

The Generalized 3-Connectivity of Cartesian Product of Complete Graphs

Hengzhe Li, Yuanyuan Lu, Jiajia Wang

College of Mathematics and Information Science, Henan Normal University, Xinxiang Henan
Email: lhz@htu.cn, lyy1xf@163.com, sxywjj012@163.com

Received: Feb. 3rd, 2019; accepted: Feb. 18th, 2019; published: Feb. 26th, 2019

Abstract

Let S be a set of at least two vertices in a graph G . A subtree T of G is an S -Steiner tree if $S \subseteq V(T)$. Two S -Steiner trees T_1 and T_2 are internally disjoint if $E(T_1) \cap E(T_2) = \emptyset$ and $V(T_1) \cap V(T_2) = S$. Let $\kappa_G(S)$ be the maximum number of internally disjoint S -Steiner trees in G , and let $\kappa_k(G)$ be the minimum $\kappa_G(S)$ for S ranges over all k -subsets of $V(G)$. In this paper, we study the κ_3 -connectivity of Cartesian product of complete graphs, determine $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2}) = n_1 + n_2 - 3$ for any two complete graphs; $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2} \square \dots \square K_{n_k}) = \sum_{i=1}^k n_i - k - 1$ for any k complete graphs, where $k \geq 2$.

Keywords

Complete Graphs, κ_3 -Connectivity, Cartesian Product

完全图的笛卡尔积的广义3-连通度

李恒哲, 芦园园, 王佳佳

河南师范大学数学和信息科学学院, 河南 新乡
Email: lhz@htu.cn, lyy1xf@163.com, sxywjj012@163.com

收稿日期: 2019年2月3日; 录用日期: 2019年2月18日; 发布日期: 2019年2月26日

摘要

设 S 是图 G 中至少有 2 个顶点的集合, T 是 G 的一棵子树。如果 $S \subseteq V(T)$, 则称 T 是 G 的一棵 S -斯坦纳树。设 T_1

与 T_2 是 S -斯坦纳树, 如果 $E(T_1) \cap E(T_2) = \emptyset$ 且 $V(T_1) \cap V(T_2) = S$, 则称 T_1 与 T_2 是内部不交的 S -斯坦纳树。 $\kappa_G(S)$ 表示图 G 中内部不交的 S -斯坦纳树的最大数目, $\kappa_k(G)$ 是当 S 遍及 $V(G)$ 的所有 k 元子集时的最小的 $\kappa_G(S)$ 。在本文中, 我们研究完全图的笛卡尔积的 κ_3 -连通度。对于任意两个完全图 K_{n_1} 与 K_{n_2} , 确定 $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2}) = n_1 + n_2 - 3$; 对于任意 $k(k \geq 2)$ 个完全图, 确定 $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2} \square \cdots \square K_{n_k}) = \sum_{i=1}^k n_i - k - 1$ 。

关键词

完全图, κ_3 -连通度, 笛卡尔积

Copyright © 2019 by authors and Hans Publishers Inc.

This work is licensed under the Creative Commons Attribution International License (CC BY).

<http://creativecommons.org/licenses/by/4.0/>



Open Access

1. 引言

在本文中, 所有的图都是无向、有限的简单图。对于在本文中没提到的图论的概念与术语, 我们可以参考[1]。

设图 G 是一个连通图, S 是图 G 中至少有 2 个顶点的集合, T 是 G 的一棵子树。如果 $S \subseteq V(T)$, 则称 T 是 G 的一棵 S -斯坦纳树。设 T_1 与 T_2 是 S -斯坦纳树, 如果 $E(T_1) \cap E(T_2) = \emptyset$ 且 $V(T_1) \cap V(T_2) = S$, 则称 T_1 与 T_2 是内部不交的 S -斯坦纳树。对于 $V(G)$ 的一个子集 S , $\kappa_G(S)$ 表示图 G 中内部不交的 S -斯坦纳树的最大数目。如果 $S = \{x, y\}$, 则 $\kappa_G(S) = \kappa_G(\{x, y\})$ 是局部点连通度。对于 $k \geq 2$ 的整数, $\kappa_k(G)$ 是当 S 遍及 $V(G)$ 的所有 k 元子集时的最小的 $\kappa_G(S)$, 称它为广义 k -连通度, 简称 κ_k -连通度。Chartrand 等人[2]引入了 κ_k -连通度。显然, 当 $|S| = 2$ 时, $\kappa_2(G) = \kappa(G)$ 。

