



二弧传递的边本原图

路在平



南開大學組合數學中心

第十届海峡两岸图论与组合数学研讨会

台湾中兴大学 2019.8.18-23



置換群

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$;

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$; 轨道 $\alpha^G := \{\alpha^g \mid g \in G\}$.

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$; 轨道 $\alpha^G := \{\alpha^g \mid g \in G\}$.
($G_{\alpha^g} = G_\alpha^g$, $|\alpha^G| = |G : G_\alpha|$.)

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$; 轨道 $\alpha^G := \{\alpha^g \mid g \in G\}$.

($G_{\alpha^g} = G_\alpha^g$, $|\alpha^G| = |G : G_\alpha|$.)

传递: $\forall \beta \in \Omega, \exists g \in G$ 使得 $\beta = \alpha^g$, 即 $\Omega = \alpha^G$.

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$; 轨道 $\alpha^G := \{\alpha^g \mid g \in G\}$.

($G_{\alpha^g} = G_\alpha^g$, $|\alpha^G| = |G : G_\alpha|$.)

传递: $\forall \beta \in \Omega, \exists g \in G$ 使得 $\beta = \alpha^g$, 即 $\Omega = \alpha^G$.

半正则: $G_\beta = 1, \forall \beta \in \Omega$; **正则:** 传递且半正则.

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$; 轨道 $\alpha^G := \{\alpha^g \mid g \in G\}$.

($G_{\alpha^g} = G_\alpha^g$, $|\alpha^G| = |G : G_\alpha|$.)

传递: $\forall \beta \in \Omega, \exists g \in G$ 使得 $\beta = \alpha^g$, 即 $\Omega = \alpha^G$.

半正则: $G_\beta = 1, \forall \beta \in \Omega$; **正则:** 传递且半正则.

Frobenius: G 传递, $G_\alpha \neq 1$ 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上半正则.

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$; 轨道 $\alpha^G := \{\alpha^g \mid g \in G\}$.

($G_{\alpha^g} = G_\alpha^g$, $|\alpha^G| = |G : G_\alpha|$.)

传递: $\forall \beta \in \Omega, \exists g \in G$ 使得 $\beta = \alpha^g$, 即 $\Omega = \alpha^G$.

半正则: $G_\alpha = 1, \forall \alpha \in \Omega$; **正则:** 传递且半正则.

Frobenius: G 传递, $G_\alpha \neq 1$ 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上半正则.

2-传递: G 传递, G_α 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上传递. (\implies 几乎单的或仿射的.)

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$; 轨道 $\alpha^G := \{\alpha^g \mid g \in G\}$.

($G_{\alpha^g} = G_\alpha^g$, $|\alpha^G| = |G : G_\alpha|$.)

传递: $\forall \beta \in \Omega, \exists g \in G$ 使得 $\beta = \alpha^g$, 即 $\Omega = \alpha^G$.

半正则: $G_\alpha = 1, \forall \alpha \in \Omega$; **正则:** 传递且半正则.

Frobenius: G 传递, $G_\alpha \neq 1$ 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上半正则.

2-传递: G 传递, G_α 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上传递. (\implies 几乎单的或仿射的.)

本原: G 传递, G_α 是 G 的极大子群.

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$; 轨道 $\alpha^G := \{\alpha^g \mid g \in G\}$.

($G_{\alpha^g} = G_\alpha^g$, $|\alpha^G| = |G : G_\alpha|$.)

传递: $\forall \beta \in \Omega, \exists g \in G$ 使得 $\beta = \alpha^g$, 即 $\Omega = \alpha^G$.

半正则: $G_\beta = 1, \forall \beta \in \Omega$; **正则:** 传递且半正则.

Frobenius: G 传递, $G_\alpha \neq 1$ 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上半正则.

2-传递: G 传递, G_α 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上传递. (\implies 几乎单的或仿射的.)

本原: G 传递, G_α 是 G 的极大子群. (2-传递 \implies 本原.)

引理

设 $1 \neq N \trianglelefteq G$. 若 G 是本原的, 则 N 是正则的或者 $N_N(N_\alpha) = N_\alpha$.

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$; 轨道 $\alpha^G := \{\alpha^g \mid g \in G\}$.
($G_{\alpha^g} = G_\alpha^g$, $|\alpha^G| = |G : G_\alpha|$.)

传递: $\forall \beta \in \Omega, \exists g \in G$ 使得 $\beta = \alpha^g$, 即 $\Omega = \alpha^G$.

半正则: $G_\beta = 1, \forall \beta \in \Omega$; **正则:** 传递且半正则.

Frobenius: G 传递, $G_\alpha \neq 1$ 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上半正则.

2-传递: G 传递, G_α 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上传递. (\implies 几乎单的或仿射的.)

