

临界n-棱-连通图的最小度

苏 健 基

(广西师范大学)

[1] 中定理 1 给出了临界 n -棱-连通图的一个重要性质：临界 n -棱-连通图至少有一个 n 度点。本文采用与 [1] 不同的方法，推广了 [1] 定理 1，证明了临界 n -棱-连通图至少有 2 个 n 度点，而且当 $n \geq 3$ 时，这是临界 n -棱-连通图 n 度点个数的最好下界。

§ 1 一些定义和记号

本文讨论的都是有限阶简单图，没有定义的术语和记号均见于 [2]。

我们称 (x, s) 是 G 的极小点-棱 截，如果顶点 $x \in G$, s 是 $G - x$ 的棱 截，并且 $|S| = \lambda(G - x)$ 。设 (x, s) 是 G 的一个极小点-棱 截，我们说它 截 G 为 G_1 与 G_2 两部分，是指：

1° 当 $|S| \geq 1$ 时， G_1 与 G_2 恰是 $G - x - S$ 的两个分支；

2° 当 $|S| = 0$ 时， G_1 是 $G - x$ 的若干个分支的并图， G_2 是 $G - x$ 的其余分支的并图，并且 G_1 与 G_2 各至少包含一个 $G - x$ 的分支。

设 G 是 n -棱-连通图，如果对任一 $x \in G$ 都有 $\lambda(G - x) \leq n - 1$ ，则称 G 为临界 n -棱-连通图。由于 $G = K^2$ 是唯一的临界 1-棱-连通图（见 [3]），因此以下均假定 $n \geq 2$ 。

设 $A, B \subseteq V(G)$ ，并且 $A \cap B = \emptyset$ ， G 中联结 A 与 B 的棱集记为 $E_G(A \times B)$ ，简记为 $E(A \times B)$ 。

§ 2 极小点-棱 截的性质

引理 1 设 G 是 n -棱-连通图， (x, S) 是 G 的一个极小点-棱 截，它 截 G 为 G_1 与 G_2 两部分，而 $V(G_1) - V(S) \neq \emptyset$ ，若 $x' \in V(G_1) - V(S)$ ，且 $\lambda(G - x') \leq n - 1$ ，则 $G - x'$ 中一定存在这样一个棱 截 S' ，使 (x', S') 是 G 的极小点-棱 截，它 截 G 为这样的两部分 G'_1 与 G'_2 ，使 G'_1 满足

$$V(G'_1) \subseteq V(G_1) \cup \{x\}, \quad |V(G'_1)| < |V(G_1)| \quad (1)$$

证 对给定的 x' ，任取 G 的一个极小点-棱 截 (x', S') ，它 截 G 为 G'_1 与 G'_2 两部分。下面我们证明：或者 S' 满足引理要求，或者可以在 $G - x'$ 中另选一个棱 截满足引理要求。令

$$V_{1i} = V(G_1) \cap V(G'_i), \quad V_{2i} = V(G_2) \cap V(G'_i), \quad i = 1, 2.$$

我们分以下几种情形讨论：

1. 如果 $V_{21} = \emptyset$ 或 $V_{22} = \emptyset$

先考虑 $V_{21} = \emptyset$ 的情形。因为 $V(G'_1) \subseteq V_{11} \cup V_{21} \cup \{x\}$ 及 $V_{11} \subseteq V(G_1)$ ，所以这时有

* 1982年5月3日收到。

$V(G'_1) \subseteq V(G_1) \cup \{x\}$ 。因为 $x' \neq x$, 所以必有 $x \in G'_1$ 或 $x \in G'_2$ 。

1° 设 $x \in G'_1$ 。由于 $x' \in V(G_1) - V(s)$, 所以 $\Gamma(x') \cap V_{22} = \emptyset$ 。因为 G 是 n -棱-连通图, 而 $\lambda(G - x') \leq n - 1$, 所以 $\Gamma(x') \cap V(G'_2) \neq \emptyset$, 但 $V(G'_2) = V_{12} \cup V_{22}$, 所以 $\Gamma(x') \cap V_{12} \neq \emptyset$, 因此 $V_{12} \neq \emptyset$ 。任取 $y \in V_{12}$, 易见 $y \notin G'_1$, $y \neq x'$ 及 $x' \in G_1$, $y \notin G'_1$, 因此由 $V(G'_1) \subseteq V(G_1) \cup \{x\}$ 即知 $|V(G'_1)| < |V(G_1)|$, 因而 (1) 式成立。

