

关于竞赛图的完备强路连通性的一个充要条件

张 克 民 吴 正 声
(南京大学) (南京师范学院)

提 要

在本文定理 2 中,证明了如下结果: p 个顶点的竞赛图 $T=(V, A)$ 是完备强路连通的充要条件是对 T 中任一弧,在 T 中总存在对应这弧的 $P_2, P'_2, P_{p-1}, P'_{p-1}$.

本文提出如下猜测: p 个顶点的竞赛图 $T=(V, A)$ 中的任一弧,在 T 中总存在对应这弧的 P'_2, P'_{p-1} , 则 T 具有强路连通性.

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_1 到 v_0 (从 v_0 到 v_1) 的长度为 k 的路, 记为 $P_k(v_0, v_1)$, 简记为 $P_k(P'_k(v_0, v_1); P_k)$ ($k=2, 3, \dots, p-1$, 其中 $p=|V|$), 则称有向图 D 具有弧泛回路性(弧泛反回路性). 又若对于任意 $v_0, v_1 \in V$, 在 D 中存在从 v_0 到 v_1 的长度为 k 的路 ($k=d, d+1, \dots, p-1$, 其中 $d=d_D(v_0, v_1)$ 为 v_0 到 v_1 的距离) 的路, 则称有向图 D 具有强路连通性.

显然, 具有强路连通性的有向图, 必具有弧泛反回路性.

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

R. J. Faudree, R. H. Schelp 在 [1] 中提出了无向图的强路连通性概念, 这概念在有向图上的自然推广, 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 [2] 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. 在 [3] 中我们证明了顶点数 $p \geq 7$ 的完备强路连通性的竞赛图的存在性. 本文的主要结果是定理 2, 它给出了竞赛图具有完备强路连通性的一个充要条件.

定理 1 设 $T=(V, A)$ 是 p 个顶点的竞赛图, 若对于 T 中的任一弧, 在 T 中总存在对应这弧的 P_2 和 P'_2 , 且对某弧 $(a, b) \in A$, 在 T 中存在 P'_k , $3 \leq k \leq p-1$. 则在 T 中存在 $P'_k(a, b)$ ($k=2, 3, \dots, h$). 特别当 $h=p-1$ 时, 对弧 (a, b) 具有泛反回路性.

由定理 1, 易得本文的主要结果:

定理 2 p 个顶点的竞赛图 $T=(V, A)$ 具有完备强路连通性的充要条件是 T 中任一弧在 T 中总存在对应这弧的 $P_2, P'_2, P_{p-1}, P'_{p-1}$.

证 必要性是显然的, 对于充分性, 由定理 1 知, T 具有弧泛反回路性, 又由 [4] 中定理 1 知, T 具有弧泛回路性. 从而, T 具有完备强路连通性.

推论 设 $T=(V, A)$ 是正则或几乎正则竞赛图, $|V| \neq 8, 9$, 则 T 具有完备强路连通性的充要条件是 T 中任一弧, 在 T 中总存在对应这弧的 P_2, P'_2 .

证 由定理 2 及 [2] 中定理 1、2, [3] 中引理 3 结论是显然的.

下面是定理 1 的证明:

事实上, 由数学归纳法, 只需证明如下命题: “在定理的条件下, 对任意给定的 $k(3 \leq k \leq h-1)$, 若 T 中存在 $P'_{k-1}(a, b)$, 则在 T 中亦存在 $P'_k(a, b)$. 故下面总假定在 T 中存在 $P'_{k-1}(a, b)$, 并约定其中的一条记为: $1, 2, 3, \dots, k$, 下文的 $P'_{k-1}(a, b)$ 总指这条路, 其中 a 和 $1, b$ 和 k 代表 T 中同一顶点, 文中不加区别. 对 $P'_{k-1}(a, b)$ 的顶点集 $\{1, 2, 3, \dots, k\}$ 仍记为 P'_{k-1} . 令 $W=V \setminus P'_{k-1}$. 故 $|W| \geq 2$. 又令对任意的 $v \in V$, 记: $I_T(v) = \{u | u \in V, (u, v) \in A\}$, $O_T(v) = \{u | u \in V, (v, u) \in A\}$. 在不引起混淆的情况下, 简记为 $I(v), O(v)$. 下面用穷举法, 来证明命题.