本原: G 传递, G_α 是 G 的极大子群. (2-传递 \implies 本原.)

引理

设 $1 \neq N \trianglelefteq G$. 若 G 是本原的, 则 N 是正则的或者 $N_N(N_\alpha) = N_\alpha$. 若 G 是 2-传递的, 则

- N 是本原的, 或
- G 是仿射的, N 是可解的 Frobenius 群, $N_\alpha \leq Z(G_\alpha)$ 或 $G \leq \text{AGL}(1, q)$, 且 N_α 循环.

置换群

置换群 $G \leq \text{Sym}(\Omega)$, $\alpha \in \Omega$. 点稳定子 $G_\alpha = \{g \in G \mid \alpha^g = \alpha\}$; 轨道 $\alpha^G := \{\alpha^g \mid g \in G\}$.
($G_{\alpha^g} = G_\alpha^g$, $|\alpha^G| = |G : G_\alpha|$.)

传递: $\forall \beta \in \Omega, \exists g \in G$ 使得 $\beta = \alpha^g$, 即 $\Omega = \alpha^G$.

半正则: $G_\beta = 1, \forall \beta \in \Omega$; **正则:** 传递且半正则.

Frobenius: G 传递, $G_\alpha \neq 1$ 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上半正则.

2-传递: G 传递, G_α 在 $\Omega \setminus \{\alpha\}$ 上传递. (\implies 几乎单的或仿射的.)

本原: G 传递, G_α 是 G 的极大子群. (2-传递 \implies 本原.)

引理

设 $1 \neq N \trianglelefteq G$. 若 G 是本原的, 则 N 是正则的或者 $N_N(N_\alpha) = N_\alpha$. 若 G 是 2-传递的, 则

- N 是本原的, 或
- G 是仿射的, N 是可解的 Frobenius 群, $N_\alpha \leq Z(G_\alpha)$ 或 $G \leq \text{AGL}(1, q)$, 且 N_α 循环.

拟本原: G 的任意极小正规子群传递. ($\implies G$ 至多有两个极小正规子群.)

O'Nan-Scott 定理

O'Nan-Scott定理

本原置换群 (O'Nan-Scott, 1980; Cameron, 1981; Liebeck-Praeger-Saxl, 1988) ; 拟本原置换群 (Praeger, 1993,1997) .

O'Nan-Scott定理

本原置换群 (O'Nan-Scott, 1980; Cameron, 1981; Liebeck-Praeger-Saxl, 1988) ; 拟本原置换群 (Praeger, 1993,1997) .

拟本原群的O'Nan-Scott类型

HA, HS, HC, TW, AS, SD, CD, PA.

O'Nan-Scott定理

本原置换群 (O'Nan-Scott, 1980; Cameron, 1981; Liebeck-Praeger-Saxl, 1988) ; 拟本原置换群 (Praeger, 1993,1997) .

拟本原群的O'Nan-Scott类型

HA, HS, HC, TW, AS, SD, CD, PA.

- HS和HC型: 两个同构且正则的极小正规子群;
- 其它六型: 唯一极小正规子群.
- HA, HS, HC型必本原.

O'Nan-Scott定理

本原置换群 (O'Nan-Scott, 1980; Cameron, 1981; Liebeck-Praeger-Saxl, 1988) ; 拟本原置换群 (Praeger, 1993,1997) .

拟本原群的O'Nan-Scott类型

HA, HS, HC, TW, AS, SD, CD, PA.

- HS和HC型: 两个同构且正则的极小正规子群;
- 其它六型: 唯一极小正规子群.
- HA, HS, HC型必本原.

令 $\text{soc}(G)$ 为 G 的基柱 (socle), 即 G 的极小正规子群的乘积.

O'Nan-Scott定理

本原置换群 (O'Nan-Scott, 1980; Cameron, 1981; Liebeck-Praeger-Saxl, 1988) ; 拟本原置换群 (Praeger, 1993,1997) .

拟本原群的O'Nan-Scott类型

HA, HS, HC, TW, AS, SD, CD, PA.

- HS和HC型: 两个同构且正则的极小正规子群;
- 其它六型: 唯一极小正规子群.
- HA, HS, HC型必本原.

令 $\text{soc}(G)$ 为 G 的基柱 (socle) , 即 G 的极小正规子群的乘积.

- HA型: $\text{soc}(G) = \mathbb{Z}_p^k$;

O'Nan-Scott定理

本原置换群 (O'Nan-Scott, 1980; Cameron, 1981; Liebeck-Praeger-Saxl, 1988) ; 拟本原置换群 (Praeger, 1993,1997) .

拟本原群的O'Nan-Scott类型

HA, HS, HC, TW, AS, SD, CD, PA.

