

# 一类具有完备强路连通性的竞赛图的存在性

张克民 吴正声\* 邹 园\*

## 摘 要

本文证明了“对于  $p \geq 7$  时, 恒存在  $p$  个顶点的完备强路连通竞赛图”。

一个有向图  $T = (V, A)$ , 若它是反对称的完全图, 则称为竞赛图。

设  $D = (V, A)$  是一个有向图, 若对个任意  $(v_0, v_1) \in A$ , 在  $D$  中存在从  $v_1$  到  $v_0$  的长度为  $k (k = 2, 3, \dots, p-1)$  的路, 记为  $P_k(v_0, v_1)$ , 简记为  $P_k$ , 其中  $p = |V|$ , 则称有向图  $D$  具有弧泛回路性。

设  $D = (V, A)$  是一个有向图, 若对于任意  $(v_0, v_1) \in A$ , 在  $D$  中存在从  $v_0$  到  $v_1$  的长度为  $k (k = 2, 3, \dots, p-1)$  的路, 记为  $P'_k(v_0, v_1)$ , 简记为  $P'_k$ , 其中  $p = |V|$ , 则称有向图  $D$  具有弧泛回路性。

设  $D = (V, A)$  是一个有向图, 若对于任意  $v_0, v_1 \in V$ , 在  $D$  中恒存在从  $v_0$  到  $v_1$  的长度为  $k (k = d, d+1, \dots, p-1)$  的路, 这里  $d = d_D(v_0, v_1)$  为  $v_0$  到  $v_1$  的距离,  $p = |V|$ , 则称有向图  $D$  具有强路连通性。

显然, 强路连通性的有向图, 必具有弧泛回路性。

设  $T = (V, A)$  是一个竞赛图, 若  $T$  具有弧泛回路性和弧泛回路性, 则称竞赛图具有完备强路连通性。

R. J. Faudree, R. H. Schelp 在<sup>[1]</sup>中提出了无向图的强路连通性概念。这概念在有向图上自然的推广, 就是上面叙述的强路连通性概念。对任意有向图, 甚至对任意的竞赛图, 一般地讨论强路连通性是相当困难的。朱永津、田丰在<sup>[2]</sup>中, 在某种意义上(即不考虑  $P'_2$  的存在性), 讨论了一类竞赛图的强路连通性, 并给出了它的一个充分条件。本文用构造性的方法给出完备强路连通性竞赛图的存在性, 并在<sup>[3]</sup>中进一步给出竞赛图具有完备强路连通性的一个充要条件。

**定理:** 当  $p \geq 7$  时, 恒存在  $p$  个顶点的完备强路连通性的竞赛图  $T = (V, A)$ ; 当  $p \leq 6$  时, 恒不存在  $p$  个顶点的完备强路连通性的竞赛图  $T = (V, A)$ 。

在给出证明之前, 先证明几条引理。

为了叙述方便, 对于有向图  $D = (V, A)$  中的任意  $v \in V$ , 记:

\* 南京师范学院。

$$I_D(v) = \{u | u \in V, (u, v) \in A\};$$

$$O_D(v) = \{u | u \in V, (v, u) \in A\}.$$

在不引起误解的情况下,简记为  $I(v)$ 、 $O(v)$ 。若对于任意  $v \in V$ , 均满足  $|O(v)| - |I(v)| = 0$ , 则称有向图  $D$  为正则的。若对于任意  $v \in V$ , 均满足  $\|O(v) - I(v)\| \leq 1$ , 则称有向图  $D$  为几乎正则的。

**引理 1:** 设  $D = (V, A)$  是反对称的有向图, 若对于  $A$  中任意弧, 恒存在  $P_2^1$  路, 则对于任意  $v_0 \in V$ , 有:

(1)  $O(v_0)$  在  $D$  中的生成子图  $D[O(v_0)]$  中恒含回路, 从而  $|O(v_0)| \geq 3$ 。

(2)  $I(v_0)$  在  $D$  中的生成子图  $D[I(v_0)]$  中恒含回路, 从而  $|I(v_0)| \geq 3$ 。

**证:** (1) 用反证法, 如  $D[O(v_0)]$  中不含回路, 对  $(v_0, v_1) \in A$  由假定存在  $v_0 v_2 v_1$  路, 又对  $(v_0, v_2) \in A$  由假定存在  $v_0 v_3 v_2$  路。由于  $D$  是反对称的, 所以  $v_3 \neq v_1$ 。如此下去, 可逐次求得  $D$  的路:  $v_0 v_2 v_1, v_0 v_3 v_2, \dots, v_0 v_k v_{k-1}$ 。若  $v_1, v_2, \dots, v_k$  中有相同点, 则  $D[O(v_0)]$  中已包含了回路, 不然这过程可以无限制地进行。但由于  $|O(v_0)| \leq p$  是有限的, 从而这过程不可能无限制地进行而矛盾, 故  $D[O(v_0)]$  中恒含回路。由此  $|O(v_0)| \geq 3$ 。