笛卡尔积是最重要的图运算之一, 并且在网络的设计与分析中有重要作用。在过去的几十年, 许多图论学者研究了笛卡尔积图的(边)连通度[3]-[9]。显然, 在同构意义下, 该运算满足交换律, 即 $G \square H \cong H \square G$, 该运算满足结合律, 即 $(F \square G) \square H \cong F \square (G \square H)$ 。

对于一般图 G 来说, 确定 $\kappa_k(G)$ 是一件非常困难的事情。到目前为止, 只有少数图类的 κ_k -连通度被确定, 例如, Chartrand 等人[10]确定了完全图的 κ_k -连通度; Lin 和 Zhang 确定了超立方体的 κ_4 -连通度; Li 和 Wang [11]确定了递归循环图的 λ_3 -连通度与 κ_3 -连通度, 等等。图论学者研究了图的广义连通度的上界与下界[12][13][14][15][16], 图论学者研究了图运算的广义(边)连通度的上界与下界[12][17]。更多的结果, 可以参考[18]。

在本文中, 我们将研究完全图的笛卡尔积的 κ_3 -连通度。本文的结构如下, 在第 2 部分, 我们将介绍一些定义和已知的结论; 在第 3 部分, 我们将给出主要的结果。

2. 预备知识

设 G 和 H 是两个图, 图 G 与 H 的笛卡尔积, 记作 $G \square H$, 其顶点集为 $V(G) \times V(H)$, 两个顶点 (u, v) 与 (u', v') 相邻当且仅当 $u = u'$ 且 $vv' \in E(H)$, 或 $v = v'$ 且 $uu' \in E(G)$ 。特别地, n 条路的笛卡尔积是 n -维网格图。长为 1 的 n 条路的笛卡尔积是 n -维超立方体。

设 G 与 H 是两个图, 顶点集分别为 $V(G) = \{u_1, u_2, \dots, u_n\}$, $V(H) = \{v_1, v_2, \dots, v_m\}$ 。我们用 $G(u_i, v_j)$ 来表示 $G \square H$ 的子图, 这个子图是由顶点集 $\{(u_i, v_j) | 1 \leq i \leq n\}$ 诱导出来的。类似的, 我们用 $H(u_i, v_j)$ 来表示 $G \square H$ 的子图, 这个子图是由顶点集 $\{(u_i, v_j) | 1 \leq j \leq m\}$ 诱导出来的。显然, 对于图 G 中的不同顶点 u_i 与

u_{i_2} , 有 $G(u_{i_1}, v_j) = G(u_{i_2}, v_j)$ 。为了简单, 我们可以用 G^{v_j} 来代替 $G(u_i, v_j) (1 \leq i \leq n)$ 。类似的, 我们也可以用 H^{u_i} 来代替 $H(u_i, v_j) (1 \leq j \leq m)$ 。下面的几个符号可以简化我们的证明。

给定一个顶点 $v_a \in V(H)$, 对于 $V(G)$ 中的任意顶点 u , 有 $u^{v_a} := (u, v_a)$, 对于 G 中的任意子图 G_1 , 有 $G_1^{v_a} := (V(G_1^{v_a}), E(G_1^{v_a}))$, 其中 $V(G_1^{v_a}) = \{(u, v_a) : u \in V(G_1)\}$, $E(G_1^{v_a}) = \{(u, v_a)(u', v_a) : uu' \in E(G_1)\}$ 。