(一) 设存在 $w \in W$ 和 $i < j, i, j \in P'_{k-1}$, 使得 $(i, w), (w, j) \in A$.

(二) 设存在 $w \in W$, 对于任意 $i \in P'_{k-1}$, 有 $(i, w) \in A$. 或对于任意 $i \in P'_{k-1}$ 有 $(w, i) \in A$.

易证情况(一)、(二)均存在 $P'_k(a, b)$. 故排除情况(一)、(二)后, 总可假设对任意 $w \in W$, 存在指标 $s(w) (1 < s(w) \leq k)$, 满足 $O(w) \cap P'_{k-1} = \{1, 2, \dots, s(w) - 1\}$, 记为 $O'(w)$. $I(w) \cap P'_{k-1} = \{s(w), s(w) + 1, \dots, k\}$, 记为 $I'(w)$. 令 $s_1 = \min\{s(w) | w \in W\}$, $s_2 = \max\{s(w) | w \in W\}$. 下面我们分(三) $s_1 \neq s_2$ 、(四) $s_1 = s_2$ 两种情况讨论.

(三) 设 $s_1 < s_2$, 则存在 $w_1, w_2 \in W$, 使 $s(w_1) = s_1, s(w_2) = s_2$. 由假定存在 $P_2(s_2, w_1); w_1 l s_2$, 易知 $l \in W, l \in I'(w_1)$, 故 $l \in O'(w_1)$, 即存在 $1 \leq l \leq s_1 - 1$, 使 $(l, s_2) \in A$. 类似由假定存在 $P_2(w_2, s_1 - 1)$, 可以证明存在 $s_2 \leq m \leq k$, 使 $(s_1 - 1, m) \in A$. 下面先证明两条引理:

引理 1 若存在 l, m, u, v 满足 $u < l \leq s_1 - 1 < s_2 \leq v < m$, 使得 $(l, m), (u, v) \in A$, 则在 T 中存在 $P'_k(a, b)$.

证 分两种情况讨论:

α 在下列三个不等式 $u + 1 < l, l + 1 < v - 1, v < m - 1$ 中至少有一个成立的情况, 例如 $u + 1 < l$ 成立. 于是存在 $P'_k(a, b): 1 \dots uv \dots (m - 1) w_2 (l + 1) \dots (v - 1) w_1 (u + 2) \dots lm \dots k$. 其它情况, 类似地可证明存在 $P'_k(a, b)$.

β $u + 1 = l, l + 2 = v, m = v + 1$ 的情况, 此时仅能是 $l = s_1 - 1, v = s_2, s_1 + 1 = s_2$. 任取 $w'_1, w'_2 \in W$, 且 $(w'_1, w'_2) \in A$. 于是存在 $P'_k(a, b): 1 \dots (s_1 - 2) s_2 w'_1 w'_2 (s_1 - 1) (s_2 + 1) \dots k$.

在竞赛图 $T=(V, A)$ 的 $P'_{k-1}(a, b)$ 上, 若存在 l, m, u, v 四个顶点, 满足 $u < l < v < m$, 且 $(l, m), (u, v) \in A$, 则称 $(l, m), (u, v)$ 互为 $P'_{k-1}(a, b)$ 的顺向交叉弧.

引理 2 若 $(s_1 - 1, s_2) \in A, (s_1 - 1, s_2) \neq (a, b)$, 且在 T 中不存在 $P'_k(a, b)$, 则在 A 中恒存在弧与 $(s_1 - 1, s_2)$ 互为 $P'_{k-1}(a, b)$ 的顺向交叉弧.

证 α 当 $s_1 - 1 \geq 3$ 时, 对于任意 $i \in \{3, 4, \dots, s_1 - 1\}$, 有 $(i, 1) \in A$. 事实上, 若存在某个 i , 有 $(1, i) \in A$, 则由假定存在 $P_2(w_2, i - 1): (i - 1) u w_2$, 由 s_1, w_2 的定义知, $u \in \bar{W}, u \in O'(w)$, 故 $u \in I'(w_2)$, 有 $(i - 1, u) \in A$. 于是存在 $P'_k(a, b): 1 i \dots (s_2 - 1) \dots (u -$