(2) 对于  $I(v_0)$  情况, 考虑反向图, 由(1)即可得结论。

**引理 2:** 设  $D = (V, A)$  是有向图, 且  $v_0 \in V$ 。

(1) 若  $D[O(v_0)]$  中含回路  $C$ , 则弧  $(v_0, v')$  ( $v' \in C$ ), 在  $D$  中恒存在  $P_2^1(v_0, v')$  路。

(2) 若  $D[I(v_0)]$  中含回路  $C$ , 则弧  $(v', v_0)$  ( $v' \in C$ ), 在  $D$  中恒存在  $P_2^1(v', v_0)$  路。

**证:** (1) 设  $D[O(v_0)]$  中含回路为  $v_1 v_2 \dots v_n$ , 则对于  $(v_0, v_1)$ , 存在  $v_0 v_n v_1$  路; 对于  $(v_0, v_i)$  ( $i = 2, 3, \dots, n$ ), 存在  $v_0 v_{i-1} v_i$ 。于是结论成立。

(2) 对  $D[I(v_0)]$  情况, 考虑反向图即可得结论。

**引理 3:** 设  $D = (V, A)$  是反对称的有向图, 若对于  $D$  中的任意弧, 恒存在对应的  $P_2^1$  路, 则对  $D$  中任意弧恒存在对应的  $P_k^1$  ( $k = 2, 3, \dots, 6$ ) 路。

**证:** 设任意的  $(v_0, v_1) \in A$ , 由假定存在  $v_2$ , 使  $v_0 v_2 v_1$  构成  $P_2^1(v_0, v_1)$  路。对于  $(v_0, v_2), (v_2, v_1) \in A$  由假定分别存在  $v_3, v_4$  使  $v_0 v_3 v_2 = P_2^1(v_0, v_2), v_2 v_4 v_1 = P_2^1(v_2, v_1)$ 。同理对于  $(v_3, v_2), (v_2, v_4) \in A$ , 由假定分别存在  $v_5, v_6$  使  $v_3 v_5 v_2 = P_2^1(v_3, v_2), v_2 v_6 v_4 = P_2^1(v_2, v_4)$ 。由于  $D$  是反对称的, 故  $v_i$  ( $i = 0, 1, 2, \dots, 6$ ) 均相异。从而  $v_0 v_2 v_1, v_0 v_3 v_2 v_1, v_0 v_3 v_2 v_4 v_1, v_0 v_3 v_5 v_2 v_4 v_1, v_0 v_3 v_5 v_2 v_6 v_4 v_1$  分别是弧  $(v_0, v_1)$  的  $P_2^1, P_3^1, P_4^1, P_5^1, P_6^1$  路。证毕。

**推论:** 若  $T = (V, A)$  是弧泛回路性的竞赛图, 则  $|V| \geq 7$ 。

**引理 4:** 当  $7 \leq p \leq 12$  时, 恒存在  $p$  个顶点的正则或几乎正则的完备强路连通竞赛图  $T = (V, A)$ 。

**证:** 用构造性方法给出证明。

图 1 中  $\{v_1, v_2, \dots, v_7\}$  所生成的竞赛图记为  $T_7$ , 图 1 所示的竞赛图记为  $T_8$ , 图 2 中  $\{v_1, v_2, \dots, v_k\}$  ( $k = 9, 10, 11, 12$ ) 所生成的竞赛图, 记为  $T_k$ 。显然  $T_7, T_9, T_{11}$  是正则的, 而  $T_8, T_{10}, T_{12}$  是几乎正则的。由<sup>[4]</sup>知  $T_7, T_9, T_{11}$  具有弧泛回路性。由<sup>[2]</sup>中定理 1 知, 要证明  $T_8, T_{10}, T_{12}$  具有弧泛回路性, 只需证明这些图中任一弧恒存在对应的  $P_2^1$  路即可, 关于这一点, 由直接验证知其存在。从而  $T_8, T_{10}, T_{12}$  亦具有弧泛回路性。