给定一个顶点 $v_b \in V(H)$, 对于任意顶点 $(u, v_a) \in V(G^{v_a})$, 有 $(u, v_a)^{v_b} := (u, v_b)$, 对于任意子图 $G_1 \subseteq G^{v_a}$, 有 $G_1^{v_b} := (V(G_1^{v_b}), E(G_1^{v_b}))$, 其中 $V(G_1^{v_b}) = \{(u, v_b) : (u, v_a) \in V(G_1^{v_a})\}$, $E(G_1^{v_b}) = \{(u, v_b)(u', v_b) : (u, v_a)(u', v_a) \in E(G_1^{v_a})\}$ 。

类似的, 给定一个顶点 $u_a \in V(G)$, 对于 $v \in V(H)$ 可以定义映射 v^{u_a} , 对于 $H_1 \subseteq H$ 可以定义映射 $H_1^{u_a}$; 给定一个顶点 $u_b \in V(G)$, 对于 $(u_a, v) \in V(H^{u_a})$ 可以定义映射 $(u_a, v)^{u_b}$, 对于 $H_1 \subseteq H^{u_a}$ 可以定义映射 $H_1^{u_b}$ 。

下面的几个定理和引理对我们要证明的结果很重要。

定理 2.1 [10]: 对于任意两个整数 n 和 k , $2 \leq k \leq n$, 有 $\kappa_k(K_n) = n - \left\lceil \frac{k}{2} \right\rceil$ 。

引理 2.2 [13]: 设图 G 是一个至少有 3 个顶点的连通图, 如果图 G 有两个最小度为 $\delta(G)$ 的相邻顶点, 则有 $\kappa_k(G) \leq \delta(G) - 1$; 而且, 上界是紧的。

定理 2.3 [1]: 设图 G 是一个 k -连通图, 如果 x 与 y 是 G 中的一对不同顶点, 那么在图 G 中存在 k 条内部不交的 xy -路 P_1, P_2, \dots, P_k 。

引理 2.4 [19]: 如果图 G 是 k -连通的, 那么对于任意顶点 x 和子集 $U \subseteq V(G) \setminus x$, 满足 $|U| \geq k$, 都有一个大小为 k 的 x, U -扇。

定理 2.5 [20]: $\kappa_4(Q_k) = k - 1, k \geq 2$ 。

引理 2.6 [20]: 设 k, r 是两个整数, $k \geq 4, G$ 是一个 r -正则图, 如果 $\kappa_k(G) = r - 1$, 那么 $\kappa_{k-1}(G) = r - 1$ 。

引理 2.7 [17]: 设 C_1, C_2, \dots, C_k 是 k 个圈, 则 $\kappa_3(C_1 \square C_2 \square \dots \square C_k) = 2k - 1$ 。

3. 主要定理及其证明

在本文中, K_{n_i} 表示有 n_i 个顶点的完全图, 其中 $1 \leq i \leq k$ 。一条 xy -路是一条起始于 x , 终止于 y 的路。对于一条路 P 来说, 其中 $x, y \in V(P)$, 我们用 xPy 去表示 P 上连接 x, y 的子路。

定理 3.1: 对于任意两个完全图 K_{n_1} 与 K_{n_2} , 有 $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2}) = n_1 + n_2 - 3$ 。

证明: 根据 n_1 与 n_2 的取值情况, 考虑如下三种情形。

情形 1: $n_1 = n_2 = 2$ 。

因为 $n_1 = n_2 = 2$, 所以两个完全图都是 K_2 。显然, $\kappa_3(K_2 \square K_2) = \kappa_3(C_4) = 1 = 2 + 2 - 3$ 。

情形 2: $n_1 \geq 3, n_2 = 2$ 。

由引理 2.2 知, $\kappa_3(K_{n_1} \square K_2) \leq \delta(K_{n_1} \square K_2) - 1 = n_1 - 1$, 故只需证 $\kappa_3(K_{n_1} \square K_2) \geq n_1 - 1$ 。令 $V(K_{n_1}) = \{u_1, u_2, \dots, u_{n_1}\}$, $V(K_2) = \{v_1, v_2\}$, $S = \{x, y, z\} \subseteq V(K_{n_1} \square K_2)$ 。下面分两种子情形讨论。

