

## 二部定向图的最长通路和圈\*

张存铨

(曲阜师范学院)

一个没有环的,各对顶点之间至多只有一条弧的有向图,称为定向图.如定向图的顶点集合 $V$ 为两个子集合 $V_1$ 和 $V_2$ 的并,并且属于同一个子集合 $V_i(i=1,2)$ 的两个顶点之间没有弧相连,则称为二部定向图. B. Jackson曾证明<sup>[1]</sup>:当二部定向图 $D$ 的各顶点的出入度不小于 $k$ ,并且 $|V(D)| \leq 4k$ 时, $D$ 有 Hamilton 有向圈.本文将给出的定理为:

**定理:**当二部定向图 $D$ 的各顶点的出入度不小于 $k$ 时, $D$ 中必有 $4k+1$ 长的有向通路或至少为 $4k$ 长的有向圈.

显然,当 $|V(D)| \leq 4k$ 时,不存在 $4k+1$ 长的有向通路,于是必有 $4k$ 长的有向圈(即 Hamilton 圈)存在.从而, Jackson 的结果为本定理的直接推论.

本文将引用下面的符号:

二部定向图 $D=(V,A)=(V_1 \cup V_2,A)$ .  $V=V_1 \cup V_2$ 为顶点集合, $A$ 为弧集合. $A$ 中每一条弧的两个端点分属于 $V_1$ 和 $V_2$ .  $V_1$ 和 $V_2$ 的交为空集.

令 $v$ 为 $D$ 的一个顶点, $D'$ 为 $D$ 的一个子图.记 $(u,v)$ 为一条从 $u$ 指向 $v$ 的弧.记

$$I_{D'}(v) = \{u | u \in V(D'), (u,v) \in A\},$$

$$O_{D'}(v) = \{u | u \in V(D'), (v,u) \in A\}.$$

当 $V(D')=V(D)$ 时,略去表示子图的下标 $D'$ ,记为 $I(v)$ , $O(v)$ (显然,对于本文讨论的定向图,有 $|I(v)| \geq k$ , $|O(v)| \geq k$ ).当 $D'$ 为一个有向圈 $C=u_1 \cdots u_r u_1$ 时,记

$$I_C^+(v) = \{u_i | u_{i-1} \in I_C(v), \text{mod}(r)\},$$

$$O_C^-(v) = \{u_i | u_{i+1} \in O_C(v), \text{mod}(r)\}.$$

证明:假如有一个二部定向图 $D$ ,对上述定理不成立,即不存在长度为 $4k+1$ 的有向通路和长度至少为 $4k$ 的有向圈.则令 $D$ 中最长的有向通路的长度为 $l(l \leq 4k)$ .记

$$\mathcal{P} = \{P^{(i)} | P^{(i)} = v_1^{(i)} \cdots v_{l+1}^{(i)} \text{为 } D \text{ 中一条最长有向通路}\}.$$

由 $P^{(i)}$ 为最长,显然,

$$I(v_1^{(i)}) \subseteq V(P^{(i)}), O(v_{l+1}^{(i)}) \subseteq V(P^{(i)}).$$

\* 1980年12月9日收到.

推荐者:邵品琮(曲阜师范学院数学系).

由二部图的特点, 我们有:

$$\{v_1^{(i)}, v_3^{(i)}, \dots, v_{2s+1}^{(i)}, \dots\} \subseteq V_1 \text{ (或 } V_2), \{v_2^{(i)}, v_4^{(i)}, \dots, v_{2t}^{(i)}, \dots\} \subseteq V_2 \text{ (或 } V_1).$$

并且,

$$\text{如 } v_1^{(i)} \in V_1 \text{ (或 } V_2), \text{ 则 } I(v_1^{(i)}) \subseteq V_2 \text{ (或 } V_1).$$

$$\text{令 } 2r^{(i)} = \max\{t \mid v_t^{(i)} \in I(v_1^{(i)})\}, \quad r = \max_{P^{(i)} \in \mathcal{P}} \{r^{(i)}\}.$$

令  $P^{(0)} = v_1 \cdots v_{l+1}$ , 则有  $v_{2r} \in I(v_1)$ . 令  $v_1 \in V_1$ .