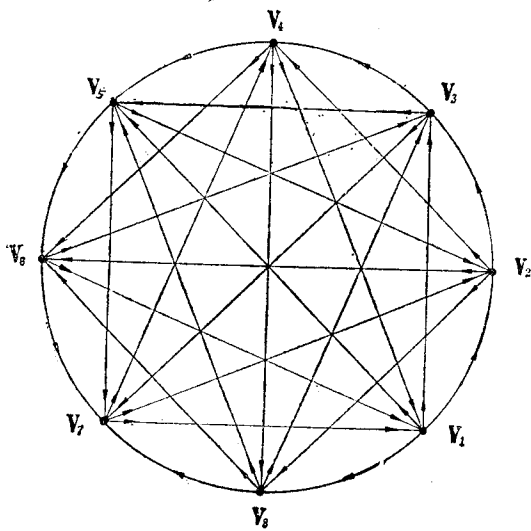


图 1

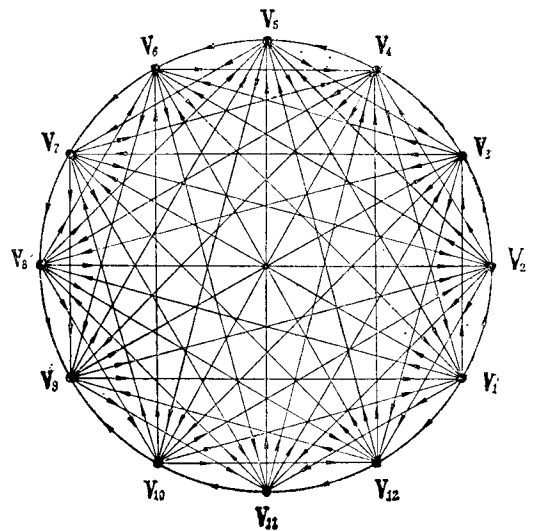


图 2

于是, 要证明  $T_k (k=7, 8, \dots, 12)$  是完备强路连通的, 剩下的只需验证它们具有弧泛回路性。现在来证明这一点。对于这些图中任一弧, 用引理 2, 易直接验证, 恒存在对应的  $P'_2$  路。再由引理 3 知, 对于这些图中任一弧, 恒存在对应的  $P'_3, P'_4, P'_5, P'_6$  路。于是由定义知  $T_7$  是完备强路连通的竞赛图。且可以证明, 在同构意义下,  $T_7$  是唯一确定的。容易直接验证  $T_8$  中的任一弧对应的  $P'_i$  路总是存在。同样可以直接验证  $T_9$  中的任一弧对应的  $P'_i, P'_8$  路总是存在, 由此, 由定义  $T_8, T_9$  是完备强路连通的竞赛图。对于  $T_{10}, T_{11}, T_{12}$  中任一弧对应的  $P'_k (k=7, 8, \dots, |V|-1)$  路, 由<sup>[2]</sup>中定理 2 知, 这总是存在的。从而  $T_{10}, T_{11}, T_{12}$  都是完备强路连通的竞赛图, 证毕。

设  $T_0 = (V_0, A_0), T_1 = (V_1, A_1)$  是任意两个竞赛图,  $V_0 \cap V_1 = \emptyset, v_0 \in V_0$ 。令  $V = (V_0 \setminus \{v_0\}) \cup V_1, A = \{(v', v'') | v', v'' \in V; (v', v'') \in A_0 \cup A_1, \text{ 或 } v'' \in OT_0(v_0), v' \in V_1, \text{ 或 } v' \in IT_0(v_0), v'' \in V_1\}$ , 所得的竞赛图  $T = (V, A)$  称为  $T_0$  在  $v_0$  点的  $T_1$  扩张。记为  $T = T_0[v_0; T_1]$ 。

引理 5: 设  $T_0 = (V_0, A_0), T_1 = (V_1, A_1)$  是任给的两个完备强路连通的竞赛图, 令  $|V_0| = p_0, |V_1| = p_1$  和  $v_0 \in V_0$ , 则  $T_0$  在  $v_0$  点的  $T_1$  扩张所构成的竞赛图  $T = T_0[v_0; T_1] = (V, A)$  是  $p_0 + p_1 - 1$  个顶点的完备强路连通的竞赛图。