子情形 2.1: $S \subseteq K_{n_1}^{v_i}, i = 1, 2$ 。

不失一般性, 假设 $S \subseteq K_{n_1}^{v_1}$ 。由定理 2.1 知, $\kappa_3(K_{n_1}) = n_1 - \left\lceil \frac{3}{2} \right\rceil = n_1 - 2$, 故在 K_{n_1} 中有 $n_1 - 2$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树, 记作 $T_1, T_2, \dots, T_{n_1-2}$ 。令 $T_{n_1-1} = T_1^{v_2} \cup xx^{v_2} \cup yy^{v_2} \cup zz^{v_2}$ 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_{n_1-1}$ 是 $n_1 - 1$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

子情形 2.2: S 中的某两个顶点属于某个 $K_{n_1}^{v_i}, i = 1, 2$ 。

不失一般性, 假设 $x, y \in K_{n_1}^{v_1}, z \in K_{n_1}^{v_2}$ 。因为 $\kappa(K_{n_1}) = n_1 - 1, K_{n_1}^{v_i} \cong K_{n_1}, i = 1, 2$, 所以由定理 2.3 知, 在 $K_{n_1}^{v_1}$ 中存在 $n_1 - 1$ 条内部不交的 xy -路 $P_i, 1 \leq i \leq n_1 - 1$, 在 $K_{n_1}^{v_2}$ 中存在 $n_1 - 1$ 条内部不交的 $x^{v_2}z$ -路 Q_i ,

$1 \leq i \leq n_1 - 1$ 。令 x_i 是在 P_i 上的 x 的邻点。令 $T_i = P_i \cup x_i^{v_2} Q_i z \cup x_i^{v_2} x_i$, $1 \leq i \leq n_1 - 1$ 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_{n_1-1}$ 是 $n_1 - 1$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

情形 3: $n_1 \geq 3, n_2 \geq 3$ 。

由引理 2.2 知, $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2}) \leq \delta(K_{n_1} \square K_{n_2}) - 1 = n_1 + n_2 - 3$, 故只需证 $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2}) \geq n_1 + n_2 - 3$ 。令 $V(K_{n_1}) = \{u_1, u_2, \dots, u_{n_1}\}$, $V(K_{n_2}) = \{v_1, v_2, \dots, v_{n_2}\}$, $S = \{x, y, z\} \subseteq V(K_{n_1} \square K_{n_2})$ 。下面分三种子情形讨论。

子情形 3.1: $S \subseteq K_{n_1}^{v_i}$, $1 \leq i \leq n_2$ 。

因为此情形与子情形 2.1 的讨论类似, 所以留给读者证明。

子情形 3.2: S 中的某两个顶点属于某个 $K_{n_1}^{v_i}$, $1 \leq i \leq n_2$ 。

因为此情形与子情形 2.2 的讨论类似, 所以留给读者证明。

子情形 3.3: S 中的三个顶点分别属于不同的 $K_{n_1}^{v_i}$, $1 \leq i \leq n_2$ 。

不失一般性, 设 $x \in K_{n_1}^{u_i}$, $y \in K_{n_1}^{v_2}$, $z \in K_{n_1}^{v_3}$ 。下面分三种情形讨论。

如果 $S \subseteq K_{n_2}^{u_i}$, 不妨设 $S \subseteq K_{n_2}^{u_i}$ 。由定理 2.1 知, $\kappa_3(K_{n_2}^{u_i}) = n_2 - 2$, 所以在 $K_{n_2}^{u_i}$ 中有 $n_2 - 2$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树, 记作 $T_1, T_2, \dots, T_{n_2-2}$ 。令 $T'_i = T_1^{u_i} \cup xx^{u_i} \cup yy^{u_i} \cup zz^{u_i}$, $2 \leq i \leq n_1$ 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_{n_2-2}, T'_2, \dots, T'_{n_1}$ 是 $n_1 + n_2 - 3$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

