

## 非 $h$ 强竞赛图及其得分向量\*

李炯生

(中国科技大学数学系, 合肥)

### § 1 引 言

设 $n$ 阶竞赛图 $T_n$ 的顶点集合为 $V(T_n) = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ .  $T_n$ 中顶点 $v$ 的得分记作 $s(v)$ . 记 $s(v_i) = r_i, i = 1, 2, \dots, n$ . 可以重排 $V(T_n)$ 中的顶点 $v_1, v_2, \dots, v_n$ , 使得 $r_1 < r_2 < \dots < r_n$ . 则 $R_n = (r_1, r_2, \dots, r_n)$ 是 $T_n$ 的得分向量. 所有以 $R_n$ 为得分向量的不同构的竞赛图集合记作 $\mathcal{F}(R_n)$ . 设 $U \subseteq V(T_n)$ ,  $T_n$ 中删掉 $U$ 的子竞赛图记作 $T_n - U$ . 特别, 当 $U = \{v\}$ 时, 记 $T_n - U$ 为 $T_n - v$ . 对于 $U, W \subseteq V(T_n)$ ,  $T_n$ 中所有由 $U$ 指向 $W$ 的边集合记作 $U \text{ dom } W$ .  $|X|$ 表示集合 $X$ 的基数.

文[1]引进了如下定义.

**定义1** 设 $T_n$ 是 $n$ 阶竞赛图,  $h$ 是正整数,  $1 < h < n - 2$ . 如果对任意 $U \subseteq V(T_n), |U| = h - 1$ , 子竞赛图 $T_n - U$ 是强的, 则 $T_n$ 称为 $h$ 强的.

显然, “1强”等价于“强”, 在[1]中, “2强”也称为“超强”(superstrong). C. Thomassen [2]则称“2强”为“2连通”(2-connected).

仿照S. B. Rao [3], 有下面的定义.

**定义2** 设 $R_n = (r_1, r_2, \dots, r_n)$ 是得分向量. 如果 $\mathcal{F}(R_n)$ 中含有非 $h$ 强竞赛图, 则 $R_n$ 称为隐含非 $h$ 强 (potentially non- $h$ -strong).

L. W. Beineke 与K. S. Bagga 在1985年美国纽约科学院年会上宣读了他们关于超强竞赛图的工作 (见[4]), 其中包含了他们给出的关于得分向量 $R_n$ 为隐含非超强的判准, 他们的结论是

**定理3** 设 $R_n$ 是某个强竞赛图的得分向量. 则 $R_n$ 为隐含非超强的充要条件是, 存在正整数 $k$ , 使得

$$r_1 + r_2 + \dots + r_k < \binom{k+1}{2},$$

$$r_1 + r_2 + \dots + r_k + r_{k+1} < \binom{k}{2} + n - 1.$$

本文的目的是把L. W. Beineke 与K. S. Bagga 的上述结论推广到一般非 $h$ 强竞赛图上.

### § 2 主要结论

下面是本文的主要结论.

\* 1989年11月11日收到.

**定理 4** 设整数  $h$  满足  $2 \leq h \leq n-2$ . 则得分向量  $R_n = (r_1, r_2, \dots, r_n)$  为隐含非  $h$  强的充要条件是, 存在正整数  $k \leq n-h$ , 使得

$$r_1 + r_2 + \dots + r_k \leq \binom{k}{2} + (h-1)k, \quad (1)$$

且对每个整数  $i$ ,  $1 \leq i \leq h-1$ , 均有

$$r_1 + r_2 + \dots + r_k + r_{k+h-i} + \dots + r_{k+h-1} \leq \binom{k+i}{2} + i(n-k-i) + k(h-1-i). \quad (2)$$