证: 为了叙述方便, 记  $V_0$  中的点为  $\{v\}, V_1$  中之点为  $\{u\}$ 。

① 设  $(u_1, u_2)$  是  $T$  中含于  $A_1$  中的任意弧, 由  $T_1$  具有完备强路连通性知, 在  $T_1$  中存在  $P'_s(u_1, u_2) (s=2, 3, \dots, p_1-1)$  路。它们也是  $T$  中的路。设  $P'_{p_1-1}(u_1, u_2)$  路为  $u_1 \dots u_3 u_4 u_2$ , 由  $T_0$  具有完备强路连通性知, 在  $T_0$  中存在过  $v_0$  的长度为  $r+1$  的回路, 设为  $v_0 v_1 \dots v_r (r=2, 3, \dots, p_0-1)$ , 故由  $T$  的定义知  $(u_3, v_1), (v_r, u_4), (v_r, u_2) \in A$ 。于是  $u_1 \dots u_3 v_1 v_2 u_2, u_1 \dots u_3 v_1 \dots v_r u_4 u_2 (r=2, 3, \dots, p_0-1)$  分别是  $T$  中的  $P'_{p_1}(u_1, u_2), P'_{p_1+r-1}(u_1, u_2) (r=2, 3, \dots, p_0-1)$  路。综合上述, 证明了在  $T$  中存在  $P'_k(u_1, u_2) (k=2, 3, \dots, p_0 + p_1 - 2)$  路。类似地可以证明在  $T$  中存在  $P'_k(u_1, u_2) (k=2, 3, \dots, p_0 + p_1 - 2)$  路。

② 设  $(v_1, v_2)$  是  $T$  中含于  $A_0$  中的任意弧, 显然  $v_1, v_2 \neq v_0$ 。由  $T_0$  具有完备强路连

通性知, 在  $T_0$  中存在  $P_s(v_1, v_2)$  ( $s=2, 3, \dots, p_0-1$ ) 路。路中若有  $T_0$  中的点  $v_0$ , 可用  $V$  中的点  $u_1$  代替, 这样就得到  $T$  中的  $P_s(v_1, v_2)$  ( $s=2, 3, \dots, p_0-1$ ) 路。又设  $P_{p_0-1}(v_1, v_2)$  路为  $v_2 \cdots v_3 v_0 v_4 \cdots v_1$ 。由  $T_1$  具有完备强路连通性知, 在  $T_1$  中存在  $r$  路, 记为  $u_1 \cdots u_{r+1}$  ( $r=1, 2, \dots, p_1-1$ )。由  $T$  的定义知,  $(v_3, u_1), (u_{r+1}, v_4) \in A$ 。于是  $v_2 \cdots v_3 u_1 \cdots u_{r+1} v_4 \cdots v_1$  是  $T$  中的  $P_{p_0+r-1}(v_1, v_2)$  ( $r=1, 2, \dots, p_1-1$ ) 路。综合上述, 证明了在  $T$  中存在  $P_k(v_1, v_2)$  ( $k=2, 3, \dots, p_0+p_1-2$ ) 路。类似地可以证明, 在  $T$  中存在  $P'_k(v_1, v_2)$  ( $k=2, 3, \dots, p_0+p_1-2$ ) 路。

③ 剩下来仅需对形如  $(u, v)$  或  $(v, u)$  的弧来讨论, 这里  $v \in V_0 \setminus \{v_0\}$ ,  $u \in V_1$ 。它们对应的  $P_k(u, v), P'_k(u, v), P_k(v, u), P'_k(v, u)$  ( $k=2, 3, \dots, p_0+p_1-2$ ) 路, 完全类似于②的证明, 知道它们在  $T$  中存在。在此不多述了。故引理 5 成立。

现在来证明定理:

首先由引理 3 推论知, 当  $p \leq 6$ , 恒不存在完备强路连通竞赛图。当  $7 \leq p \leq 12$ , 由引理 4 知存在完备强路连通竞赛图。对于  $p \geq 13$ , 用数学归纳法。设对于  $7 \leq t \leq p$  ( $p \geq 12$ ) 的一切  $t$ , 均存在  $t$  个顶点的完备强路连通竞赛图。由归纳法假设, 存在  $p-5 \geq 7$  个顶点的完备强路连通竞赛图  $T_1$ 。取引理 4 中  $T_7$  作为引理 5 中的  $T_0 = (V_0, A_0)$ , 作  $T_7$  在  $v_1$  点的  $T_1$  扩张所得的竞赛图  $T = T_7[v_1; T_1]$ 。由引理 5 知,  $T$  是完备强路连通竞赛图, 其顶点数为  $7 + (p-5) - 1 = p+1$ 。于是由数学归纳法结论成立。