如果 $x, y \in K_{n_2}^{u_s}$, $z \in K_{n_2}^{u_t}$, 其中 $s \neq t$ 。因为 $\kappa(K_{n_1}) = n_1 - 1$, $K_{n_1}^{v_i} \cong K_{n_1}$, 所以由定理 2.3 知, 在 $K_{n_1}^{v_i}$ 中存在 $n_1 - 1$ 条内部不交的 xz^{v_i} -路 P_i , $1 \leq i \leq n_1 - 1$ 。因为 K_{n_1} 是简单图, 所以在 $K_{n_1}^{v_i}$ 中可以找到 $n_1 - 2$ 条长度至少为 2 的 xz^{v_i} -路 P_i , $1 \leq i \leq n_1 - 2$ 。令 x_i 是在 P_i 上的 x 的邻点, $T_i = xP_i x_i \cup x_i^{v_2} P_i^{v_2} y \cup x_i^{v_3} P_i^{v_3} z \cup x_i^{v_2} x_i \cup x_i^{v_2} x_i^{v_3}$, $1 \leq i \leq n_1 - 2$; $T_{n_1-1} = P_{n_1-1} \cup P_{n_1-1}^{v_2} \cup z^{v_1} z^{v_2} \cup z^{v_2} z$; $T_{n_1} = xy \cup yy^{v_3} \cup P_{n_1-1}^{v_3}$; $T'_j = x^{v_j} x \cup x^{v_j} y \cup z^{v_j} z \cup P_1^{v_j}$, $4 \leq j \leq n_2$ 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_{n_1}, T'_4, \dots, T'_{n_2}$ 是 $n_1 + n_2 - 3$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

如果 $x \in K_{n_2}^{u_r}$, $y \in K_{n_2}^{u_s}$, $z \in K_{n_2}^{u_t}$, 其中 r, s, t 不相等。当 $n_1 = n_2 = 3$ 时, 由引理 2.7 知, $\kappa_3(K_3 \square K_3) = \kappa_3(C_3 \square C_3) = 3$, 故定理成立。当 $n_1 \geq 4$ 和 $n_2 \geq 3$ 时, 令 w_i 是在图 $K_{n_1}^{v_i}$ 中除顶点 y^{v_i} 与 z^{v_i} 外的 x 的邻点, 则 $T_i = xw_i \cup w_i w_i^{v_2} \cup w_i^{v_2} w_i^{v_3} \cup w_i^{v_2} y \cup w_i^{v_3} z$, $1 \leq i \leq n_1 - 3$ 。令 $T'_1 = xy^{v_1} \cup y^{v_1} z^{v_1} \cup yy^{v_1} \cup zz^{v_1}$; $T'_2 = xx^{v_2} \cup x^{v_2} y \cup yz^{v_2} \cup z^{v_2} z$; $T'_3 = xx^{v_3} \cup x^{v_3} y^{v_3} \cup y^{v_3} z \cup y^{v_3} y$; $T'_j = xx^{v_j} \cup yy^{v_j} \cup zz^{v_j} \cup x^{v_j} y^{v_j} \cup y^{v_j} z^{v_j}$, $4 \leq j \leq n_2$ 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_{n_1-3}, T'_1, \dots, T'_{n_2}$ 是 $n_1 + n_2 - 3$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

定理 3.2: 对于任意 $k (k \geq 2)$ 个完全图, 有 $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2} \square \dots \square K_{n_k}) = \sum_{i=1}^k n_i - k - 1$ 。

证明: 对 k 用归纳法。因为图的笛卡尔积满足交换律和结合律, 所以可设 $n_1 \leq n_2 \leq \dots \leq n_k$ 。如果 $n_k = 2$, 那么 $K_{n_1} \square K_{n_2} \square \dots \square K_{n_k}$ 是超立方体 Q_k , 由定理 2.5 与引理 2.6 知, 定理成立。