我们有

$$1. \quad 2r \geq 2k + 2 \tag{1}$$

如  $2r \leq 2k + 1$ . 则由  $v_2 \in O(v_1)$ ,  $I(v_1) \subseteq V_2$ , 可知  $I(v_1) \subseteq \{v_4, v_8, \dots, v_{2k}\}$ . 而  $|\{v_4, v_8, \dots, v_{2k}\}| = k - 1$ , 从而矛盾.

$$2. \quad 2r < l \tag{2}$$

如  $2r = l + 1$ . 则  $P^{(0)}$  成为一个有向圈.  $v_2 \cdots v_{l+1} v_1$  也是一条最长通路. 从而  $I(v_1) \cup O(v_1) \subseteq V_2(P^{(0)})$ . 于是,  $|V_2(P^{(0)})| \geq |I(v_1)| + |O(v_1)| \geq 2k$ . 则  $|V(P^{(0)})| = 2|V_2(P^{(0)})| \geq 4k$ , 这与  $D$  中不存在其长度至少为  $4k$  的有向圈矛盾.

如  $2r = l$ . 则由  $O(v_{l+1}) \subseteq V_2(P)$ , 存在  $v_{2t} \in O(v_{l+1})$ . 于是有  $v_{l+1} v_{2t} \cdots v_{2r} v_1 \cdots v_{2t-1}$ , 也是一条最长通路. 即有  $I(v_{l+1}) \subseteq V_2(P)$ . 从  $|V_2(P)| \geq |I(v_{l+1})| + |O(v_{l+1})| \geq 2k$  可知,  $|V(P^{(0)}) \setminus \{v_{l+1}\}| = 2|V_2(P)| \geq 4k$ , 即有向圈  $v_1 \cdots v_l v_1$  至少其长为  $4k$ . 从而与假设矛盾.

3. 分  $P^{(0)}$  为两段:  $C = v_1 \cdots v_{2r} v_1$  为一个有向圈,  $T = v_{2r+1} \cdots v_{l+1}$  为一个通路, 由 (2) 式,  $|V(T)| \geq 2$ .

$$4. \quad |O_C(v_{l+1})| \geq \left\lceil k + r - \frac{l-1}{2} \right\rceil > 0, \tag{3}$$

$$|I_C(v_{2r+1})| \geq \left\lceil k + r - \frac{l-1}{2} \right\rceil > 0. \tag{4}$$

由  $P^{(0)}$  为最长,  $V(P^{(0)}) \supseteq O(v_{l+1}) = O_C(v_{l+1}) \cup O_T(v_{l+1})$ . 由  $v_l \in I(v_{l+1})$ , 则  $O_T(v_{l+1}) \subseteq \{v_{l-2}, v_{l-4}, \dots, v_{l-2t}\}$  ( $l - 2t \geq 2r + 1$ ). 右边的集合有  $t \leq \frac{l-2r-1}{2}$  个点. 即

$$|O_T(v_{l+1})| \leq \frac{l-2r-1}{2}. \text{ 于是 } |O_C(v_{l+1})| \geq k + r - \frac{l-1}{2}. \text{ 由 (1) 式和 } l \leq 4k, \text{ 可得}$$

$$|O_C(v_{l+1})| \geq k + (k+1) - 2k + \frac{1}{2} > 1.$$

由上,  $O_C(v_{l+1}) \neq \emptyset$ . 令  $v_i \in O_C(v_{l+1})$ . 则  $P^{(1)} = v_{2r+1} \cdots v_{l+1} v_i \cdots v_{2r} v_1 \cdots v_{i-1}$ , 也为  $D$  的一条最长通路,  $I(v_{2r+1}) \subseteq V(P^{(1)})$ . 由  $v_{2r+1}$  在  $P^{(1)}$  中与  $v_{l+1}$  在  $P^{(0)}$  中的对称性, 类似地可证明  $|I_C(v_{2r+1})| \geq k + r - \frac{l-1}{2} > 1$ .

分别取上整数, 即(3)(4)两式得证.

5. 当  $l$  为偶数时.  $v_1, v_{2r+1}, v_{l+1}$  同属于  $V_1$ .

5—1, 必有  $I_c^{+2}(v_{2r+1}) \cap O_C(v_{l+1}) = \phi$ , 否则, 如有  $v_{2i} \in I_c^{+2}(v_{2r+1}) \cap O_C(v_{l+1})$ , 则有  $P^{(2)} = v_{2r+1} \cdots v_{l+1} v_{2i} \cdots v_{2i-2} v_{2i-1} = v_1^{(2)} \cdots v_{l+1}^{(2)}$ , 其中,  $v_{2r+1} = v_1^{(2)}, v_{2i-2} = v_l^{(2)}$ , 并且  $v_l^{(2)} \in I(v_1^{(2)})$ . 由  $r$  的定义, 即有  $2r \geq 2r^{(2)} \geq l$ , 与(2)式矛盾.

