

可图的循环置换群

周尚超

(基础课部)

摘 要

设 $\sigma = \sigma_1 \sigma_2$ 是两个不交的轮换之积。本文得到了由 σ 生成的群 $\langle \sigma \rangle$ 是图的同构群的充分必要条件。

关键词：图；自同构群；循环群

设 F 是顶点集 X 上的置换群, G 是顶点集为 X 的无向简单图。若 F 是 G 的自同构群 $\text{Aut } G$, 则称 F 是可图的。Kagno^① 和 Chao^② 证明了由一个轮换 θ ($|\theta| > 2$, $|\theta|$ 表示轮换 θ 的长度) 生成的群 $\langle \theta \rangle$ 是不可图的。S. P. Mohanty 等人证明了^③: 设 $\sigma = \sigma_1 \sigma_2$ 是两个不交的轮换之积, 若 $|\sigma_2|$ 整除 $|\sigma_1|$ 且 $|\sigma_2| > 5$, 则 $\langle \sigma \rangle$ 是可图的。本文证明了如下的更一般的结果。

定理 设 $\sigma = \sigma_1 \sigma_2$, $\min \{ |\sigma_1|, |\sigma_2| \} > 2$ 则 $\langle \sigma \rangle$ 可图的充要条件是 $\gcd(|\sigma_1|, |\sigma_2|) > 5$ 。这里 \gcd 表示最大公因数。

有限群论中有如下的引理。

引理 $|F| = |F_i| \cdot |F(i)|$ 。这里 $F_i = \{f \in F, f(i) = i\}$, $F(i) = \{f(i) \mid f \in F\}$, i 是 X 中某个元素。

先证充分性。设 $\sigma = (1, 2, \dots, m)(\bar{1}, \bar{2}, \dots, \bar{n})$, $\gcd(m, n) = g > 5$ 。记 $X = X' \cup \bar{X}$, $X' = \{1, 2, \dots, m\}$, $\bar{X} = \{\bar{1}, \bar{2}, \dots, \bar{n}\}$ 。作图 G , 使得 G 的顶点集为 X 且 $\text{Aut } G = \langle \sigma \rangle$ 。令 G 的以 X' 为顶点集的导出子图 G_1 是一个圈: $G_1 = 12 \dots m1$, 另一个导出子图 G_2 也是一个圈: $G_2 = \bar{1}\bar{2} \dots \bar{n}\bar{1}$ 。设 $X_i = \{j \mid j \in X', j \equiv i \pmod{g}\}$, $\bar{X}_i = \{j \mid j \in \bar{X}, j \equiv i \pmod{g}\}$ 。 X' 中的顶点与 \bar{X} 中的顶点是这样邻接的: 若 $j \in X_i$, 则与 j 邻接的 \bar{X} 中的顶点集是 $\bar{X}_i \cup \bar{X}_{i+1} \cup \bar{X}_{i-3}$, 这里 \bar{X} 的下标按模 g 运算。 G_i 的每个顶点的度都是 d_i : $d_1 = 2 + 3 \frac{n}{g}$, $d_2 = 2 + 3 \frac{m}{g}$ 。当 $m = n$ 时, 文 [3] 中已证明。设 $m \neq n$, 则 $d_1 \neq d_2$ 。因此, 若 $\tau \in \text{Aut } G$, 则 $\tau = \tau_1 \tau_2$, $\tau_i \in \text{Aut } G_i$ 。显然 $\sigma \in \text{Aut } G$, σ 的阶是 mn/g , 因此 $|\text{Aut } G| \geq mn/g$ 。要证 $\text{Aut } G = \langle \sigma \rangle$, 只要证 $|\text{Aut } G| \leq mn/g$ 。设 $F = \text{Aut } G$ 。显然 $F(1) = m$ 。由引理, 只要证 $|F_1| \leq n/g$ 。设 $\tau = \tau_1 \tau_2 \in F$, $\tau(1) = 1$ 。因为 G_1 是一个圈, $\text{Aut } G_1$ 是二面体群, 因此 $\tau_1 = \epsilon_1$ (X' 上的恒等置换或群 $\text{Aut } G_1$ 的单位元) 或 $\tau_1 = (1)(2, m)(3, m-1) \dots$ 。用 $i-Y$ 表示与 i 邻接的 \bar{X} 中的顶点集是 Y , 则:

本文于 1993 年 2 月 27 日收到

- 1- $\overline{X_1} \cup \overline{X_2} \cup \overline{X_4}$
- 2- $\overline{X_2} \cup \overline{X_3} \cup \overline{X_5}$
- 3- $\overline{X_3} \cup \overline{X_4} \cup \overline{X_6}$
-
- m-1- $\overline{X_{g-1}} \cup \overline{X_g} \cup \overline{X_2}$
- m- $\overline{X_g} \cup \overline{X_1} \cup \overline{X_3}$