1) $w_1 2 \cdots (i-1) u \cdots k$. 这和假设矛盾, 故 α 成立. 同理可证 β) 当 $s_2 \leq k-2$ 时, 对于任意 $j \in \{s_2, s_2+1, \dots, k-2\}$, 有 $(k, j) \in A$. 下面对引理用反证法分三种情况讨论.

i) $s_1-1=1$: 此时 $s_2 \neq k$. 由 β) 知, $I(k) = \{1, k-1\}$;

ii) $s_2=k$: 此时 $s_1-1 \neq 1$, 由 α) 知, $O(1) = \{2, k\}$;

iii) $s_1-1 > 1, s_2 < k$: 若对任意 $j \in \{s_2, s_2+1, \dots, k-1\}$,

有 $(j, 1) \in A$, 由 α) 知 $O(1) = \{2, k\}$; 若存在某个 $j \in \{s_2, s_2+1, \dots, k-1\}$ 有 $(1, j) \in A$. 于是由引理 1 知, 对任意 $i \in \{2, 3, \dots, s_1-1\}$ 有 $(k, i) \in A$, 否则和反证法假设矛盾, 再由 β) 知, $I(k) = \{1, k-1\}$.

上述所有情况均和 [3] 中引理 1 矛盾, 故引理成立.

现在对 (三) 进行讨论:

(1) 存在 $l < s_1-1, m > s_2$, 使得 $(l, s_2), (s_1-1, m) \in A$, 则由引理 1 知, 在 T 中存在 $P'_k(a, b)$.

(2) $(s_1-1, s_2) \in A$ 的情况.

① 当 $s_2-s_1 \geq 4$ 时, (A) 若 $(w_1, w_2) \in A$, 则存在 $P'_k(a, b): 1 \cdots s_1 w_1 w_2 (s_1+2) \cdots s_2 \cdots k$
(B) 若 $(w_2, w_1) \in A$, 则由假定存在 $P_2(w_2, w_1): w_1 u w_2$, 由 w_1, w_2 定义知, $u \in P'_{k-1}$, 故 $u \in W$. 于是存在 $P'_k(a, b): 1-s_1 w_1 u w_2 (s+3) \cdots s_2 \cdots k$.

② 当 $s_2-s_1 \leq 3$ 时, 由 [3] 中引理 3, 只需考虑 $k > 6$ 的情况, 故 $(s_1-1, s_2) \neq (a, b)$. 由引理 2 知存在与 (s_1-1, s_2) 互为 $P'_{k-1}(a, b)$ 的顺向交叉弧的弧.

(A) 若存在满足 $u < s_1-1 < v < s_2$ 的 $(u, v) \in A$, 对于 w_1, w_2 不论是 (w_1, w_2) 或 $(w_2, w_1) \in A$, 由假定它们总存在对应的 P_2, P'_2 , 故在 T 中总存在 $w_1 r w_2$ 路, 由于 $s(w_1) < s(w_2)$, $r \in P'_{k-1}$, 故 $w_3 = r \in W$, 在 W 中存在 $w_1 w_3 w_2$ 路, 于是易知当 $v = s_1, s_1+1, s_1+2$ 分别均存在 $P'_k(a, b)$. 例如当 $v = s_1$ 时, 存在 $P'_k(a, b): 1, \dots, u s_1 \cdots (s_2-1) w_1 (u+1) \cdots (s_1-1) s_2 \cdots k$.

(B) 若存在满足 $s_1-1 < u < s_2 < v$ 的 $(u, v) \in A$, 类似于 (A) 同样可证明总存在 $P'_k(a, b)$.

综上所述当 $s_1 < s_2$ 时, 在 T 中总存在 $P'_k(a, b)$.

(四) 设 $s_1 = s_2 = s$, 即对于任意 $w \in W$, 有 $s(w) = s$, 此时下列引理成立.

引理 3 α) W 在 T 中的导出子图 $T[W]$ 的任一弧在 $T[W]$ 中也总存在对应的 P_2, P'_2 . β) $|W| \geq 7$.

证 注意到定理假定及 [3] 中引理 3, 结论成立.

由引理 3 知, 在下面 (四) 的讨论中, 总假定在 $T[W]$ 中存在 $w'_1 w'_2 w'_3$ 路, 于是类似引理 1 的证明可得:

引理 4 若存在 $(l, m), (u, v) \in A$ 满足条件: $u < l < s-1 < s < v < m$, 则存在 $P'_k(a, b)$.