**证明** 必要性. 设  $R_n = (r_1, r_2, \dots, r_n)$  是隐含非  $h$  强的, 则  $\mathcal{F}(R_n)$  中含有非  $h$  强竞赛图  $T_n$ . 由定义 1, 存在  $X = \{u_1, u_2, \dots, u_{h-1}\} \subseteq V(T_n)$ , 使得  $T_n - X$  是可约的. 于是  $T_n - X$  的顶点集合  $V(T_n - X)$  具有划分  $(A, B)$ ,  $A, B \neq \emptyset$ , 使得  $\text{Adom} B = \emptyset$ . 因此,

$$\begin{aligned} \sum_{v \in A} s(v) &= |\text{Adom} V(T_n)| \\ &= |\text{Adom} A| + |\text{Adom} X| + |\text{Adom} B|. \end{aligned}$$

记  $|A| = k$ , 则  $k = n - h + 1 - |B| \leq n - h$ , 且

$$|\text{Adom} A| = \binom{k}{2}, \quad |\text{Adom} X| \leq (h-1)k.$$

所以,

$$r_1 + r_2 + \dots + r_k \leq \sum_{v \in A} s(v) \leq \binom{k}{2} + (h-1)k,$$

即式 (1) 成立. 其次, 设  $Y \subseteq X$ ,  $1 \leq |Y| = i \leq h-1$ , 并且对任意  $y \in Y$  和  $z \in Z = X \setminus Y$ , 有  $s(y) \geq s(z)$ , 则

$$\begin{aligned} \sum_{v \in A \cup Y} s(v) &= |(A \cup Y) \text{dom} V(T_n)| \\ &= |(A \cup Y) \text{dom} (A \cup Y)| + |\text{Adom} Z| + |\text{Adom} B| + |Y \text{dom} (Z \cup B)|. \end{aligned}$$

由于

$$\begin{aligned} |(A \cup Y) \text{dom} (A \cup Y)| &= \binom{k+i}{2}, \quad |\text{Adom} B| = 0, \\ |\text{Adom} Z| &\leq k(h-1-i), \quad |Y \text{dom} (Z \cup B)| \leq i(n-k-i), \end{aligned}$$

所以

$$r_1 + r_2 + \dots + r_k + r_{k+h-i} + \dots + r_{k+h-1} \leq \sum_{v \in A \cup Y} s(v) \leq \binom{k+i}{2} + i(n-k-i) + k(h-1-i),$$

即式 (2) 成立.

充分性. 设对得分向量  $R_n = (r_1, r_2, \dots, r_n)$ , 存在正整数  $k$ ,  $1 \leq k \leq n-h$ , 使得式 (1) 和 (2) 成立. 设  $T_n \in \mathcal{F}(R_n)$ , 并记  $V(T_n) = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ ,  $U = \{v_1, v_2, \dots, v_k\}$ ,  $X = \{v_{k+1}, v_{k+2}, \dots, v_{k+h-1}\}$ ,  $W = \{v_{k+h}, v_{k+h+1}, \dots, v_n\}$ . 假设对所有  $T_n \in \mathcal{F}(R_n)$ ,  $T_n - X$  都是强的. 在所有  $T_n \in \mathcal{F}(R_n)$  中, 选取  $T_n \in \mathcal{F}(R_n)$ , 使得在  $T_n$  中由  $U$  指向  $W$  的边数为最小. 对如此选取的  $\tilde{T}_n$ , 有

(i) 存在  $x_0 \in X$ ,  $u_0 \in U$ , 使得  $x_0 \rightarrow u_0$ . 否则对每个  $x \in X$  和每个  $u \in U$ , 均有  $u \rightarrow x$ . 因此  $|U \text{dom} X| = k(h-1)$ . 因为  $\tilde{T}_n - X$  是强的, 因此  $\tilde{T}_n$  含有由  $U$  指向  $W$  的边, 即  $|U \text{dom} W| \geq 1$ . 于是,

$$\begin{aligned} r_1 + r_2 + \dots + r_k &= \sum_{u \in U} s(u) = |U \text{dom} V(\tilde{T}_n)| \\ &= |U \text{dom} U| + |U \text{dom} X| + |U \text{dom} W| \\ &\geq \binom{k}{2} + k(h-1) + 1, \end{aligned}$$

与式 (1) 矛盾.

