

一个新发现的 (5, 5) 笼及 (5, 5) 笼的个数

杨元生 张成学

(大连理工大学计算机科学与工程系)

(V, g) 笼是围长等于 g 的具有最少顶点数的 V 次图, 当 $V \geq 3, g \geq 5$ 时, 寻找 (V, g) 笼是很困难的. 迄今为止, 已发现的 ($V, 5$) 笼共 7 个. 其中 (5, 5) 笼不唯一, 已发现了 3 个, 其 1 是 Hoffman- Singleton 图的一个子图, 其 2 是 Robertson 图, 其 3 是 Foster 图. 本文给出的是第 4 个 (5, 5) 笼, 并用计算机证明了 (5, 5) 笼的个数为 4.

一个图称为是 V 度正则的, 如果它的每个顶点的度为 V . 一个度为 V , 围长为 g 的正则图称为一个 (V, g) 图. 一个具有最少顶点数的 (V, g) 图称为一个 (V, g) 笼. 记 (V, g) 笼的顶点数为 $f(V, g)$, 则 $f(V, g) \geq f_0(V, g)$, 其中

$$f_0(V, g) = \begin{cases} (V(V-1)^r - 2)/(V-2), & \text{如果 } g = 2r + 1 \\ (2(V-1)^r - 2)/(V-2), & \text{如果 } g = 2r \end{cases}$$

令 G 为具有 n 个顶点的 (V, g) 图, 且 $e = n - f_0(V, g)$, 则 e 称为 G 的超出量. 对 $V = 5$, Wegner^[2] 指出 $f(5, 5) = 30$, 从而其超出量 $e = n - f_0(5, 5) = 4$. 由文^[1], 可按图 1 排列这些顶点.

(5, 5) 笼各顶点的度为 5,

总边数为 75, 因此, 它可由 G_1 添 50 条边得到. 为了保证找到所有的 (5, 5) 笼, 必须试遍所有可能的添边. 利用回溯法可实现这一点. 我们通过回溯算法, 在计算机上共输出 4 个 (5, 5) 笼的图, 其中 3 个同

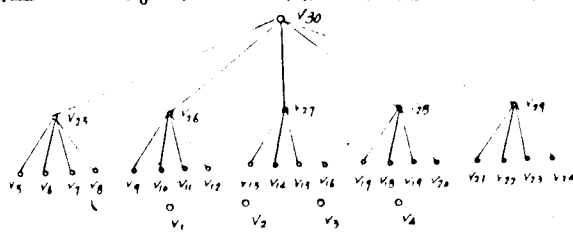


图 1 (5, 5) 笼的顶点排列图 G_1

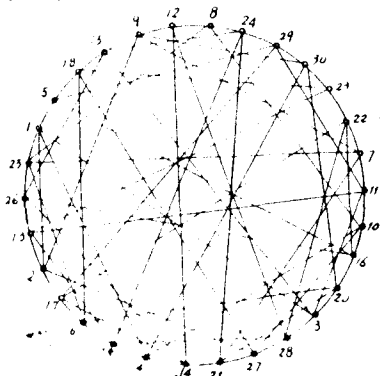


图 2 新发现的 (5, 5) 笼 C_4

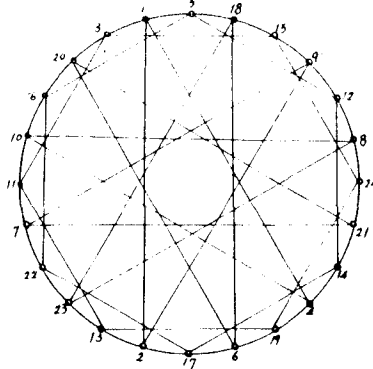
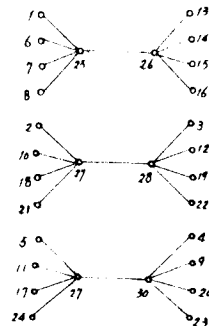


图 3 (5, 5) 笼 C_4 的一个不同的排列



* 1989年4月9日收到.

构于已发现的 3 个 (5,5) 笼, 第 4 个为新发现的 (5,5) 笼, 并证明了 (5,5) 笼的个数为 4.

图 2 给出了新发现的 (5,5) 笼 C_4 , 图 3 为 C_4 的一个不同的排列. 由图 3 不难看出, (5,5) 笼 C_4 中顶点 $V_1 \sim V_{24}$ 相互相似, 而 $V_{25} \sim V_{30}$ 相互相似.

参 考 文 献

- [1] P.K.Wong, Cages-A survey. Journal of Graph Theory. 1982:6, 1~22.
- [2] G.Wegner, A Smallest graph of girth 5 and valency 5. J.combinatorial Theory 1973:Ser. B 14, 203~208.

- [2] 张盛开, 对策论及其应用, 华中工学院出版社, 武汉, 1985.
- [3] 王建华, 对策论, 清华大学出版社, 北京, 1986.
- [4] Vorob'ev, N. N., Game Theory, Lectures for Economists and System Scientists, Springer-Verlag, NY, 1977.
- [5] Owen, G., Game Theory, Academic Press, NY, 1982.
- [6] 李先一, 评《对策论及其应用》, 海军工程学院学报 1987. 4

上接 628 页