引理 5 若存在满足 $u < s-1 < s < m$ 的 m, u 使得 $(u, s), (s-1, m) \in A$, 则存在 $P'_k(a, b)$.

下面对 (四) 用反证法证明, 在假设 T 中不存在 $P'_k(a, b)$ 的条件下, 有如下七点结论:

(1) $3 < s \leq k-2$.

事实上, 已知 $1 < s \leq k$. 若 $s=2$, 即对于任意 $w \in W$, $O'(w) = \{1\}$, 故 $P'_k(a, b)$ 在 T 中不可能存在, 这与定理假定相矛盾. 所以 $s \neq 2$. 类似可证 $s \neq k$. 若 $s=3$, 即对于任意 $w \in W$, $O'(w) = \{1, 2\}$, 从而 $P'_k(a, b)$ 仅能取如下形式: $1i_1i_2 \cdots i_l \mu_r 2i_{l+1} \cdots i_t k$, 这里 $i_1, i_2, \cdots, i_t \in \{3, 4, \dots, k-1\}$, $l \geq 1, t \leq k-3, \mu_r$ 是 $T[W]$ 中的一条长度为 $r = k-t-3$ 的路. 显然在 μ_r 中能取到长度为 $r_1 = k-t-3$ 的段 μ_{r_1} , 于是 $1i_1i_2 \cdots i_l \mu_{r_1} 2i_{l+1} \cdots i_t k$ 是 T 中的 $P'_k(a, b)$, 这与假设矛盾. 所以 $s \neq 3$. 类似可证 $s \neq k-1$. 于是结论成立.

(2) 存在 $(l', m') \in A$, 满足 $l' < s-1 < s < m', (l', m') \neq (a, b)$.

事实上, 由(1)知 $2 < s-1, k-1 > s$. 又由假定存在 $P_2(w'_1, 2), P_2(k-1, w'_1)$, 从而总存在 $u' \in O'(w'_1), v' \in I'(w'_1)$ 使得 $(2, v'), (u', k-1) \in A$. 若 $v' \neq s_1$, 即 $v' > s$, 令 $l' = 2, m' = v'$; 若 $v' = s$, 则由引理 5 $u' \neq s-1$, 否则它和假设矛盾, 于是令 $l' = u', m' = k-1$. 故(2)成立.

记上述 $(l, m) \in A$ 的全体弧为 A' . 令 $l = \max\{l' \mid (l', m') \in A'\}$; $m = \min\{m' \mid (l, m') \in A'\}$. 显然 $(l, m) \in A' \subset A, (l, m) \neq (a, b)$, 且满足 $l < s-1 < s < m$. 在这里要特别指出的是: l, m 与选取的先后次序无关. 即若令 $m_1 = \min\{m' \mid (l', m') \in A'\}$; $l_1 = \max\{l' \mid (l', m_1) \in A'\}$, 则 $l_1 = l, m_1 = m$, 事实上, 显然有 $l \geq l_1, m \geq m_1, (l_1, m_1) \in A' \subset A$, 且满足 $l_1 < s-1 < s < m_1$. 若 $l = l_1$, 则由 m 的定义知 $m = m_1$; 反之若 $m = m_1$, 则由 l_1 的定义知 $l = l_1$; 而当 $l_1 < l, m_1 < m$ 时, 由引理 4 知, 它和假设矛盾而得证.

(3) 在 A 中恒存在弧, 与 (l, m) 互为 $P'_{k-1}(a, b)$ 的顺向交叉弧.

这是因为若不成立, 用类似于证明引理 2 的方法, 可以证明 $I(k) = \{1, k-1\}$ 或 $O(1) = \{2, k\}$. 从而与[3]中引理 1 矛盾.

下面仅对 $(u', v') \in A, u' < l < v' < m, l \geq 2$ 的情况进行讨论, 对于存在 $(u'', v'') \in A, l < u'' < m < v'', m \leq k-1$ 的情况, 只需考虑其反向图即可.

(4) $m = s+1$. 从而有 $(l, s+1) \in A$.