- HS和HC型: 两个同构且正则的极小正规子群;
- 其它六型: 唯一极小正规子群.
- HA, HS, HC型必本原.

令 $\text{soc}(G)$ 为 G 的基柱 (socle), 即 G 的极小正规子群的乘积.

- HA型: $\text{soc}(G) = \mathbb{Z}_p^k$;
- AS型: $\text{soc}(G)$ 非交换单群;

O'Nan-Scott定理

本原置换群 (O'Nan-Scott, 1980; Cameron, 1981; Liebeck-Praeger-Saxl, 1988) ; 拟本原置换群 (Praeger, 1993,1997) .

拟本原群的O'Nan-Scott类型

HA, HS, HC, TW, AS, SD, CD, PA.

- HS和HC型: 两个同构且正则的极小正规子群;
- 其它六型: 唯一极小正规子群.
- HA, HS, HC型必本原.

令 $\text{soc}(G)$ 为 G 的基柱 (socle) , 即 G 的极小正规子群的乘积.

- HA型: $\text{soc}(G) = \mathbb{Z}_p^k$;
- AS型: $\text{soc}(G)$ 非交换单群;
- 本原PA型: $\text{soc}(G) = T_1 \times \cdots \times T_k$, 非交换单群 $T_1 \cong \cdots \cong T_k$,
$$\text{soc}(G)_\alpha = (T_1)_\alpha \times \cdots \times (T_k)_\alpha.$$

O'Nan-Scott定理与二弧传递图

O'Nan-Scott定理与二弧传递图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, 度数不小于3, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

O'Nan-Scott定理与二弧传递图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, 度数不小于3, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

2-弧: $(u_0, u_1, u_2), \{u_0, u_1\}, \{u_1, u_2\} \in E, u_0 \neq u_2$.

O'Nan-Scott定理与二弧传递图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, 度数不小于3, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

2-弧: $(u_0, u_1, u_2), \{u_0, u_1\}, \{u_1, u_2\} \in E, u_0 \neq u_2$.

2-弧传递: G 在2-弧集合上的作用是传递的.

O'Nan-Scott定理与二弧传递图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, 度数不小于3, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

2-弧: $(u_0, u_1, u_2), \{u_0, u_1\}, \{u_1, u_2\} \in E, u_0 \neq u_2$.

2-弧传递: G 在2-弧集合上的作用是传递的.

定理 (Praeger, 1993, 1997)

设 Γ 是 $(G, 2)$ -弧传递的. 若 G^V 是拟本原的, 则 G 是下列类型之一: HA, AS, PA, TW.

O'Nan-Scott定理与二弧传递图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, 度数不小于3, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

2-弧: $(u_0, u_1, u_2), \{u_0, u_1\}, \{u_1, u_2\} \in E, u_0 \neq u_2$.

2-弧传递: G 在2-弧集合上的作用是传递的.

定理 (Praeger, 1993, 1997)

设 Γ 是 $(G, 2)$ -弧传递的. 若 G^V 是拟本原的, 则 G 是下列类型之一: HA, AS, PA, TW.

定理 (Praeger, 1993; Giudici-Li-Praeger, 2006)

设 Γ 是 $(G, 2)$ -弧传递的二部图, 令 G^+ 表示 G 的保持二部划分为 U 和 W 的子群. 设 G 的每个极小正规子群在 V 上至多 (于是恰好) 有两个轨道. 若 G 不是完全二部图, 则 G^+ 在 U 和 W 上的作用都忠实,

O'Nan-Scott定理与二弧传递图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, 度数不小于3, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

2-弧: $(u_0, u_1, u_2), \{u_0, u_1\}, \{u_1, u_2\} \in E, u_0 \neq u_2$.

2-弧传递: G 在2-弧集合上的作用是传递的.

定理 (Praeger, 1993, 1997)

设 Γ 是 $(G, 2)$ -弧传递的. 若 G^V 是拟本原的, 则 G 是下列类型之一: HA, AS, PA, TW.

定理 (Praeger, 1993; Giudici-Li-Praeger, 2006)

设 Γ 是 $(G, 2)$ -弧传递的二部图, 令 G^+ 表示 G 的保持二部划分为 U 和 W 的子群. 设 G 的每个极小正规子群在 V 上至多 (于是恰好) 有两个轨道. 若 G 不是完全二部图, 则 G^+ 在 U 和 W 上的作用都忠实, 且下列之一成立:

- G^+ 在 U 和 W 都是拟本原的且具有相同类型: HA, AS, PA, TW;

O'Nan-Scott定理与二弧传递图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, 度数不小于3, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

2-弧: $(u_0, u_1, u_2), \{u_0, u_1\}, \{u_1, u_2\} \in E, u_0 \neq u_2$.

2-弧传递: G 在2-弧集合上的作用是传递的.

