

文章编号: 1000-5471(2008)03-0034-03

关于广义棱连通度的一个注记^①

雷 澜, 李霄民

重庆工商大学 数学与统计学院, 重庆 400067

摘要: 将广义棱 $\alpha(G)$ 的定义推广到 $m+1$ 个同构图的情形, 定义了图 $\alpha^m(G)$, 得到广义棱 $\alpha^m(G)$ 的点连通度和边连通度的几个性质.

关键词: 广义棱; 最小度; 边连通度; 连通度

中图分类号: O157.5

文献标识码: A

近年来, 由实际问题归结而来的广义棱的问题, 已经引起了众多图论研究者的注意^[1-4]. 文献[1]定义了一个连通图 G 在置换 α 上生成的广义棱柱 $\alpha(G)$, 该广义棱柱由原图 G 和与 G 同构的另一个图 G_y 生成, 即 $\alpha(G)$ 共含有两个与 G 同构的图. 而在 G 的顶点和 G_y 的顶点之间的边由置换 α 决定, 这些边加上原图 G 和 G_y 的边, 就是广义棱柱 $\alpha(G)$ 的边. 文献[3,4]研究了该广义棱的点连通度 $\kappa(G)$ 、边连通度 $\kappa'(G)$ 、染色等问题. 文献[2]在文献[1]的结果上, 又通过引入广义棱的子图的边连通度和点连通度的上界值 $\bar{\kappa}(G)$, $\bar{\kappa}'(G)$, 研究了图所代表的网络的抗攻击性和安全性. 本文在文献[1]的基础上, 推广广义棱的定义, 讨论推广的广义棱的连通度的若干性质, 而这些性质与广义棱定义中的置换的取法无关. 接着研究该广义棱所代表的网络的安全, 最后进一步把研究结果推广到原图为路的情况.

设 G_0 是一个有 n 个顶点的图, 记 G_0 的顶点为 $V(G_0) = \{v_1^0, v_2^0, \dots, v_n^0\}$. 设映射 $f_i: G_0 \rightarrow G_i$ 为从 G_0 到 G_i 的任意一个同构映射, 即 G_i 是与 G_0 同构的连通图, $V(G_i) = \{v_1^i, v_2^i, \dots, v_n^i\}$, $1 \leq i \leq m$, G_i 中的每一个顶点 v_k^i 为 v_j^0 的象 ($1 \leq k \leq n$, $1 \leq j \leq n$). 定义 G_0 与 G_i 间的边集为 E_i , 即若 $f_i: v_j^0 \xrightarrow{i} v_k^i$, 则边 $v_j^0 v_k^i \in E_i$. 此即设 X 是图 $K_{1,m}$, 将 X 的顶点标注为 u_0, u_1, \dots, u_m , 其中 $d(u_0) = m$, $d(u_i) = 1$ ($1 \leq i \leq m$). 将图 X 的顶点 u_0 用图 G 来替换, 顶点 u_i 用与 G 同构的图 G_i 来替换. 也就是说, 对给定的原图 G , 以及在 S_n 中的任意一个映射 $f_i: G_0 \rightarrow G_i$, 我们定义的广义棱如果用符号 $\alpha^m(G)$ 来标记, 则它的顶点集为 $V(\alpha^m(G)) = \bigcup_{i=0}^m V(G_i)$. 该广义棱 $\alpha^m(G)$ 的边集为所有 G_i ($1 \leq i \leq m$) 的边与由映射 f_i 产生的边集之和, 故 $E(\alpha^m(G)) = (\bigcup_{i=0}^m E(G_i)) \cup (\bigcup_{i=1}^m E_i)$. 广义棱 $\alpha^m(G)$ 如图 1 所示.

为研究广义棱 $\alpha^m(G)$ 的连通度, 我们引入符号 $U(G)$. 设 S 为图 G 的一个点割, $|V(C)|$ 为 $G-S$ 的非空分支 C 的顶点个数. 记 $U(G) = \min\{|S| + |V(C)|\}$, 即 $U(G)$ 表示对 G 的所有点割 S 及 $G-S$ 的所有非空分支的点数之和取最小值.

① 收稿日期: 2007-09-04

基金项目: 重庆市自然科学基金资助项目 CQCSTC(NO.2007BA2004); 重庆市教委资助项目(KJ07010).

作者简介: 雷 澜(1973-), 女, 重庆人, 硕士, 主要从事图论及其应用研究.