事实上, 若 $m > s+1$, 则考察顶点 $(s+1)$, 由 $l_1 (=l)$ 的定义知, 当 $1 \leq t \leq s-2$ 时, $(s+1, t) \in A$. 由假定 $P_2(s+1, w'_1)$ 恒存在, 故只有 $(s-1, s+1) \in A$. 下面分两种情况讨论.

① $l < s-2$: 考察顶点 $(s-2)$, 由 l 的取法, 当 $s+1 \leq t \leq k$ 时, $(t, s-2) \in A$. 又由假定 $P_2(w'_1, s-2)$ 恒存在, 故只能 $(s-2, s) \in A$. 于是由引理 5, 此时存在 $P'_k(a, b)$.

② $l = s-2$: 再分两种情况讨论. (A) 当 $v' \geq s+1$ 时, 由引理 4 知, 它存在 $P'_k(a, b)$. (B) 当 $v' = s-1$ 或 s 时, 分别存在如下 $P'_k(a, b)$: $1 \cdots u'(s-1) \cdots (m-1)w'_1(u'+1) \cdots (s-2)m \cdots k, 1 \cdots u's \cdots (m-1)w'_1w'_2(u'+1) \cdots (s-2)m \cdots k$.

故当 $m > s+1$ 时, 总与不存在 $P'_k(a, b)$ 的假定相矛盾. 故 $m = s+1$.

设满足 $u' < l < v' < m = s+1$ 的 $(u', v') \in A$ 全体弧记为 A'' . 令 $v = \min\{v' \mid (u', v') \in A''\}$; $u = \max\{u' \mid (u', v) \in A''\}$. 显然有 $(u, v) \in A'' \subset A$, 且 $u < l < v < m = s+1$.

(5) T 还具有如下八点性质:

① $v > l+1$,

② 对于任意 $t \in \{l+1, l+2, \dots, v-1\}, i \in \{1, 2, \dots, l-1\}$, 有 $(t, i) \in A$,

③ 对于任意 $i \in \{1, 2, \dots, u-1\}$, 有 $(v, i) \in A$; 当 $v < s$ 时, 还有 $(v+1, i) \in A$.

事实上, 若 $(i, v) \in A$, 由②存在 $P'_k(a, b)$: $1 \cdots iv \cdots sw'_1(l+1) \cdots (v-1)(i+1) \cdots l(s+$

1)⋯ k . 这与假设矛盾. 故 $(v, i) \in A$. 又当 $v < s$ 时, 若 $(i, v+1) \in A$, 由②存在 $P'_k(a, b): 1 \cdots i(v+1) \cdots sw'_1 w'_2(l+1) \cdots (v-1)(i+1) \cdots l(s+1) \cdots k$. 这又与假设矛盾. 故 $(v+1, i) \in A$.

④ 对于任意 $j \in \{s+2, \dots, k\}; t \in \{l+1, \dots, s\}$ 有 $(j, t) \in A$.

事实上, (A)若存在某个 $t \in \{l+1, \dots, s-2\}$, 有 $(t, j) \in A$, 则由引理 4, 存在 $P'_k(a, b)$ 、(B)若 $(s-1, j) \in A$, 则存在 $P'_k(a, b): 1 \cdots l(s+1) \cdots (j-1)w'_1 w'_2(l+1) \cdots (s-1)j \cdots k$. (C)若 $(s, j) \in A$, 则存在 $P'_k(a, b): 1 \cdots l(s+1) \cdots (j-1)w'_1(l+1) \cdots sj \cdots k$. 它们均和假定相矛盾.

⑤ 对于任意 $t \in \{l+1, \dots, s-2\}$, 有 $(s+1, t) \in A$.

⑥ 对于任意 $t \in \{l+1, \dots, s-2\}$, 有 $(t, s) \in A$.

这是因为由假定存在 $P_2(w'_1, t)$, 考虑到④、⑤, 即得结论.

⑦ $(s+1, s-1) \in A$.

事实上, 由⑥及引理 5, 只能 $(s+1, s-1) \in A$.

⑧ $u=l-1$, 从而有 $(l-1, v) \in A$.

事实上, 若 $u < l-1$, 由①、②知恒存在 $P'_k(a, b): 1 \cdots uv \cdots sw'_1(l+1) \cdots (v-1)(u+1) \cdots l(s+1) \cdots k$. 这与假设矛盾.

(6) $v \in \{l+1, l+2, \dots, s-2\}$.