定理 (Praeger, 1993, 1997)

设 Γ 是 $(G, 2)$ -弧传递的. 若 G^V 是拟本原的, 则 G 是下列类型之一: HA, AS, PA, TW.

定理 (Praeger, 1993; Giudici-Li-Praeger, 2006)

设 Γ 是 $(G, 2)$ -弧传递的二部图, 令 G^+ 表示 G 的保持二部划分为 U 和 W 的子群. 设 G 的每个极小正规子群在 V 上至多 (于是恰好) 有两个轨道. 若 G 不是完全二部图, 则 G^+ 在 U 和 W 上的作用都忠实, 且下列之一成立:

- G^+ 在 U 和 W 都是拟本原的且具有相同类型: HA, AS, PA, TW;
- G 有极小正规子群 $M_1 \times M_2$ 满足: M_1 和 M_2 在 G 中共轭, 它们是 G^+ 的极小正规子群但在 U 和 W 上都不传递.

O'Nan-Scott定理与二弧传递图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, 度数不小于3, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

2-弧: $(u_0, u_1, u_2), \{u_0, u_1\}, \{u_1, u_2\} \in E, u_0 \neq u_2$.

2-弧传递: G 在2-弧集合上的作用是传递的.

定理 (Praeger, 1993, 1997)

设 Γ 是 $(G, 2)$ -弧传递的. 若 G^V 是拟本原的, 则 G 是下列类型之一: HA, AS, PA, TW.

定理 (Praeger, 1993; Giudici-Li-Praeger, 2006)

设 Γ 是 $(G, 2)$ -弧传递的二部图, 令 G^+ 表示 G 的保持二部划分为 U 和 W 的子群. 设 G 的每个极小正规子群在 V 上至多 (于是恰好) 有两个轨道. 若 G 不是完全二部图, 则 G^+ 在 U 和 W 上的作用都忠实, 且下列之一成立:

- G^+ 在 U 和 W 都是拟本原的且具有相同类型: HA, AS, PA, TW;
- G 有极小正规子群 $M_1 \times M_2$ 满足: M_1 和 M_2 在 G 中共轭, 它们是 G^+ 的极小正规子群但在 U 和 W 上都不传递.

定理 (Praeger, 1993)

若 Γ 是 $(G, 2)$ -弧传递图, 则 Γ 是上述两个定理所描述图的正规覆盖.

边本原图

边本原图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

边本原图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

点传递: G^V 传递; 边传递: G^E 传递; 弧传递: G 在弧集上传递.

边本原图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

点传递: G^V 传递; **边传递:** G^E 传递; **弧传递:** G 在弧集上传递.

边本原: G^E 传递且 $G_{\{u,v\}} := \{g \mid \{u, v\}^g = \{u, v\}\}$ 在 G 中极大

边本原图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

点传递: G^V 传递; **边传递:** G^E 传递; **弧传递:** G 在弧集上传递.

边本原: G^E 传递且 $G_{\{u,v\}} := \{g \mid \{u, v\}^g = \{u, v\}\}$ 在 G 中极大
(\implies 星图, 或弧传递因而 $G_{\{u,v\}} = G_{uv}$.2).

边本原图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

点传递: G^V 传递; **边传递:** G^E 传递; **弧传递:** G 在弧集上传递.

边本原: G^E 传递且 $G_{\{u,v\}} := \{g \mid \{u, v\}^g = \{u, v\}\}$ 在 G 中极大
(\implies 星图, 或弧传递因而 $G_{\{u,v\}} = G_{uv}$.)

构造

设 $K < G$ 和 $H \leq G$ 满足: $|K : (H \cap K)| = 2$, $\bigcap_{g \in G} H^g = 1$. 取 $x \in K \setminus (H \cap K)$.

边本原图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

点传递: G^V 传递; **边传递:** G^E 传递; **弧传递:** G 在弧集上传递.

边本原: G^E 传递且 $G_{\{u,v\}} := \{g \mid \{u, v\}^g = \{u, v\}\}$ 在 G 中极大
(\implies 星图, 或弧传递因而 $G_{\{u,v\}} = G_{uv}$).

构造

设 $K \triangleleft G$ 和 $H \leq G$ 满足: $|K : (H \cap K)| = 2$, $\bigcap_{g \in G} H^g = 1$. 取 $x \in K \setminus (H \cap K)$.

定义图 $\text{Cos}(G, H, HxH)$:

点集 $[G : H] = \{Hg \mid g \in G\}$, 边集 $\{\{Hx, Hy\} \mid x, y \in G, yx^{-1} \in HxH\}$.

边本原图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

点传递: G^V 传递; **边传递:** G^E 传递; **弧传递:** G 在弧集上传递.