2° $x \in G'_2$, 这时 $x \notin G'_1$, 由 $V(G'_1) \subseteq V(G_1) \cup \{x\}$ 可知 $V(G'_1) \subseteq V(G_1)$ 。又由 $x \in G_2$, $x' \notin G'_1$, 所以 $|V(G'_1)| < |V(G_1)|$, (1) 式成立。

如果 $V_{22} = \emptyset$, 令 $G''_1 = G'_2$, $G''_2 = G'_1$, 便有 $V(G_2) \cap V(G'_1) = V_{22} = \emptyset$ 。于是从上面的证明, 便得 G'_1 满足 (1)。

2. 如果 $V_{21} \neq \emptyset \neq V_{12}$

将棱集 $E(V_{11} \times V_{21})$, $E(V_{12} \times V_{21})$, $E(V_{11} \times V_{12})$, $E(V_{12} \times V_{12})$, $E(x \times V_{12})$, $E(x \times V_{22})$ 分别简记作 E_1 , E_2 , E_3 , E_4 , E_5 , E_6 , E_7 , E_8 (见图 1), 令 $|E_k| = m_k$, $k = 1, \dots, 8$ 。

因为必有 $x \in G'_1$ 或 $x \in G'_2$, 先设 $x \in G'_1$ 。注意到 $s = E(V(G_1) \times V(G_2))$ 以及 $x' \in V(G_1) - V(s)$, 所以 s 恰是互不相交的棱集 E_1 , E_2 , E_3 , E_4 的并集, 因此

$$m_1 + m_2 + m_3 + m_4 \geq \lambda(G - x) \quad (2)$$

因为 $x \in G'_1$, 同理可得

$$m_1 + m_4 + m_5 + m_6 + m_7 + m_8 \geq |s'| + \lambda(G - x') \quad (3)$$

记 V_{21} 在 $V(G - x)$ 中的补集为 \bar{V}_{21} , 易见 $\bar{V}_{21} \neq \emptyset$, 且 $E(\bar{V}_{21} \times V_{21})$ 是互不相交棱集 E_1 , E_2 , E_3 的并集, 而 $E(\bar{V}_{12} \times V_{21})$ 是 $G - x$ 的棱截, 因此

$$m_1 + m_4 + m_5 \geq \lambda(G - x) \quad (4)$$

因为 $x \in G'_1$, 由情形 1 中 1° 的证明可知 $V_{12} \neq \emptyset$ 。记 V_{12} 在 $V(G - x')$ 中的补集为 \bar{V}_{12} , 易见 $\bar{V}_{12} \neq \emptyset$, 同理可得

$$m_2 + m_3 + m_6 + m_7 \geq \lambda(G - x') \quad (5)$$

由 (2)、(4) 与 (3) 式可推得 $m_2 + m_3 + m_6 + m_7 \leq \lambda(G - x')$, 注意到 (5) 式即得 $m_2 + m_3 + m_5 + m_7 = \lambda(G - x')$ 。但 $|E(\bar{V}_{12} \times V_{12})| = m_2 + m_3 + m_5 + m_7$, 如果记 $s'' = E(\bar{V}_{12} \times V_{12})$, 则 $|s''| = \lambda(G - x')$, 因此 (x', s'') 也是 G 的极小点棱截。令 $G''_1 = G[V_{12}]$, $G''_2 = G - V_{12}$, 则 G''_1 与 G''_2 是 (x', s'') 截得 G 的两部分。此时易见 G''_1 满足 (1)。

如果 $x \in G'_2$, 令 $G''_1 = G'_2$, $G''_2 = G'_1$, 便有 $x \in G''_1$ 。于是, 从上面的证明也知引理成立, 证毕。