若 $v \in \{l+1, l+2, \dots, s-1\}$, 考虑 $\{l+1, l+2, \dots, s-2, s-1\}$ 在 T 中的导出子图, 记为 T_1 , 显然 T_1 的凝聚图 \hat{T}_1 是传递图(见[5]中习题 10.1.9). 设 T_1 中含 v 的有向连通分支记为 \hat{v} , 在 \hat{T}_1 中仍记为 \hat{v} , 令 $L_{\hat{T}_1}(\hat{v})$ 对应在 T_1 中的顶点集合记为 L . $O_{\hat{T}_1}(\hat{v})$ 对应在 T_1 中的顶点集合记为 R . 显然若 L, R, \hat{v} 非空, 则均存在哈密顿路, 分别记为 μ_1, μ_2 和 μ . 并有下面四点性质:

① 对任意 $i \in L$, 恒有 $i < v$. 对任意 $j \in R$, 恒有 $v < j$.

这是因为, 若 $i > v$, 则 $iv(v+1) \cdots (i-1)i$ 是一回路, 故 $i \in \hat{v}$, 矛盾, 所以 $i < v$. 同理证明后半部分.

② $L \neq \emptyset$.

事实上, 若 $L = \emptyset$, 则存在 $P'_k(a, b): 1 \cdots (l-1)\mu\mu_2 sw'_1 l(s+1) \cdots k$. 这与假设矛盾.

③ $R = \emptyset$.

事实上, 若 $R \neq \emptyset$, 则 $(L, R) = \{(i, j) \mid \forall i \in L; \forall j \in R\} \subset A$. 由假定在 T 中存在 $P_2(L, R)$. 又由(5)知, 它只能是 RLL . 于是存在 $P'_k(a, b): 1 \cdots (l-1)\mu sw'_1 \mu_1 \mu_2 l(s+1) \cdots k$. 这与假设矛盾.

④ $\hat{v} = \{v\}$.

事实上, 若 $\hat{v} \neq \{v\}$, 设 $\hat{v} \setminus \{v\}$ 中的哈密顿路记为 μ' . 由假定在 T 中存在 $P_2(L, \hat{v})$, 又由(5)知, 它只能是 $\hat{v}lL$, 再考虑到③, 于是存在 $P'_k(a, b): 1 \cdots (l-1)vs w'_1 \mu_1 \mu' l(s+1) \cdots k$. 这与假设矛盾.

由①、③、④知, $v = s-1$. 故(6)成立.

(7) $v \neq s-1, s$.

若 $v = s-1$ 或 s , 则 T 有如下七点性质:

① 对于任意 $i, j \in \{1, 2, \dots, l-1\}$, 且 $i > j+1$, 有 $(i, j) \in A$.

事实上, 由 (5)③, 用类似于引理 2 中 α 的证明, 便得结论.

② 对于任意 $i, j \in \{s+1, \dots, k\}$, 且 $i > j+1$, 有 $(i, j) \in A$.

这由 (5) 的 ④, 用类似引理 2 中 α 的证明, 便得结论.

③ 恒存在某个 $i \in \{2, 3, \dots, l\}$, 使 $(i, k) \in A$, 且对任意的 $j \in \{s+1, \dots, k-1\}$, 有 $(j, 1) \in A$.

事实上, 若对任意 $i \in \{2, \dots, l\}$, $(k, i) \in A$, 再注意到 ② 及 (5) 的 ④ 于是有 $I(k) = \{1, k-1\}$. 这和 [3] 中引理 1 矛盾, 故存在某个 $i \in \{2, 3, \dots, l\}$ 使 $(i, k) \in A$, 于是再由引理 4, 结论成立.

④ $(k, l) \in A$.

事实上, 若 $(l, k) \in A$, 则由引理 4, 对任意的 $i \in \{1, 2, \dots, l-1\}$, 有 $(k-1, i) \in A$. 否则和假设矛盾. 于是由 ② 及 (5) 的 ④, $I(k-1) \subset \{l, k-2\}$, 这又和 [3] 中引理 1 矛盾, 故结论成立.

⑤ $l > 2$.

由 ③、④ 知, $l=2$ 的情况不会发生, 故 $l > 2$.

⑥ $(1, l) \in A$.

