

# 关于集控制集的若干结论<sup>\*</sup>

于崇智

(基础课部)

**摘要** 设图  $G=(V, E)$ . 一子集  $D \subset V$ , 若对任何  $X \subset V - D$ , 都存在一个非空子集  $Y \subset D$ , 使得导出子图  $\langle X \cup Y \rangle$  连通, 则称  $D$  为  $G$  的集控制集( $sd$ -集).  $G$  的集控制数  $\chi(G)$  是  $G$  的集控制集的最小基数. 基数为  $\chi(G)$  的集控制集称为  $G$  的最小集控制集. 本文讨论了割点属于  $G$  的任一最小集控制集的必要条件, 并且给出了  $G$  有独立集控制集的充要条件.

**关键词** 图; 集控制集; 割点; 最小集控制集; 独立集控制集

**分类号** O157.5

## 0 引言

设图  $G=(V, E)$ . 一子集  $D \subset V$ , 若对  $V - D$  中的任一顶点  $u$ , 均有  $D$  内的某些顶点与  $u$  邻接, 则称  $D$  为  $G$  的一个控制集. 文献[1]中提出了控制集的一个等价定义: 一子集  $D \subset V$ , 若对  $V - D$  中的任一单点子集  $\{u\}$ , 至少存在  $D$  内的一个单点子集  $\{v\}$ , 使导出子图  $\langle \{u, v\} \rangle$  连通, 则称  $D$  为  $G$  的一个控制集.

一子集  $D \subset V$ , 若对  $V - D$  的任一子集  $X$  均存在一个非空子集  $Y \subset D$ , 使导出子图  $\langle X \cup Y \rangle$  是连通的, 则称  $D$  为  $G$  的一个集控制集( $set$ -dominating set), 简称为  $sd$ -集. 图  $G$  的一个  $sd$ -集的最小基数称为  $G$  的集控制数( $set$ -domination number), 记为  $\chi(G)$ . 基数为  $\chi(G)$  的集控制集称为  $G$  的最小集控制集, 简称为  $\chi$ -集.

$G$  的一个集控制集  $D$  又是独立集, 则称  $D$  是  $G$  的一个独立集控制集.

本文中提及的图均为有限简单无向图. 文中没有定义的术语和符号见文献[2].

## 1 割点与 $\chi$ -集

文献[3]中已给出一子集  $D$  为  $G$  的  $sd$ -集的充要条件, 即

**引理1** 图  $G=(V, E)$ . 若一子集  $D \subset V$ , 则  $D$  是  $G$  的一个  $sd$ -集的充要条件是

收稿日期: 1996-3-25. 于崇智, 男, 1946年生, 副教授.

(1)  $D$  为  $G$  的一个控制集;

(2)  $\forall u, v \in V - D, uv \in E(G)$ , 则存在一条  $D$  内的  $u - v$  通路.

从引理1可得

**引理2**  $G$  是有割点的连通图.  $D$  是  $G$  的一个  $\chi$ -集. 若割点  $v \in D$ , 设

$$G - v = F_1 \cup F_2 \cup \dots \cup F_r,$$

其中  $F_i (i=1, 2, \dots, r)$  均为  $G - v$  的连通分支, 则  $\forall u_i \in F_i$  且  $u_i \in V - D$ , 必存在  $u_i$  到  $v$  的  $D$  内通路.

**证明** 由引理1,  $G - v$  的不同分支中不属于  $D$  的顶点间必有一条  $D$  内通路, 因为  $v$  为割点, 故此通路必过割点  $v$ .

文献[1]中提出二个公开问题, 其中第二个问题是: 一个割点在  $G$  的任何一个  $\chi$ -集中的必要条件是什么? 对此, 我们有

**定理1** 若  $G = (V, E)$  是有割点  $v$  的连通图, 割点  $v$  属于  $G$  的任何一个  $\chi$ -集  $D$ , 则  $G - v$  的任一连通分支中至少有一点不属于  $D$ .

**证明** 设  $G - v = F_1 \cup F_2 \cup \dots \cup F_r$ , 其中  $F_r (i=1, 2, \dots, r)$  均为  $G - v$  的连通分支. 已知  $D$  是  $G$  的任何一个  $\chi$ -集, 且  $v \in D$ .

我们用反证法. 假设存在一个  $G - v$  的连通分支, 不妨设为  $F_1$ ,  $\forall u \in F_1$ , 有  $u \in D$ . 在  $F_1$  中任意取定一点  $u$ , 记  $D' = D - \{u\}$ . 我们来证明  $D'$  是  $G$  的  $sd$ -集. 分成两种情况讨论.