边本原: G^E 传递且 $G_{\{u,v\}} := \{g \mid \{u, v\}^g = \{u, v\}\}$ 在 G 中极大
(\implies 星图, 或弧传递因而 $G_{\{u,v\}} = G_{uv}$.)

构造

设 $K \triangleleft G$ 和 $H \leq G$ 满足: $|K : (H \cap K)| = 2$, $\bigcap_{g \in G} H^g = 1$. 取 $x \in K \setminus (H \cap K)$.

定义图 $\text{Cos}(G, H, HxH)$:

点集 $[G : H] = \{Hg \mid g \in G\}$, 边集 $\{\{Hx, Hy\} \mid x, y \in G, yx^{-1} \in HxH\}$.

则 $\text{Cos}(G, H, HxH)$ 是 G -边本原的, 其中

$$g : [G : H] \longrightarrow [G : H]; Hx \longmapsto Hxg.$$

边本原图

简单连通图 $\Gamma = (V, E)$, $G \leq \text{Aut}\Gamma$, $\{u, v\} \in E$.

点传递: G^V 传递; **边传递:** G^E 传递; **弧传递:** G 在弧集上传递.

边本原: G^E 传递且 $G_{\{u,v\}} := \{g \mid \{u, v\}^g = \{u, v\}\}$ 在 G 中极大
(\implies 星图, 或弧传递因而 $G_{\{u,v\}} = G_{uv}$.2).

构造

设 $K \triangleleft G$ 和 $H \leq G$ 满足: $|K : (H \cap K)| = 2$, $\bigcap_{g \in G} H^g = 1$. 取 $x \in K \setminus (H \cap K)$.

定义图 $\text{Cos}(G, H, HxH)$:

点集 $[G : H] = \{Hg \mid g \in G\}$, 边集 $\{\{Hx, Hy\} \mid x, y \in G, yx^{-1} \in HxH\}$.

则 $\text{Cos}(G, H, HxH)$ 是 G -边本原的, 其中

$$g : [G : H] \longrightarrow [G : H]; Hx \longmapsto Hxg.$$

例子

- **Higman-Sims群HS:** 22度100阶秩三图; **Rudvalis群Ru:** 2304度4060阶秩三图;
- PSU(3, 5).2, J₂.2, G₂(4).2, Suz.2, M₂₂.2, McL.2 等;
- 3度(**Weiss, 1973**): PGL(2, 7), PSL(2, 17), PΓL(2, 9);
- 4度(**Guo-Feng-Li, 2013**): PGL(2, 7), PSL(3, 3).2, M₁₂.2, G₂(3).2;
- 5度(**Guo-Feng-Li, 2015**): J₃.2, PSL(2, p), PGL(2, p), PSL(3, 4).D₁₂, PSp(4, 4).4.

O'Nan-Scott定理与边本原图

定理 (Giudici-Li, 2010)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 G -边本原图, 且非完全二部图.

定理 (Giudici-Li, 2010)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 G -边本原图, 且非完全二部图. 那么

- G^E 的O'Nan-Scott类型为SD, CD, PA和AS 之一;

定理 (Giudici-Li, 2010)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 G -边本原图, 且非完全二部图. 那么

- G^E 的O'Nan-Scott类型为SD, CD, PA和AS之一;
- 对于SD和CD, 则 Γ 是二部图且 G^+ 在每部分上都是CD型的拟本原置换群;

定理 (Giudici-Li, 2010)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 G -边本原图, 且非完全二部图. 那么

- G^E 的O'Nan-Scott类型为SD, CD, PA和AS之一;
- 对于SD和CD, 则 Γ 是二部图且 G^+ 在每部分上都是CD型的拟本原置换群;
- 对于PA和AS, 则 G^V (或 G^+ 在每部分上) 拟本原且与 G^E 有相同的O'Nan-Scott类型.

定理 (Giudici-Li, 2010)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 G -边本原图, 且非完全二部图. 那么

- G^E 的O'Nan-Scott类型为SD, CD, PA和AS之一;
- 对于SD和CD, 则 Γ 是二部图且 G^+ 在每部分上都是CD型的拟本原置换群;
- 对于PA和AS, 则 G^V (或 G^+ 在每部分上) 拟本原且与 G^E 有相同的O'Nan-Scott类型.

观察

所有已知的度数不小于3的2-弧传递边本原图 (非完全二部图) 具有几乎单的同构群.

定理 (Giudici-Li, 2010)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 G -边本原图, 且非完全二部图. 那么

- G^E 的O'Nan-Scott类型为SD, CD, PA和AS之一;
- 对于SD和CD, 则 Γ 是二部图且 G^+ 在每部分上都是CD型的拟本原置换群;
- 对于PA和AS, 则 G^V (或 G^+ 在每部分上) 拟本原且与 G^E 有相同的O'Nan-Scott类型.