事实上, 若 $(l, 1) \in A$, 注意到 ①、③ 及 (5) ②、(5) ③, 于是 $O(1) = \{2, k\}$, 这和 [3] 中引理 1 矛盾.

⑦ $(k, 2) \in A$

事实上, 若 $(2, k) \in A$. (A) $l=3$; 由 ③、④、(5) ②、(5) ③, 则 $P'_2(1, 2)$ 不存在. (B) $l=4$; 则由 ⑥ 存在 $P'_k(a, b)$: $14 \dots (k-1)w_1w_22k$. (C) $l \geq 5$; 则由 ①、⑥ 存在 $P'_k(a, b)$: $1l \dots (k-1)w_13 \dots (l-1)2k$. (A)、(B)、(C) 分别与定理假定及反证法假设相矛盾, 故 ⑦ 成立.

综合 ①、③、④、⑦ 及 (5) 的 ②、(5) 的 ③, 在 T 中不存在 $P'_2(1, k)$, 这又与定理假定相矛盾, 故 (7) 成立.

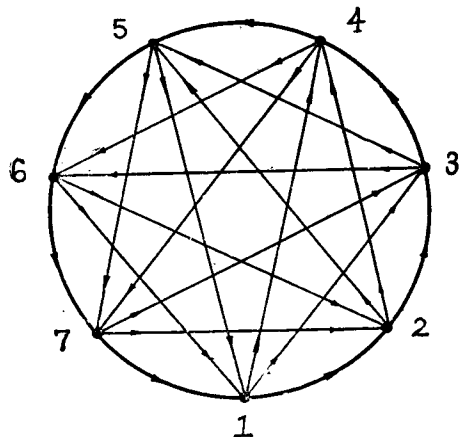
最后由 (6)、(7) 导出 $v \in \{l+1, \dots, s-1, s\}$, 这和假设存在满足 $u < l < v < m = s+1$ 的 $(u, v) \in A$ 相矛盾. 故在 (四) 的条件下, 恒存在 $P'_k(a, b)$.

综合 (一)、(二)、(三)、(四) 穷举了一切可能情况, 在定理条件下, 总存在 $P'_k(a, b)$. 故定理成立.

注 1 当 $p \geq 13$ 时, 总存在满足如下性质的 p 个顶点的竞赛图 T , 它的任一弧在 T 中恒存在对应的 $P'_k (k=2, 3, \dots, p-1)$ 和 $P'_j (j=3, 4, \dots, p-1)$, 但 T 仍可能不是完备强路连通图.

例 1

将图 1 记为 T_7 , 易直接验证, T_7 满足注 1



(图 1)

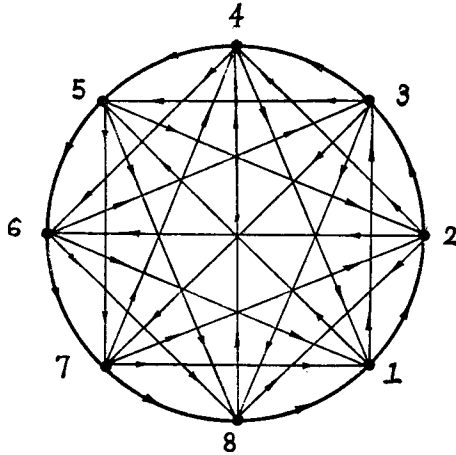
中所述条件。但在 T_7 中不存在 $P_2^2(2, 3)$ ，故 T_7 不具有完备强路连通性。

为了给出顶点数 $p > 7$ 的不具有完备强路连通性的竞赛图的例子，引进下述概念，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 $V = (V_0 \setminus \{v_0\}) \cup V_1$ ， $A = \{(v', v'') \mid v', v'' \in V, (v', v'') \in A_0 \cup A_1 \text{ 或 } v'' \in O_{T_0}(v_0), v' \in V_1, \text{ 或 } v' \in I_{T_0}(v_0), v'' \in V_1\}$ ， 所得的竞赛图 $T = (V, A)$ 称为 T_0 在 v_0 点的 T_1 扩张。 记为 $T = T_0[v_0; T_1]$ 。