(ii) 存在  $y_0 \in X, w_0 \in W$ , 使得  $w_0 \rightarrow y_0$ . 否则对每个  $y \in X$  和每个  $w \in W$ , 均有  $y \rightarrow w$ . 因此  $|X \text{dom} W| = (h-1)(n-k-h+1)$ . 因为  $\tilde{T}_n - X$  是强的, 所以  $|U \text{dom} W| \geq 1$ . 于是,

$$\begin{aligned} r_1 + r_2 + \cdots + r_k + r_{k+1} + \cdots + r_{k+h-1} &= \sum_{u \in U \cup X} s(u) = |(U \cup X) \text{dom} V(\tilde{T}_n)| \\ &= |(U \cup X) \text{dom} (U \cup X)| + |X \text{dom} W| + |U \text{dom} W| \\ &\geq \binom{k+h-1}{2} + (h-1)(n-k-h+1) + 1, \end{aligned}$$

与  $i = h-1$  时的式 (2) 矛盾.

(iii) 对 (i) 中的顶点  $x_0$  与 (ii) 中的顶点  $y_0$ , 有  $x_0 \neq y_0$ . 否则  $x_0 = y_0$ . 因为  $\tilde{T}_n - X$  是强的, 因此  $\tilde{T}_n - X$  中含有由  $u_0$  指向  $w_0$  的有向道路  $u_0 z_1 z_2 \cdots z_s w_0$ . 于是  $T_n$  中含有圈  $C: x_0 u_0 z_1 z_2 \cdots z_s w_0 y_0$ . 将  $\tilde{T}_n$  中圈  $C$  上的每条边都反一方向, 其他边的方向保持不动, 得到的  $n$  阶竞赛图记作  $T_n^*$ . 显然,  $T_n^* \in \mathcal{F}(R_n)$ , 而且  $T_n^*$  中由  $U$  指向  $W$  的边数小于  $\tilde{T}_n$  中由  $U$  指向  $W$  的边数, 与  $\tilde{T}_n$  的选取矛盾.

(iv) 在  $\tilde{T}_n$  中由顶点子集  $X$  导出的子竞赛图  $T[X]$  是可约的. 否则  $T[X]$  是强的. 因此  $T[X]$  含有由 (ii) 中的顶点  $y_0$  到 (i) 中的顶点  $x_0$  的有向道路  $y_0 y_1 y_2 \cdots y_r x_0$ . 又  $\tilde{T}_n - X$  是强的, 因此  $\tilde{T}_n - X$  含有由 (i) 中的顶点  $u_0$  到 (ii) 中的顶点  $w_0$  的有向道路  $u_0 w_1 w_2 \cdots w_s w_0$ . 所以  $\tilde{T}_n$  中含有圈  $C: y_0 y_1 y_2 \cdots y_r x_0 u_0 w_1 w_2 \cdots w_s w_0$ . 将  $\tilde{T}_n$  中圈  $C$  上每条边都反一方向, 其他边的方向保持不动, 得到的  $n$  阶竞赛图  $T_n^* \in \mathcal{F}(R_n)$ , 且  $T_n^*$  中由  $U$  指向  $W$  的边数小于  $T_n$  的, 与  $T_n$  的选取矛盾.

由于  $T[X]$  是可约的, 因此具有分解  $S_1, S_2, \dots, S_t$ , 其中每个  $S_i$  都是强的, 而且当  $1 \leq i < j \leq t$  时,  $T[X]$  中不含由  $V(S_i)$  指向  $V(S_j)$  的边. 与 (iii)、(iv) 相仿, 可以证明,

(v)  $T[X]$  中每个强分支  $S_i$  不能同时含有 (i) 中的顶点  $x_0$  与 (ii) 中的顶点  $y_0$ .