观察

所有已知的度数不小于3的2-弧传递边本原图 (非完全二部图) 具有几乎单的同构群.

引理 (Lu, ?)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 $(G, 2)$ -弧传递图, 且 G^E 是本原的. 若 $\Gamma \not\cong K_{d,d}$, 则 G^E 的O'Nan-Scott类型是PA或AS,

定理 (Giudici-Li, 2010)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 G -边本原图, 且非完全二部图. 那么

- G^E 的O'Nan-Scott类型为SD, CD, PA和AS之一;
- 对于SD和CD, 则 Γ 是二部图且 G^+ 在每部分上都是CD型的拟本原置换群;
- 对于PA和AS, 则 G^V (或 G^+ 在每部分上) 拟本原且与 G^E 有相同的O'Nan-Scott类型.

观察

所有已知的度数不小于3的2-弧传递边本原图 (非完全二部图) 具有几乎单的同构群.

引理 (Lu, ?)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 $(G, 2)$ -弧传递图, 且 G^E 是本原的. 若 $\Gamma \not\cong K_{d,d}$,

则 G^E 的O'Nan-Scott类型是PA或AS, 且下列之一成立:

- G^V 是拟本原的, 且与 G^E 有相同类型;

定理 (Giudici-Li, 2010)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 G -边本原图, 且非完全二部图. 那么

- G^E 的O'Nan-Scott类型为SD, CD, PA和AS之一;
- 对于SD和CD, 则 Γ 是二部图且 G^+ 在每部分上都是CD型的拟本原置换群;
- 对于PA和AS, 则 G^V (或 G^+ 在每部分上) 拟本原且与 G^E 有相同的O'Nan-Scott类型.

观察

所有已知的度数不小于3的2-弧传递边本原图 (非完全二部图) 具有几乎单的同构群.

引理 (Lu, ?)

设 $\Gamma = (V, E)$ 是度数不小于3的 $(G, 2)$ -弧传递图, 且 G^E 是本原的. 若 $\Gamma \not\cong K_{d,d}$,

则 G^E 的O'Nan-Scott类型是PA或AS, 且下列之一成立:

- G^V 是拟本原的, 且与 G^E 有相同类型;
- G^+ 在每部分上都是拟本原的, 且与 G^E 有相同的类型.

二弧传递的边本原图

二弧传递的边本原图

设 $\Gamma = (V, E)$ 是 d 度 $(G, 2)$ -弧传递图, $d \geq 3$, G^E 是本原的. 进而设 $\Gamma \cong K_{d,d}$, 于是 G^E 的类型为AS或PA. 令 $M = \text{soc}(G) := T_1 \times \cdots \times T_k$.

二弧传递的边本原图

设 $\Gamma = (V, E)$ 是 d 度 $(G, 2)$ -弧传递图, $d \geq 3$, G^E 是本原的. 进而设 $\Gamma \not\cong K_{d,d}$, 于是 G^E 的类型为AS或PA. 令 $M = \text{soc}(G) := T_1 \times \cdots \times T_k$. $(T_i)_u \neq 1, \{u, v\} \in E$.

二弧传递的边本原图

设 $\Gamma = (V, E)$ 是 d 度 $(G, 2)$ -弧传递图, $d \geq 3$, G^E 是本原的. 进而设 $\Gamma \not\cong K_{d,d}$, 于是 G^E 的类型为AS或PA. 令 $M = \text{soc}(G) := T_1 \times \cdots \times T_k$. $(T_i)_u \neq 1$, $\{u, v\} \in E$. $M_u \neq 1$, $G_{\{u,v\}}$ 非交换.

二弧传递的边本原图

设 $\Gamma = (V, E)$ 是 d 度 $(G, 2)$ -弧传递图, $d \geq 3$, G^E 是本原的. 进而设 $\Gamma \cong K_{d,d}$, 于是 G^E 的类型为AS或PA. 令 $M = \text{soc}(G) := T_1 \times \cdots \times T_k$. $(T_i)_u \neq 1$, $\{u, v\} \in E$. $M_u \neq 1$, $G_{\{u,v\}}$ 非交换.

引理

$M_{\{u,v\}}$ 非交换. 若 G_{uv} 是交换的, 则 $\text{soc}(G) \cong \text{PSL}(2, q)$ 且 $\Gamma \cong K_{q+1}$,

或 $\text{soc}(G) = \text{Sz}(q)$ 且 $\text{Aut}\Gamma = \text{Aut}(\text{Sz}(q))$; 两种情形均有 $d = q$.