注记:

完备强路连通竞赛图的存在性, 提供了研究弧泛回路性的方便。它与竞赛图的弧泛回路性相比较, 由<sup>[7]</sup>知, “若  $p$  个顶点的竞赛图的每一弧, 恒存在对应的  $P_2$  路, 则存在对应  $P_k$  路 ( $k=2, 3, \dots, [\frac{p+1}{2}]+1$ )”。可是:

(1) 在本文中, 引理 3 的结果, 不能改进。

例 1: 设  $T_0 = (V_0, A_0)$  是引理 4 中的  $T_7, T_1 = (V_1, A_1)$  是  $p$  个顶点的完备强路连通竞赛图, 且  $V_0 \cap V_1 = \emptyset$ 。在  $T_0, T_1$  之间添加以新弧  $\{(v_1, v_0) | v_1 \in V_1, v_0 \in V_0\}$  所得的竞赛图记为  $T$ , 由引理 2 知,  $T$  的任一弧恒存在对应的  $P_2$  路。但  $T$  中含于  $A_0$  中之弧, 在  $T$  中不存在对应的  $P'_k$  ( $k \geq 8$ ) 路。

从例 1 可见, 对弧泛回路性, 没有类似于<sup>[7]</sup>中的结论。

在<sup>[6]</sup>中举出了一类  $p$  个顶点的竞赛图的反例。“它的每一弧恒存在对应的  $P_k$  ( $k=2, 3, \dots, p-2$ ) 路。但对某些弧不存在对应的  $P_{p-1}$  路”。而对弧泛回路性, 也有类似的反例。

(2) 存在一类  $p$  个顶点的竞赛图, 它的任一弧恒存在对应的  $P'_k$  ( $k=2, 3, \dots, p-2$ ) 路, 但对某些弧不存在对应的  $P'_{p-1}$  路。

例 2: 设  $T_0$  是  $p-1$  个顶点的完备强路连通竞赛图, 在  $T_0$  外添加一点  $v_p$ ,  $v_p$  与  $T_0$  中的点间的弧都指向点  $v_p$ , 所构成的竞赛图记为  $T$ , 则  $T$  中任一弧存在对应的  $P'_k$  ( $k=2, 3, \dots, p-2$ ) 路。但对于  $T$  中含于  $T_0$  的弧不存在对应的  $P'_{p-1}$  路。

最后指出, 在<sup>[5]</sup>中证明了“ $p$  个顶点的竞赛图  $T$ , 具有弧泛回路性的充要条件是  $T$  中任一弧恒存在对应的  $P_2$  和  $P_{p-1}$  路”。对于竞赛图的弧泛回路性有否类似结果? 即“ $p$  个顶点的竞赛图  $T$ , 具有弧泛回路性的弧充要条件是  $T$  中任一弧恒存在对应的  $P'_2$  和  $P'_{p-1}$  路”? 这一问题, 尚未解决。

## 参 考 文 献

- [ 1 ] R. J. Faudree, R. H. Schelp, The Square of a block is strongly path connected., J. Comb. Theory (B) 20, 47—61 (1976).
- [ 2 ] 朱永津、田丰, On the strong path connectivity of a tournament., Scientia Sinica. Special Issue ( II ), 18—28 (1979).
- [ 3 ] 张克民、吴正声, 关于竞赛图的完备强路连通性的一个充要条件, (待发表)。
- [ 4 ] B. Alspach, Cycles of each length in regular tournaments., Canad. Math. Bull. 10, 283—286 (1967).
- [ 5 ] 吴正声、张克民、邹园, 竞赛图具有弧泛回路性的一个充要条件, 中国科学, 8, 915—919 (1981)。
- [ 6 ] 吴正声、张克民、邹园, 关于竞赛图弧泛回路性的一类反例, 应用数学学报, (即将发表)
- [ 7 ] 吴正声、张克民、邹园,  $T_r$  图的弧  $k$ -回路性 (待发表)。

## ON THE EXISTENCE OF A CLASS OF TOURNAMENTS WITH COMPLETELY STRONG PATH CONNECTIVITY

*Zhang Kemin   Wu Zhengsheng   Zou Yuan*

### Abstract

This paper proved the following result: “when  $p \geq 7$ , there is a class of tournaments with  $p$  vertices of completely strong path connectivity.”