对于任意给定的正整数 $p \geq 13$ ， 由 (3) 知， 存在 $p-6 (\geq 7)$ 个顶点的完备强路连通图 T_1 ， 于是 $T = T_7[1; T_1]$ 是 p 个顶点的竞赛图， 类似于 [3] 中引理 5 的证明， 知 T 满足注 1 中所述的条件， 且在 T 中 $P_2^2(2, 3)$ 仍不存在。 故 T 不具有完备强路连通性。

注 2 当 $p \geq 14$ 时， 总存在满足如下性质的 p 个顶点的竞赛图 T ， 它的任一弧恒存在对应的 $P_k (k=3, 4, \dots, p-1)$ 和 $P_j^i (j=2, 3, \dots, p-1)$ ， 但 T 仍可能不是完备强路连通竞赛图。

例 2

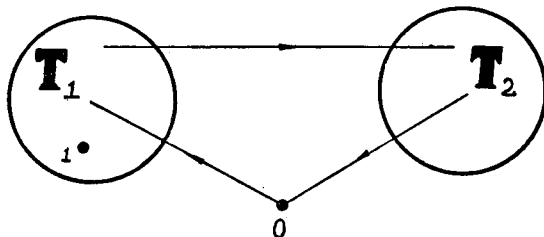


(图 2)

将图 2 记为 T_8 。 易直接验证 T_8 满足注 2 所述的条件， 但在 T_8 中不存在 $P_2^2(7, 8)$ 。 对于任意给定的整数 $p \geq 14$ ， 设 T_1 为某个 $p-7 (\geq 7)$ 个顶点的完备强路连通的竞赛图， 类似 [3] 中引理 5 的证明， $T = T_8[1, T_1]$ 是 p 个顶点的竞赛图， 且满足注 2 中所述的条件， 但在 T 中不存在 $P_2^2(7, 8)$ 。 故 T 不具有完备强路连通性。

注 3 当 $p \geq 15$ 时， 总存在满足如下性质的 p 个顶点的竞赛图 T ， 它的任一弧在 T 中恒存在对应的 $P_k (k=2, 3, \dots, p-1)$ 和 P_2^1 ， 但 T 仍可能不是完备强路连通图。

例 3



(图 3)

在图 3 中, $T_1 = (V_1, A_1)$ 、 $T_2 = (V_2, A_2)$ 分别为 7 个和 $p-8 (\geq 7)$ 个顶点的完备强路连通竞赛图. $V_1 \cap V_2 = \emptyset$, 顶点 $O \in V_1 \cup V_2$. 在 T_1 、 T_2 、 O 之间以如下方式添加弧: (V_1, V_2) 、 (V_2, O) 、 (O, V_1) . 最后所得的图记为 T . 显然 T 是 $p (\geq 15)$ 个顶点的竞赛图, 易直接验证 T 满足注 3 中所述的条件, 但 $P'_8(0, 1)$ 在 T 中不存在, 其中 $1 \in V_1$, 故 T 不具有完备强路连通性.

综合注 1、2、3 知, 定理 2 在某种意义下, 是最好的结果. 剩下的问题, 提出如下的猜测:

猜测 1 若 p 个顶点的竞赛图 T 中任意弧, 在 T 中恒存在对应这弧的 P_2 、 P'_2 、 P'_{p-1} , 则竞赛图 T 具有完备强路连通性.

这一猜测的更一般提法是:

猜测 2 若 p 个顶点的竞赛图 T 中任一弧, 在 T 中恒存在对应的 P'_2 、 P'_{p-1} , 则竞赛图 T 具有强路连通性.

参 考 文 献

- [1] Faudree, R. J. and Schelp, R. H., The square of a block is strongly path connected., *J. Comb. Theory, Ser. B*, **20**(1976), 47—61.
- [2] 朱永津、田丰, On the strong path connectivity of a tournament., *Scientia Sinica. Special Issue (II)*, (1979), 18—28.
- [3] 张克民、吴正声、邹园, 一类具有完备强路连通性的竞赛图的存在性, *南京大学学报(自然科学版)*(1981)第三期, 303—307
- [4] 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**(1981), 915—919; A necessary and sufficient condition for arc-pancylicity of tournaments., *Scientia Sinica (Series A)*, Vol XXXV, 3 (1982), 249—252.
- [5] Bondy J. A. and Murty, U. S. R., *Graph theory with applications.*, Am Elsevier, New york, (1976)