二弧传递的边本原图

设 $\Gamma = (V, E)$ 是 d 度 $(G, 2)$ -弧传递图, $d \geq 3$, G^E 是本原的. 进而设 $\Gamma \cong K_{d,d}$, 于是 G^E 的类型为AS或PA. 令 $M = \text{soc}(G) := T_1 \times \cdots \times T_k$. $(T_i)_u \neq 1$, $\{u, v\} \in E$. $M_u \neq 1$, $G_{\{u,v\}}$ 非交换.

引理

$M_{\{u,v\}}$ 非交换. 若 G_{uv} 是交换的, 则 $\text{soc}(G) \cong \text{PSL}(2, q)$ 且 $\Gamma \cong K_{q+1}$,

或 $\text{soc}(G) = \text{Sz}(q)$ 且 $\text{Aut}\Gamma = \text{Aut}(\text{Sz}(q))$; 两种情形均有 $d = q$.

注意 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是2-传递的, $1 \neq M_u^{\Gamma(u)} \trianglelefteq G_u^{\Gamma(u)}$.

二弧传递的边本原图

设 $\Gamma = (V, E)$ 是 d 度 $(G, 2)$ -弧传递图, $d \geq 3$, G^E 是本原的. 进而设 $\Gamma \cong K_{d,d}$, 于是 G^E 的类型为AS或PA. 令 $M = \text{soc}(G) := T_1 \times \cdots \times T_k$. $(T_i)_u \neq 1$, $\{u, v\} \in E$. $M_u \neq 1$, $G_{\{u,v\}}$ 非交换.

引理

$M_{\{u,v\}}$ 非交换. 若 G_{uv} 是交换的, 则 $\text{soc}(G) \cong \text{PSL}(2, q)$ 且 $\Gamma \cong K_{q+1}$,

或 $\text{soc}(G) = \text{Sz}(q)$ 且 $\text{Aut}\Gamma = \text{Aut}(\text{Sz}(q))$; 两种情形均有 $d = q$.

注意 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是2-传递的, $1 \neq M_u^{\Gamma(u)} \trianglelefteq G_u^{\Gamma(u)}$.

引理

若 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是几乎单的, 则 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是2-传递的.

二弧传递的边本原图

设 $\Gamma = (V, E)$ 是 d 度 $(G, 2)$ -弧传递图, $d \geq 3$, G^E 是本原的. 进而设 $\Gamma \not\cong K_{d,d}$, 于是 G^E 的类型为AS或PA. 令 $M = \text{soc}(G) := T_1 \times \cdots \times T_k$. $(T_i)_u \neq 1$, $\{u, v\} \in E$. $M_u \neq 1$, $G_{\{u,v\}}$ 非交换.

引理

$M_{\{u,v\}}$ 非交换. 若 G_{uv} 是交换的, 则 $\text{soc}(G) \cong \text{PSL}(2, q)$ 且 $\Gamma \cong K_{q+1}$,

或 $\text{soc}(G) = \text{Sz}(q)$ 且 $\text{Aut}\Gamma = \text{Aut}(\text{Sz}(q))$; 两种情形均有 $d = q$.

注意 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是2-传递的, $1 \neq M_u^{\Gamma(u)} \trianglelefteq G_u^{\Gamma(u)}$.

引理

若 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是几乎单的, 则 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是2-传递的.

若 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是仿射型的且 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是非本原的, 则 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是可解的Frobenius群, $M_{uv}^{\Gamma(u)} = \mathbb{Z}_e$, 且或 $G_{uv}^{\Gamma(u)} \leq \Gamma L(1, q)$ 或 $M_{uv}^{\Gamma(u)} \leq \mathbf{Z}(G_{uv}^{\Gamma(u)})$, 其中 q 不是素数.

二弧传递的边本原图

设 $\Gamma = (V, E)$ 是 d 度 $(G, 2)$ -弧传递图, $d \geq 3$, G^E 是本原的. 进而设 $\Gamma \not\cong K_{d,d}$, 于是 G^E 的类型为 AS 或 PA. 令 $M = \text{soc}(G) := T_1 \times \cdots \times T_k$. $(T_i)_u \neq 1$, $\{u, v\} \in E$. $M_u \neq 1$, $G_{\{u,v\}}$ 非交换.

引理

$M_{\{u,v\}}$ 非交换. 若 G_{uv} 是交换的, 则 $\text{soc}(G) \cong \text{PSL}(2, q)$ 且 $\Gamma \cong K_{q+1}$,

或 $\text{soc}(G) = \text{Sz}(q)$ 且 $\text{Aut}\Gamma = \text{Aut}(\text{Sz}(q))$; 两种情形均有 $d = q$.

注意 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是 2-传递的, $1 \neq M_u^{\Gamma(u)} \trianglelefteq G_u^{\Gamma(u)}$.

引理

若 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是几乎单的, 则 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是 2-传递的.