在  $T[X]$  中, 所有含有形如 (i) 中的顶点  $x_0$  的强分支  $S_i$  中最小的下标记作  $j_0$ . 记  $A = V(S_{j_0}) \cup V(S_{j_0+1}) \cup \cdots \cup V(S_t)$ .

(vi) 对每个  $v \in A$  和每个  $w \in W$ , 均有  $v \rightarrow w$ . 否则有某个  $z \in A$  和某个  $u \in W$ , 使得  $u \rightarrow z$ . 由 (v) 可知,  $z$  所属的强分支  $S_i$  不同于  $S_{j_0}$ . 因此  $i > j_0$ . 于是  $T[X]$  含有由  $z$  到  $x_0$  的有向道路, 而  $\tilde{T}_n - X$  含有由  $u_0$  到  $u$  的有向道路. 与 (iii) 相仿, 由此将导致与  $\tilde{T}_n$  的选取的矛盾.

由 (ii) 和 (vi) 可知,  $j_0 > 1$ . 因此  $1 \leq |A| = i \leq h-2$ . 记  $B = X \setminus A$ . 由  $A$  的定义可知, 对任意  $z \in B$  和任意  $u \in U$ , 均有  $u \rightarrow z$ , 而对任意  $w \in A$ , 均有  $w \rightarrow z$ , 即  $|U \text{dom} B| = k(h-1-i)$ ,  $|A \text{dom} B| = i(h-1-i)$ . 由 (vi),  $|A \text{dom} W| = i(n-k-h+1)$ . 于是,

$$\begin{aligned} r_1 + r_2 + \cdots + r_k + r_{k+h-i} + \cdots + r_{k+h-1} &\geq \sum_{u \in U \cup A} s(u) \\ &= |(U \cup A) \text{dom} V(\tilde{T}_n)| \\ &= |(U \cup A) \text{dom} (U \cup A)| + |U \text{dom} B| + |U \text{dom} W| \\ &\quad + |A \text{dom} B| + |A \text{dom} W| \\ &\geq \binom{k+i}{2} + k(h-1-i) + 1 + i(h-1-i) + i(n-k-h+1), \end{aligned}$$

其中因为  $\tilde{T}_n - X$  是强的, 故  $|U\text{dom}W| \geq 1$ . 上式显然矛盾于式 (2). 这表明, 关于对所有  $T_n \in \mathcal{F}(R_n)$ ,  $T_n - X$  为强的假设不成立. 因此存在  $T_n^* \in \mathcal{F}(R_n)$ , 使得  $T_n^* - X$  是可约的, 即  $\mathcal{F}(R_n)$  含有非  $h$  强竞赛图  $T_n^*$ . 定理 4 证毕.

### 参 考 文 献

- [1] 李炯生, 黄国勋, 广西大学学报, 2(1988), 1—5.
- [2] C. Thomassen, J. Combinatorial Theory, 28B(1980), 142—163.
- [3] S. B. Rao, A survey of theory of Potentially P-graphic and forcibly P-graphic, degree sequences, in Lecture Notes in Mathematics, 885 (Ed, S. B. Rao), Springer-verlag, 1981, pp441—458.
- [4] L. W. Beineke and K. S. Bagga, Ann. N. Y. Acad. Sci. 555 (1989), 30—39.

## Non- $h$ -strong Tournaments and Their Score Vectors

*Li Jiongsheng*

(University of Science and Technology of China, Hefei)

### Abstract

A tournament  $T_n$  of order  $n$  is said to be  $h$ -strong if every subtournament of order  $n-h+1$  in  $T_n$  is strong, and a score vector  $R_n = (r_1, r_2, \dots, r_n)$  is said to be potentially non- $h$ -strong if there exists some non- $h$ -strong tournament such that its score vector is  $R_n$ . The purpose of this paper is to give a criterion for determining whether a score vector  $R_n$  is potentially non- $h$ -strong.