引理 2 在引理 1 中把条件 “ G 是 n -棱-连通图” 改为 “ G 是临界 2-棱-连通图”, 则 (1) 式可改进为

$$V(G'_1) \subseteq V(G_1), \quad |V(G'_1)| < |V(G_1)| \quad (6)$$

证 由引理 1 的证明可知, 只要对引理 1 中情形 1 的 1° 证明满足 (6) 式即可。设 $x \in G'_1$ 及 $V_{21} = \emptyset$, 由引理 1 的证明可知, 这时必有 $V_{12} \neq \emptyset$ 。我们仍采用情形 2 中的记号, 这时 (2) 与 (3) 式仍成立。因为 $V_{21} = \emptyset$, 所以 $m_1 = m_3 = m_6 = 0$, 由于 G 是临界 2-棱-连通图, 因而

由(2)与(3)式可得

$$m_2 + m_4 = \lambda(G - x) \leq 1 \quad (7)$$

$$m_4 + m_5 + m_7 + m_8 = \lambda(G - x') \leq 1 \quad (8)$$

因为 $\lambda(G) \geq 2$, 而 $\lambda(G - x) \leq 1$, 所以 $\Gamma(x) \cap V(G_2) \neq \emptyset$, 而 $V_{21} = \emptyset$, 所以 $m_8 = |E_8| =$

$|\Gamma(x) \cap V_{22}| \geq 1$, 由(8)式可得 $m_4 = m_5 = m_7 = 0$, $m_8 = \lambda(G - x') = 1$ 。由于 $V_{12} \neq \emptyset$, 由引理1中情形2的证明可知(5)式成立, 因而 $m_2 \geq \lambda(G - x') = 1$, 由(7)式即得 $\lambda(G - x) = m_2 = 1$ 。令 $s'' = E_2$, $G''_1 = G[V_{12}]$, $G''_2 = G - x' - V_{12}$, 则 (x', s'') 是 G 的极小点-棱截, G''_1 与 G''_2 是 (x', s'') 截 G 所得的两部分, 且 G''_1 满足(6)式。当 $V_{22} = \emptyset$, $x \in G'_2$ 时, 可类似证明, 证毕。

§ 3 临界 n -棱-连通图的最小度

定理1 设 G 是临界 n -棱-连通图, (x, s) 是 G 的任一个极小点-棱截, 它截 G 为 G_1 与 G_2 两部分, 则 $V(G_1) \cup \{x\}$ 与 $V(G_2) \cup \{x\}$ 中各至少有一个 G 的 n 度点。

证 假设 $V(G_1) \cup \{x\}$ 中无 G 的 n 度点, 我们设法引出矛盾。如果 $V(G_1) - V(s) = \emptyset$, 则必有 $|V(G_1)| = 1$ 或 $n - 1$, 这时 G_1 中每一顶点都是 G 的 n 度点, 与假设矛盾, 因此 $V(G_1) - V(s) \neq \emptyset$ 。任取一 $x' \in V(G_1) - V(s)$, 由引理1知存在这样的极小点-棱截 (x', s') , 它截 G 为这样的两部分 G'_1 与 G'_2 , 使得

$$V(G'_1) \subseteq V(G_1) \cup \{x\}, \quad |V(G'_1)| < |V(G_1)|$$

因为 $V(G'_1) \cup \{x'\} \subseteq V(G_1) \cup \{x\}$, 所以 $V(G'_1) \cup \{x'\}$ 中也无 G 的 n 度点, 同理可知 $V(G'_1) - V(s') \neq \emptyset$ 。重复上述讨论, 可得无限多个顶点集

$$V(G_1), V(G'_1), \dots, V(G_1^{(k)}), \dots$$

其中

$$V(G_1^{(k)}) \subseteq V(G_1) \cup \{x\}, \quad k = 1, 2, \dots$$

并有

$$|V(G_1)| > |V(G'_1)| > \dots > |V(G_1^{(k)})| > \dots$$

这与 G 的有限阶相矛盾, 故 $V(G_1) \cup \{x\}$ 中有 G 的 n 度点。对 $V(G_2) \cup \{x\}$ 可作类似证明。

证毕。

由此即得〔1〕中定理1

推论 设 G 是临界 n -棱-连通图, 则 $\delta(G) = n$ 。

由该推论可知, 对于临界 n -棱-连通图必有 $\delta(G) = n$ 。

利用引理2, 类似于定理1可以证明:

定理2 设 G 是临界 2-棱-连通图, (x, s) 是 G 的任一极小点-棱截, 它截 G 为 G_1 与 G_2 两部分, 则 G_1 与 G_2 中各至少有一个 G 的 2 度点。

利用引理2与定理2, 可以证明阶数大于 3 的临界 2-棱-连通图至少有 4 个 2 度点, 这一结论朱必文已在〔4〕中得到。对于 $n \geq 3$, 我们有

定理3 设 G 是临界 n -棱-连通图, 则 G 至少有 2 个 n 度点。

证 如果 G 中每一顶点都是 n 度点, 定理显然成立。现假设 x 是 G 的一个非 n 度点, 取

G 的极小点-棱截 (x, s) , 它截 G 为 G_1 与 G_2 两部分。由定理 1 并注意到 $d(x) > n$, 即知本定理成立。证毕。

设 G 是临界 n -棱-连通图, 则 $|V(G)| \geq n+1$, 并且 $|V(G)| = n+1$ 的充要条件是 $G = K^{n+1}$ 。下面我们给出阶数大于 $n+1$ 的临界 n -棱-连通图的例子。

例 设 $n \geq 3$ 。取两个顶点 x_1 与 x_2 及完全图 $K^{n+1} = K^{n-3} + K^4$, 将 K^{n-3} 中每一顶点与 x_1 、 x_2 各联一条棱, 将 K^4 中的两个顶点各与 x_1 联一条棱但与 x_2 不联棱, 将 K^4 中其余两个顶点各与 x_2 联一条棱但与 x_1 不联棱, 这样得到的图记作 H_n (见图 2)。不难看出 H_n 是临界 n -棱-连通图, x_1 与 x_2 是 H_n 仅有 2 个 n 度点。

上述例子告诉我们, 对任一 $n \geq 3$, 总存在仅有 2 个 n 度点的临界 n -棱-连通图, 因此当 $n \geq 3$ 时, 定理 3 给出了临界 n -棱-连通图 n 度点个数的最好下界。

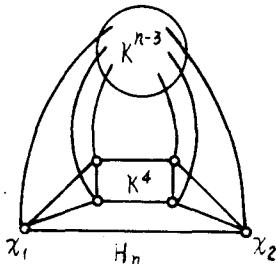


图 2

取 m 个图 H_n 的复本, 依次将一个复本的 n 度点与另一个复本的 n 度点重合, 使首尾两个复本各有一个 n 度点, 这样得到的图仍旧是仅有 2 个 n 度点的临界 n -棱-连通图, 但其阶增大为 $m(n+2)+1$ 。这告诉我们对给定的 $n \geq 3$, 存在阶数为任意大的仅有 2 个 n 度点的临界 n -棱-连通图, 临界 n -棱-连通图的这一性质是与极小 n -连通图及极小 n -连通图很不相同的 (见 [5])。

朱必文、李永洁同志对本文初稿提出了许多宝贵意见, 谨对他们表示衷心地感谢。

参 考 文 献

- [1] 李永洁, 关于临界 n -棱-连通图, 华中工学院学报, 4 (1981), 23—28。
- [2] Bollobás, B., Extremal graph theory, Academic Press, London, 1978.
- [3] Lick, D.R., Minimally n -line connected graphs, J.Reine Angew.Math. 252 (1972), 178—182.
- [4] 朱必文, 临界 2-棱-连通图, 应用数学学报, 6 (1983), 292—301
- [5] Nebesky, L., The minimum degree and connectivity of a graph, in “Theory and Applications of Graphs”(Proceedings, Michigan 1976), Springer-Verlag Berlin Heidelberg, 1978, 412—419.

The Minimum Degree of a Critically n -Line-Connected Graph

Shu Jian-ji (苏健基)

Abstract

A graph G is said to be Critically n -line-connected if it is n -line-connected, but for each $x \in G$, $\lambda(G-x) \leq n-1$. The following result is proved: Every critically n -line-connected graph contains at least two vertices of degree n , and then this lower bound is best possible as $n \geq 3$.