情况1 若  $F_1$  为单点子集  $\{u\}$ .

因为  $G$  连通, 所以  $uv \in E(G)$ . 因为  $v \in D$ , 所以  $v \in D' = D - \{u\}$ . 在  $G$  中  $v$  控制  $u$ .

因为  $D$  为  $\chi$ -集, 即为  $sd$ -集. 由引理1,  $D$  为  $G$  的控制集.  $\forall x \in F_i (i=2, 3, \dots, r)$  且  $x \in D$ , 至少必存在一点  $z \in D$  且  $z \in F_1$ , 使  $xz \in E(G)$ . 所以  $z \in D' = D - \{u\}$ . 所以  $D'$  为  $G$  的控制集. 显然,  $\forall x, y \in F_i (i=2, 3, \dots, r)$ , 且  $x, y \in D$ , 存在  $x - y$  的  $D$  内通路, 即  $D'$  内通路. 只要证  $u$  与  $x$  间存在  $D$  内通路即可. 事实上, 由引理2, 存在  $x$  到割点  $v$  间的  $D$  内通路, 因为  $x \in F_i (i=2, 3, \dots, r)$ , 所以该通路即为  $D'$  内通路. 又因为  $uv \in E(G)$ , 所以  $x - u$  间存在  $D$  内通路, 即  $D'$  内通路. 由引理1,  $D'$  为  $G$  的  $sd$ -集.

情况2 若  $F_1$  为非单点子集.

由假设  $F_1$  是  $G - v$  的一个非空连通分支. 所以至少存在一点  $\omega \in N(u)$ , 由反证法假设,  $F_1$  中任何一点都属于  $D$ , 所以  $\omega \in D' = D - \{u\}$ . 在  $G$  中  $\omega$  控制  $u$ . 又因为  $F_1$  连通, 显然存在  $u - v$  间的  $D$  内通路, 即  $D'$  内通路.  $\forall x \in F_i (i=2, 3, \dots, r)$  且  $x \in D' = D - \{u\}$ , 由引理2, 存在  $x - v$  间的  $D$  内通路, 即  $D'$  内通路, 两条通路相连接于  $v$ , 即为  $x - u$  间的  $D'$  内通路. 由引理1,  $D'$  是  $G$  的  $sd$ -集.

因为  $|D'| = |D| - 1 < |D| = \chi(G)$ , 这与已知  $D$  是  $G$  的一个  $\chi$ -集, 即最小集控制集矛盾, 故证.

从定理1可得到下面推论.

**推论1**  $G$  是有割点  $v$  的连通图.  $D$  是  $G$  的一个  $\chi$ -集, 若  $v \in D$ , 则  $G - v$  的分支中至多只有一个分支含有不属于  $D$  的点.

**证明** 假设  $G - v$  中有二个分支含有不属于  $D$  的顶点, 记为  $x, y$ . 因  $G$  连通, 属于  $G - v$  的不同分支的  $x, y$  间存在  $x - y$  的  $D$  内通路. 已知  $v$  为割点, 故  $x, y$  间的任一通路必经过  $v$ , 但  $v$

$\in D$ , 矛盾.

设  $G$  是有割点的连通图.  $D$  是  $G$  的一个  $\chi$ -集, 易见子图  $\langle D \rangle$  不必连通. 文献[1]中有引理3 设  $G$  是有割点的连通图, 则存在一个包含  $G$  的所有割点的  $\chi$ -集.

但我们进一步得到

定理2  $G$  是有割点的连通图, 则存在一个包含  $G$  的所有割点的连通  $\chi$ -集.

证明 由引理3, 设  $D$  是  $G$  的一个包含  $G$  的所有割点的  $\chi$ -集.  $v$  是  $G$  的一个割点,  $v \in D$ . 从定理1, 若  $G-v = F_1 \cup F_2 \cup \dots \cup F_r$ , 则  $F_i (i = 1, 2, \dots, r)$  都存在不属于  $D$  的顶点. 如果  $D$  不连通, 则至少存在  $G-v$  的一个分支, 不妨设为  $F_1$ , 而  $F_1$  中必有顶点  $u \in D$ , 使  $u-v$  间没有  $D$  内通路. 因为  $G$  连通, 在  $u, v$  间的任一条通路  $u \omega \omega \dots \omega v$  上, 至少有一点  $\omega$  不属于  $D$ .

现证  $u, v$  间必存在一条通路  $P$ , 使  $P$  上仅有一点  $\omega \in V-D$ . 从引理2, 因  $v$  为  $G$  的割点, 且  $v \in D$ , 则必存在  $\omega$  到  $v$  的  $D$  内通路, 因此  $\omega_{+1}, \omega_{+2}, \dots, \omega_s$  都属于  $D$ .