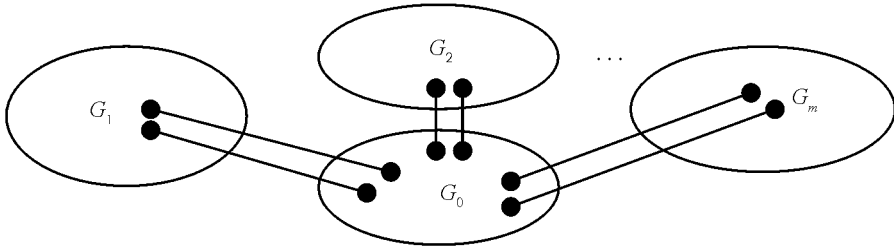


图 1 广义棱 $\alpha^m(G)$

引理 1 $U(G) \leq \delta(G) + 1 \leq |V(G)|$.

证 因为从图 G 中去掉任意顶点的邻域, 则该图不连通或得平凡图. 故结论成立.

引理 2^[1] 如果 G 是一个有 n 个顶点的连通图, 则 $U(G) = \delta(G) + 1$.

定理 1 $\min\{(m+1)\kappa(G), U(G)\} \leq \kappa(\alpha^m(G)) \leq U(G)$.

证 根据 $U(G)$ 的定义, 由于 G_1, G_2, \dots, G_m 是与 G_0 同构的图, 我们假定 S 是 G 的一个点割, 记 C 为 $G - S$ 得到的图中满足 $U(G) = \min\{|S| + |V(C)|\}$ 的那个连通分支. 类似地, 记 S_i 是 G_i 的点割集, $0 \leq i \leq m$, C_i 是 $G_i - S_i$ 中点数最少的连通分支, 满足 $U(G_i) = \min\{|S_i| + |V(C_i)|\}$. 在广义棱 $\alpha^m(G)$ 中, 按 $\alpha^m(G)$ 的定义, 由于 G 与 G_i 同构, 故 $U(G) = U(G_i)$. 因为 C_i 中的顶点通过 S_i 和映射 f_i 下的象点与图 $\alpha^m(G)$ 的其余部分相连通, 所以

$$\kappa(\alpha^m(G)) \leq |S_i| + |V(C_i)| = U(G_i) = U(G)$$

设 $S \subset V(\alpha^m(G))$, 且 S 为 $\alpha^m(G)$ 的一个点割集. 记 $S_i = S \cap V(G_i)$, $0 \leq i \leq m$. 显然, 某些 S_i 可能为空集. 注意到 $|S| = \sum_{i=0}^m |S_i|$, 我们进一步考虑图 $\alpha^m(G) - S$ 的结构, 证明将分下面 4 种情况.

情况 1 假设存在某一个图, $G_i - S_i$ 或者 $G_j - S_j$ ($i \neq j$) 中有一个是空图. 不失一般性, 可设 $G_j - S_j$ 是空图. 则 $S_j = V(G_j)$. 此时, 显然有 $|S| \geq |S_j| = |V_j| \geq U(G)$.

情况 2 假设 $G_0 - S_0$ 和 $G_j - S_j$ ($j = 1, 2, \dots, m$) 都是连通的. 因为 S 是 $\alpha^m(G)$ 的一个点割, 所以存在 k ($1 \leq k \leq m$), 使在 $\alpha^m(G)$ 中, $G_0 - S_0$ 的点和 $G_k - S_k$ 的点之间没有边. 即在 $G_k - S_k$ 中的每一个点 u_k , 它的原象 u_k 一定在 S_0 中. 此即 $|S_0| \geq |V(G_j - S_j)|$. 所以

$$|S| \geq |S_0| + |S_j| \geq |S_j| + |V(G_j - S_j)| \geq U(G)$$

情况 3 假设所有的 $G_i - S_i$ ($0 \leq i \leq m$) 都不连通, 则每一个点集 S_0, S_1, \dots, S_m 都是原图 G 的点割. 此时 $|S| = \sum_{i=0}^m |S_i| \geq (m+1)\kappa(G)$.

情况 4 假设 $G_i - S_i$ ($1 \leq i \leq m$) 和 $G_0 - S_0$ 中任意有一个是连通的, 另外一个是不连通的. 不妨设 $G_i - S_i$ 是不连通的, 则对 $G_i - S_i$ 中的某个连通分支 C_x , 如果有点 $u_x \in C_x$, 而 u_x 的象 $u_{\alpha(i)}^0 \in G_0 - S_0$, 则 $\alpha^m(G) - S$ 将会是连通的, 从而推出矛盾. 故 u_x 的象 $u_{\alpha(i)}^j \in S_0$. 故有 $|S_0| \geq |V(C_x)|$. 即

$$|S| \geq |S_i| + |V(C_x)| \geq U(G)$$

综上, $\alpha^m(G)$ 已经被证明至少为 $(m+1)\kappa(G)$ 或者为 $U(G)$, 故 $\kappa(\alpha^m(G)) \geq \min\{(m+1)\kappa(G), U(G)\}$.