5—2, 由5—1, 并利用  $l \leq 4k$  及(3)(4)两式可知,

$$\begin{aligned} |V_2(C) \setminus I_c^{+2}(v_{2r+1}) \cup O_C(v_{l+1})| &= |V_2(C)| - [|I_c^{+2}(v_{2r+1})| + |O_C(v_{l+1})|] \\ &\leq r - 2 \left\lceil \left[ k + r - \frac{l-1}{2} \right] \right\rceil = -r - 2k + l - 2 \leq -r + \frac{l}{2} - 2. \end{aligned}$$

于是, 必有  $v_{2i} \in I_c^{+2}(v_{2r+1}), v_{2i+2t} \in O_C(v_{l+1}), 0 \leq t \leq \frac{l}{2} - r - 1$ . 则有

$$P^{(3)} = v_{2r+1} \cdots v_{l+1} v_{2i+2t} \cdots v_{2i-2} \cdots v_{2i+2t-1} = v_1^{(3)} \cdots v_{l+1}^{(3)},$$

其中,  $v_1^{(3)} = v_{2r+1}, v_{l+1}^{(3)} = v_{2i-2}, v_{l-2t}^{(3)} \in I(v_1^{(3)})$ .

由  $r$  的定义, 即有  $2r \geq 2r^{(3)} \geq l - 2t$ . 而从  $t \leq \frac{l}{2} - r - 1$  可得  $2r \leq l - 2t - 2$ , 从而矛盾.

6. 当  $l$  为奇数时.

6—1,  $I_c^{+1}(v_{2r+1}) \cap O_C(v_{l+1}) = \phi$ . 否则, 如有  $v_{2i+1} \in I_c^{+1}(v_{2r+1}) \cap O_C(v_{l+1})$ , 则有

$$P^{(4)} = v_{2r+1} \cdots v_{l+1} v_{2i+1} \cdots v_{2i} = v_1^{(4)} \cdots v_{l+1}^{(4)},$$

其中  $v_1^{(4)} = v_{2r+1}, v_{l+1}^{(4)} = v_{2i}, v_{l+1}^{(4)} \in I(v_1^{(4)})$ . 由  $r$  的定义, 有  $2r \geq 2r^{(4)} \geq l + 1$ , 与(2)式矛盾.

6—2, 由上, 可知

$$\begin{aligned} |V_1(C) \setminus I_c^{+1}(v_{2r+1}) \cup O_C(v_{l+1})| &= |V_1(C)| - [|I_c^{+1}(v_{2r+1})| + |O_C(v_{l+1})|] \\ &\leq r - 2 \left\lceil \left[ k + r - \frac{l-1}{2} \right] \right\rceil = r - 2k - 2r + l - 1 = l - r - 2k - 1 \leq \frac{l}{2} - r - 1. \end{aligned}$$

于是, 有  $v_{2i+1} \in I_c^{+1}(v_{2r+1}), v_{2i+2t+1} \in O_C(v_{l+1}), 0 \leq t \leq \frac{l}{2} - r$ . 有

$$P^{(5)} = v_{2r+1} \cdots v_{l+1} v_{2i+2t+1} \cdots v_{2i} \cdots v_{2i+2t} = v_1^{(5)} \cdots v_{l+1}^{(5)},$$

其中,  $v_{2r+1} = v_1^{(5)}, v_{2i} = v_{l-2t+1}^{(5)}, v_{l-2t+1}^{(5)} \in I(v_1^{(5)})$ . 由  $r$  的定义, 有  $2r \geq 2r^{(5)} \geq l - 2t + 1$ . 而从  $t \leq \frac{l}{2} - r$ , 有  $2r \leq l - 2t$ , 从而矛盾.

定理证毕.

作者感谢导师邵品琮先生的指导和审阅.

### 参 考 文 献

- [1] Jackson, B., Paths and Cycles in Oriented Graphs, Joint Canada-France Combinatorial Colloquium, 49, June 1979.

The Longest Paths and Cycles in Bipartite  
Oriented Graphs

By Zhang Cunquan (张存铨)

**Abstract**

Let  $D$  be a bipartite oriented graph in which the indegree and outdegree of each vertex are at least  $k$ . The result given in this paper is that  $D$  contains either a cycle of length at least  $4k$  or a path of length at least  $4k+1$ . Jackson [1] declared that: if  $|V(D)| \leq 4k$ ,  $D$  contains a Hamiltonian cycle. Evidently, the result of this paper implies the result given by Jackson.