另外设  $P$  上离  $u$  最近但又不属于  $D$  的顶点为  $\omega_j, j < i$ , 由引理2, 存在  $w_j$  到  $v$  的  $D$  内通路  $P_1$ , 故  $u$  到  $v$  的通路可选择  $u$  经  $P_1$  到  $w_j$ , 再由  $w_j$  经  $P$  到  $v$ , 此时  $w_1, w_2, \dots, w_{j-1} \in D$ . 我们总能假设存在  $u, v$  间的通路  $P = u \omega \omega \dots \omega v$ , 使  $P$  上仅一点  $\omega_i \in V-D$ .

记  $D' = (D - \{u\}) \cup \{\omega\}$ . 因  $|D'| = |D| = \chi(G)$ , 可验证  $D'$  为  $G$  的一个  $\chi$ -集, 仍包含  $G$  的所有割点. 因  $G$  为有限图, 所以  $G-v$  的每一个分支中属于  $D$  但和  $v$  间没有  $D$  内通路的顶点数也有限, 上述这种交换  $D$  内外顶点的步骤可继续进行, 直至  $\forall u \in D$ , 都和割点  $v$  间存在  $D$  内通路. 这个  $\chi$ -集必定连通, 且包含  $G$  的所有割点, 证毕.

## 2 独立集控制集

文献[1]中给出了  $G$  有独立集控制集的必要条件, 即  $G$  的直径不大于4, 并指出其逆不一定成立. 但我们有

定理3 连通图  $G = (V, E)$  有独立集控制集  $D$  的充要条件是

- (1)  $D$  是  $G$  的一个独立控制集;
- (2)  $\forall u, v \in V-D$ , 且  $uv \in E$ , 则存在顶点  $\omega \in D$ , 使  $u\omega \in E, v\omega \in E$ .

证明 必要性 因为  $D$  为  $G$  的一个集控制集, 故  $D$  必为  $G$  的控制集. 已知  $D$  独立, 所以  $D$  是  $G$  的一个独立控制集.

$\forall u, v \in V-D$ , 且  $uv \in E$ , 由引理1, 存在一条  $u, v$  间的  $D$  内通路  $P$ , 记

$$P = u \omega \omega \dots \omega v,$$

其中  $\omega \in D (i = 1, 2, \dots, S)$ . 若  $S \neq 1$ , 则与  $D$  为独立集矛盾, 所以  $S = 1$ , 必要性得证.

充分性由独立集控制集的定义和引理1立证.

$G$  有独立集控制集, 但不一定有独立  $\chi$ -集. 如图1中的双星图  $G$ .  $G$  有独立集控制集  $\{u_1, v_2, v_3\}$ , 但唯一的  $\chi$ -集  $\{u_1, v_1\}$  不独立.

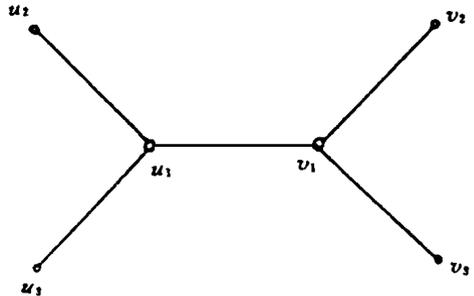


图1 双星图  $G$

## 参 考 文 献

- 1 Sampathkumar·E, Pushpa Latha·L·Set Domination in Graphs·Journal of Graph Theory·1994, 18( 5) :489~495
- 2 邦迪 J·A, 默蒂 U·S·R·图论及其应用:吴望名等译·北京:科学出版社,1984.284
- 3 于崇智·图的集控制数·华东交通大学学报·1995, 12( 4) :76~78

## Some Results about Set Dominating Set

Yu Chongzhi

( Basic Courses Department)

**Abstract** Let  $G(V, E)$  be a graph. A set  $D \subset V$  is a set-dominating set (sd-set) if for every set  $X \subset V - D$ , there exists a nonempty set  $Y \subset D$ , such that the subgraph  $\langle X \cup Y \rangle$  induced by  $X \cup Y$  is connected. The set-domination number  $\gamma(G)$  is the minimum cardinality of a sd-set. In this paper, a necessary condition that a cut vertex belongs to every  $\gamma$ -set of  $G$  is discussed, and a necessary and sufficient condition of existing independent set-dominating set in  $G$  is given.

**Key words** graph; set dominating set; cut vertex; minimum set dominating set; independent set dominating set