由引理 2、定理 1 及文献[2], 引入符号 $\bar{\kappa}(G)$. 我们定义 $\bar{\kappa}(G) = \max\{\kappa(H) \mid \text{其中 } H \text{ 为 } G \text{ 的子图}\}$. 类似地, 定义 $\bar{\delta}(G) = \max\{\delta(H)\}$. 我们有下面的定理 2.

定理 2 若 G 是一个连通图, 则

$$\min\{(m+1)\kappa(G), \delta(G) + 1\} \leq \kappa(\alpha^m(G)) \leq \bar{\kappa}(\alpha^m(G)) \leq \bar{\delta}(G) + 1$$

证 要证明定理 2, 只需要证明 $\bar{\kappa}(\alpha^m(G)) \leq \bar{\delta}(G) + 1$.

设 G_1, G_2, \dots, G_m 是与 G_0 同构的图. 令 H 是广义棱 $\alpha^m(G)$ 的一个满足 $\bar{\kappa}(\alpha^m(G)) = \kappa(H)$ 的子图, 记 $H_i = H \cap G_i$, $0 \leq i \leq m$. 如果所有的 H_i 都为一个平凡点, 那么 $H \cong K_{1,m}$. 此时我们一定有 $G = K_1$, 且

$\alpha^m(G) = K_{1,m}$. 在这种情况下, 结论显然成立.

否则, 设 u 是子图 H 中顶点度数最小的那个点, 即 $\delta(H) = d(u)$, 不失一般性, 设 $u \in V(H_k)$, 则有 $d(u) \leq \delta(H_k) + 1$. 故有

$$\kappa(\alpha^m(G)) = \kappa(H) \leq \delta(H) \leq \delta(H_k) + 1 \leq \bar{\delta}(G) + 1$$

故定理 2 得证.

本定理充分说明广义棱所构成的网络具有较强的抗攻击性, 该网络的安全性可获得充分的保障.

若 G 是一个有 n 个顶点的连通图, 顶点标记为 $V(G) = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$. P 是一条路, P 的顶点依次标记为 u_0, u_1, \dots, u_m . 则将 P 的顶点 u_0 用 G 替换, u_1, u_2, \dots, u_m 依次用与 G 同构的图 G_1, G_2, \dots, G_m 来替换. 其中 G_i 与 G_{i+1} 之间的边由置换 α 决定, 即若记 G_i 与 G_{i+1} 之间的边集为 E_i , 则

$$E_i = \{v_j^i v_k^{i+1} \mid v_j^i \in V(G_i), v_k^{i+1} \in V(G_{i+1})\}$$

对如此构成的广义棱, 我们有以下推论. 其证明与定理 1 和定理 2 类似.

推论 1 $\min\{(m+1)\kappa(G), U(G)\} \leq \kappa(\alpha^m(G)) \leq U(G)$.

推论 2 $\min\{(m+1)\kappa(G), \delta(G) + 1\} \leq \kappa(\alpha^m(G)) \leq \bar{\kappa}(\alpha^m(G)) \leq \bar{\delta}(G) + 1$.

参考文献:

- [1] Piazza B L, Ringeisen R D. Connectivity of Generalized Prisms Vver G [J]. Discrete Appl Math, 1991, 30: 229 – 223.
- [2] Lai H J. Note Large Survivable Nets and the Generalized Prisms [J]. Discrete Appl Math, 1995, 61: 181 – 185.
- [3] Ringeisen R D. On cycle Permutation Graphs [J]. Discrete Math, 1984, 51: 265 – 275.
- [4] Balbuena C, Marcote X, Garcia-Vázquez P. On Restricted Connectivities of Permutation Graphs [J]. Published online in Wiley InterScience, 2005, 45: 113 – 118.
- [5] 李霄民. 判定超欧拉图的一个新方法 [J]. 西南大学学报(自然科学版), 2007, 29(4): 41 – 43.
- [6] 曲晓英, 赵海红. 三连通半无爪图的点泛圈性 [J]. 西南师范大学学报(自然科学版), 2006, 31(2): 26 – 29.

A Note on the Connectivity of Generalized Prisms

LEI Lan, LI Xiao-min

Mathematics and Statistics College of Chongqing Technology and Business University, Chongqing 400067, China

Abstract: The definition of the prism here is popularized to $m+1$ copies, which is denoted by $\alpha^m(G)$. The some properties of vertex-connectivity and the edge-connectivity of $\alpha^m(G)$ have been studied in the note.

Key words: prism; minimum degree; edge-connectivity; connectivity

责任编辑 覃吉康