若 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是仿射型的且 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是非本原的, 则 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是可解的 Frobenius 群, $M_{uv}^{\Gamma(u)} = \mathbb{Z}_e$, 且或 $G_{uv}^{\Gamma(u)} \leq \Gamma L(1, q)$ 或 $M_{uv}^{\Gamma(u)} \leq \mathbf{Z}(G_{uv}^{\Gamma(u)})$, 其中 q 不是素数.

两种情形:

$M_u^{\Gamma(u)}$ 本原: \implies

T_i 传递 $\implies k = 1$.

二弧传递的边本原图

设 $\Gamma = (V, E)$ 是 d 度 $(G, 2)$ -弧传递图, $d \geq 3$, G^E 是本原的. 进而设 $\Gamma \not\cong K_{d,d}$, 于是 G^E 的类型为AS或PA. 令 $M = \text{soc}(G) := T_1 \times \cdots \times T_k$. $(T_i)_u \neq 1$, $\{u, v\} \in E$. $M_u \neq 1$, $G_{\{u,v\}}$ 非交换.

引理

$M_{\{u,v\}}$ 非交换. 若 G_{uv} 是交换的, 则 $\text{soc}(G) \cong \text{PSL}(2, q)$ 且 $\Gamma \cong K_{q+1}$,

或 $\text{soc}(G) = \text{Sz}(q)$ 且 $\text{Aut}\Gamma = \text{Aut}(\text{Sz}(q))$; 两种情形均有 $d = q$.

注意 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是2-传递的, $1 \neq M_u^{\Gamma(u)} \trianglelefteq G_u^{\Gamma(u)}$.

引理

若 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是几乎单的, 则 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是2-传递的.

若 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是仿射型的且 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是非本原的, 则 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是可解的Frobenius群, $M_{uv}^{\Gamma(u)} = \mathbb{Z}_e$, 且或 $G_{uv}^{\Gamma(u)} \leq \Gamma\text{L}(1, q)$ 或 $M_{uv}^{\Gamma(u)} \leq \mathbf{Z}(G_{uv}^{\Gamma(u)})$, 其中 q 不是素数.

两种情形:

$M_u^{\Gamma(u)}$ 本原: \implies

T_i 传递 $\implies k = 1$.

$M_u^{\Gamma(u)}$ 非本原: $\implies M_{uv} \leq \mathbb{Z}_e \times \mathbb{Z}_e$, e 不是2的方幂. 考

察 M 的Sylow-子群 $\implies k \leq 2$. 若 $k = 2$, 则 $(T_1)_u = 1$, 矛盾.

$\implies k = 1$.

二弧传递的边本原图

设 $\Gamma = (V, E)$ 是 d 度 $(G, 2)$ -弧传递图, $d \geq 3$, G^E 是本原的. 进而设 $\Gamma \not\cong K_{d,d}$, 于是 G^E 的类型为AS或PA. 令 $M = \text{soc}(G) := T_1 \times \cdots \times T_k$. $(T_i)_u \neq 1$, $\{u, v\} \in E$. $M_u \neq 1$, $G_{\{u,v\}}$ 非交换.

引理

$M_{\{u,v\}}$ 非交换. 若 G_{uv} 是交换的, 则 $\text{soc}(G) \cong \text{PSL}(2, q)$ 且 $\Gamma \cong K_{q+1}$,

或 $\text{soc}(G) = \text{Sz}(q)$ 且 $\text{Aut}\Gamma = \text{Aut}(\text{Sz}(q))$; 两种情形均有 $d = q$.

注意 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是2-传递的, $1 \neq M_u^{\Gamma(u)} \trianglelefteq G_u^{\Gamma(u)}$.

引理

若 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是几乎单的, 则 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是2-传递的.

若 $G_u^{\Gamma(u)}$ 是仿射型的且 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是非本原的, 则 $M_u^{\Gamma(u)}$ 是可解的Frobenius群, $M_{uv}^{\Gamma(u)} = \mathbb{Z}_e$, 且或 $G_{uv}^{\Gamma(u)} \leq \Gamma L(1, q)$ 或 $M_{uv}^{\Gamma(u)} \leq \mathbf{Z}(G_{uv}^{\Gamma(u)})$, 其中 q 不是素数.

两种情形:

$M_u^{\Gamma(u)}$ 本原: \implies

T_i 传递 $\implies k = 1$.

$M_u^{\Gamma(u)}$ 非本原: $\implies M_{uv} \leq \mathbb{Z}_e \times \mathbb{Z}_e$, e 不是2的方幂. 考

察 M 的Sylow-子群 $\implies k \leq 2$. 若 $k = 2$, 则 $(T_1)_u = 1$, 矛盾.

$\implies k = 1$.

定理

若 Γ 是非圈非完全二部的2-弧传递边本原图, 则 $\text{Aut}\Gamma$ 是几乎单群.



谢 谢!

