $N_2(v)$ 中, 有色点与白点各 6 个, 于是有

断言 2 每个白点恰与红、蓝、白各一点邻接.

记 $F = N_3(a) \cup N_3(b)$, 因 $|F| \leq 4, v \in F$, 故 $N(v)$ 中至少有一点, 不妨设为 u_1 , 使得 $u_1 \notin F$. 故 $d(u_1, a) = d(u_1, b) = 2$. 于是 V_1 中恰含红、蓝、白各一点. 由性质 1 及断言 1、2 知 $N_2(v) \setminus V_1$ 中五个白点均与 V_1 中某个点邻接. 因此, u_1 到 6 个白点的距离均小于 3. 所以, $N_3(u_1)$ 中两点均为有色点, 它们不邻接. 将 u_1 代替 v , 由性质 2、3 知, 本情形可归结为 $d(a, b) > 1$ 的情形.

情形 2. $d(a, b) = 3$.

红、蓝、白及有色点同上定义, 并设 $V_i = \{a_i, b_i, x_i\}, i = 1, 2, 3, 4. N(a) = \{a_1, a_2, a_3, a_4\}, N(b) = \{b_1, b_2, b_3, b_4\}$. 显然 V_i 中恰有红、蓝、白各一点, $i = 1, 2, 3, 4$.

因每个白点最多与一个红点, 一个蓝点邻接, 每个有色点至少与一个白点邻接. 又因红、蓝、白各有 4 个点, 故有

断言 3 每个白点恰与红、蓝、白各一点邻接, 每个红 (或蓝) 点恰与蓝 (或红)、白

各一点邻接.

由性质 1 及断言 3, 不失一般性设 x_1 与 a_2, b_3, x_4 邻接. 于是与 a_2 邻接的蓝点不属于 V_1 或 V_3 , 否则将出现 4-圈或 3-圈. 故 a_2 与 b_4 邻接. 同理 b_3 与 a_4 邻接. 所以 a_4 与 b_4 不与 $N(u_1)$ 中任一点邻接, 从而有 $N_3(u_1) = \{a_4, b_4\}$. 因 $d(a_4, b_4) = 2$, 将 u_1 代替 v , 问题归结为 $d(a, b) = 2$ 的情形.

情形 3. $d(a, b) = 2$.

设 $V_i = \{a_i, b_i, x_i\}, i = 1, 2, 3, V_4 = \{x, y, z\}, N(a) = \{a_1, a_2, a_3, z\}, N(b) = \{b_1, b_2, b_3, z\}$. 除点 z 外, 红、蓝、白及有色点定义同情形 1. 显然在 $N_2(v)$ 中除点 z 外, 有 3 个红点, 3 个蓝点, 5 个白点. z 只能与一个白点邻接, 不妨设 z 与 x_3 邻接. 由性质 1, x_3 不能与有色点邻接, 故 x_3 与 x_1, x_2 邻接. 因 x 必与 a_3, b_3 中一点邻接, 不妨设 x 与 a_3 邻接. 同理推知 y 与 b_3 邻接. 因 x 与 a_3 邻接, 则 x 不与 a_1, a_2 邻接. 故 x 必与 $\{b_1, x_1\}$ 中一点, $\{b_2, x_2\}$ 中一点邻接, 但 x 不能同时与 x_1, x_2 邻接, 不失一般性设 x 与 b_1, x_2 均邻接. 同理可得 y 与 a_2, x_1 邻接. 因 a_1 至少与一个白点邻接, 故必与 x_2 邻接. 同理 b_2 与 x_1 邻接. 这样所有白点的邻域集均已确定.

由性质 1, a_1 不能与 b_2 邻接, 必与 b_3 邻接. 同理 b_2 与 a_3 邻接. 最后 a_2 与 b_1 邻接. 至此得到一个 $(4, 5)$ -笼. 由以上讨论知, 在同构意义下, $(4, 5)$ -笼是唯一的.

图 1 中顶点标记为情形 3 讨论中所得到的.

参 考 文 献

- 1 Tutte, W.T., Connectivity in graphs, University press, Toronto (1966).
- 2 Biggs, N., Algebraic graph theory, Cambridge University press (1974).
- 3 杨元生, 张成学, 一个新发现的 $(5, 5)$ -笼及 $(5, 5)$ -笼的个数, 数学研究与评论, 9(4), 1989, 628
- 4 Bondy, J. A. and Murty, U.S.R., 图论及其应用, 北京: 科学出版社, 1984.