设 $\tau_1 = (1)(2, m)(3, m-1) \dots$. $\tau(1) = 1$, 所以 τ 把与 1 邻接的点映射为与 1 邻接的点, 因此有 $\tau(\overline{X_2}) \subseteq \overline{X_1} \cup \overline{X_2} \cup \overline{X_4}$. 由于 $\tau(2) = m$, 所以 τ 把与 2 邻接的点映射为与 m 邻接的点, 因此 $\tau(\overline{X_2}) \subseteq \overline{X_g} \cup \overline{X_1} \cup \overline{X_3}$. 所以 $\tau(\overline{X_2}) = \overline{X_1}$. $\tau(m-1) = 3 \Rightarrow \tau(\overline{X_2}) \subseteq \overline{X_3} \cup \overline{X_4} \cup \overline{X_6}$. 矛盾. 因此必有 $\tau_1 = \epsilon_1$, $\tau(1) = 1$ 且 $\tau(2) = 2 \Rightarrow \tau(\overline{X_2}) = \overline{X_2}$, $\tau(2) = 2$ 且 $\tau(3) = 3 \Rightarrow \tau(\overline{X_3}) = \overline{X_3}$, 依此类推. 得 $\tau(\overline{X_i}) = \overline{X_i}$, $i = 1, 2, \dots, g$. 因为 G_2 是圈, $\text{Aut } G_2$ 中满足 $\tau_2(\overline{X_i}) = \overline{X_i}$ ($i = 1, 2, \dots, g$) 的元素最多只有 n/g 个, 因此 $|F_1| \leq n/g$. $\text{Aut } G = \langle \sigma \rangle$, $\langle \sigma \rangle$ 是可图的. 充分性证毕.

再证必要性. 设 $\text{gcd}(m, n) = g \leq 5$, 我们要证明 $\langle \sigma \rangle$ 是不可图的. 设 $\langle \sigma \rangle$ 可图, $\text{Aut } G = \langle \sigma \rangle$, $g = 5$. 这时按模 5 分类, 有 $X' = X_1 \cup X_2 \cup X_3 \cup X_4 \cup X_5$. $\overline{X} = \overline{X_1} \cup \overline{X_2} \cup \overline{X_3} \cup \overline{X_4} \cup \overline{X_5}$. 易见, 若 1 与 $\overline{X_1}$ 中的一个点邻接, 则 1 与 $\overline{X_1}$ 的所有点邻接. 设 $\{\overline{X_1}, \overline{X_2}, \overline{X_3}, \overline{X_4}, \overline{X_5}\}$ 中与 1 邻接的子集有 a 个. 若 $a \geq 3$, 则在 G 的补图 \overline{G} 中, 与 1 邻接的子集少于 3 个. 由于 $\text{Aut } G = \text{Aut } \overline{G}$. 因此可设 $a \leq 2$. 若 $a = 0$, 即 1 与 \overline{X} 中的点不邻接, 这时 X' 中的所有顶点不与 \overline{X} 中的顶点邻接. 设 $\tau_1 = (1)(2, m)(3, m-1) \dots$. 则 $\tau_1 \in \text{Aut } G$. 矛盾. 设 $a = 1$. 不妨设 1 与 $\overline{X_1}$ 邻接 (因为若 1 与 $\overline{X_i}$ 邻接, 则可将 $\overline{X_i}$ 重新标号为 $\overline{X_1}$). 设 $\tau_2 = (\overline{1})(\overline{2}, \overline{n})(\overline{3}, \overline{n-1}) \dots$. 易知 $\tau_1 \tau_2 \in \text{Aut } G$, 矛盾. 设 $a = 2$. 不妨设与 1 邻接的 \overline{X} 中的点集为下列两种情况之一.

情况 1 1 与 $\overline{X_1} \cup \overline{X_2}$ 邻接.

情况 2 1 与 $\overline{X_1} \cup \overline{X_3}$ 邻接.

对于情况 1. 设 $\tau_3 = (\overline{1}, \overline{2})(\overline{n}, \overline{3})(\overline{n-1}, \overline{4}) \dots$. 易知 $\tau_1 \tau_3 \in \text{Aut } G$. 矛盾. 对情况 2, 设 $\tau_4 = (\overline{1}, \overline{3})(\overline{n}, \overline{4})(\overline{n-1}, \overline{5}) \dots$. 易知 $\tau_1 \tau_4 \in \text{Aut } G$. 矛盾. 因此 $\langle \sigma \rangle$ 是不可图的. 类似地可证, 当 $g < 5$ 时 $\langle \sigma \rangle$ 是不可图的. 证毕.

参 考 文 献

- [1] J. N. Kagno, Linear graphs of degree ≤ 6 and their groups, Amer. J. Math, 68 (1946), 505-520
- [2] C. Y. Chao, On a theorem of Sabidussi, Proc. Amer. Math. Soc, 15 (1964), 291-292
- [3] S. P. Mohanty, M. R. Sridharan and S. K. Shukla, Graphical cyclic permutation groups, Combinatorics and Graph Theory. lecture Notes in Math. 885. Springer-Verlag, 1980, 339-346

On Graphical Cyclic Permutation Groups

Zhou Shangchao

ABSTRACT

In this note. The following theorem is obtained.

Theorem Let $\sigma = (1, 2, \dots, m) (\bar{1}, \bar{2}, \dots, \bar{n})$, then $\langle \sigma \rangle$ is graphical if and only if $\gcd(m, n) > 5$.

Key words: Graph; Automorphism group; Cyclic group