接下来只讨论 $n_k \geq 3$ 即可。当 $k = 2$ 时, 由定理 3.1 知, 定理成立; 假设对于任意不超过 $k - 1$ 个完全图的笛卡尔积, 定理都成立, 即 $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2} \square \dots \square K_{n_{k-1}}) = \sum_{i=1}^{k-1} n_i - k$ 成立; 现在证明对于任意 k 个完全图的笛卡尔积, 定理成立。由引理 2.2 知, $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2} \square \dots \square K_{n_k}) \leq \delta(K_{n_1} \square K_{n_2} \square \dots \square K_{n_k}) - 1 = \sum_{i=1}^k n_i - k - 1$, 故只需证 $\kappa_3(K_{n_1} \square K_{n_2} \square \dots \square K_{n_k}) \geq \sum_{i=1}^k n_i - k - 1$ 。为了简便, 令图 G 表示图 $K_{n_1} \square K_{n_2} \square \dots \square K_{n_{k-1}}$, $a = \sum_{i=1}^{k-1} n_i - k$, $b = \sum_{i=1}^k n_i - k - 1$ 。令 $V(G) = \{u_1, u_2, \dots, u_n\}$, $V(K_{n_k}) = \{v_1, v_2, \dots, v_{n_k}\}$, $S = \{x, y, z\} \subseteq V(G \square K_{n_k})$ 。考虑如下三种情形。

情形 1: $S \subseteq G^{v_i}$, $1 \leq i \leq n_k$ 。

不失一般性, 假设 $S \subseteq G^{v_1}$ 。由归纳假设知, 在 G^{v_1} 中可以找到 a 棵内部不交的 S -斯坦纳树, 记作 T_1, T_2, \dots, T_a 。我们只需在 G^{v_1} 外找 $n_k - 1$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树, 令 $T'_i = T_1^{v_i} \cup xx^{v_i} \cup yy^{v_i} \cup zz^{v_i}$, $2 \leq i \leq n_k$ 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_a, T'_2, \dots, T'_{n_k}$ 是 b 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

情形 2: S 中的某两个顶点属于某个 G^{v_i} , $1 \leq i \leq n_k$ 。

不失一般性, 假设 $x, y \in G^{v_1}$, $z \in G^{v_2}$ 。下面分两种子情形讨论。

子情形 2.1: $|z^n \cap \{x, y\}| = 0$ 。

因为 $\kappa(G) = \delta(G) = a + 1$, $G^i \cong G$, $i = 1, 2, \dots, n_k$, 所以由定理 2.3 知, 在 G^i 中存在 $a + 1$ 条内部不交的 xy -路 P_i , $1 \leq i \leq a + 1$, 在 G^{v_2} 中存在 $a + 1$ 条内部不交的 $x^{v_2}z$ -路 Q_i , $1 \leq i \leq a + 1$ 。令 x_i 是在 P_i 上的 x 的邻点。在 G^{v_j} 中任取一棵 $\{x^{v_j}, y^{v_j}, z^{v_j}\}$ -斯坦纳树 R^{v_j} , $3 \leq j \leq n_k$ 。令 $T_i = P_i \cup x_i^{v_2} Q_i z \cup x_i^{v_2} x_i$, $1 \leq i \leq a + 1$; $T'_j = R^{v_j} \cup x x^{v_j} \cup y y^{v_j} \cup z z^{v_j}$, $3 \leq j \leq n_k$ 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_{a+1}, T'_3, \dots, T'_{n_k}$ 是 b 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

子情形 2.2: $|z^n \cap \{x, y\}| = 1$ 。

不失一般性, 假设 $z^n = y$ 。因为 $\kappa(G) = \delta(G) = a + 1$, $G^i \cong G$, 所以由定理 2.3 知, 在 G^i 中存在 $a + 1$ 条内部不交的 xy -路 P_i , $1 \leq i \leq a + 1$ 。令 x_i 是在 P_i 上的 x 的邻点。令 $T_i = P_i \cup x_i^{v_2} P_i^{v_2} z \cup x_i^{v_2} x_i$, $1 \leq i \leq a + 1$; $T'_j = P_j^{v_j} \cup x x^{v_j} \cup y y^{v_j} \cup z z^{v_j}$, $3 \leq j \leq n_k$ 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_{a+1}, T'_3, \dots, T'_{n_k}$ 是 b 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

情形 3: S 中的三个顶点分别属于不同的 G^i , $1 \leq i \leq n_k$ 。

不失一般性, 假设 $x \in G^i$, $y \in G^{v_2}$, $z \in G^{v_3}$ 。下面分三种子情形讨论。

子情形 3.1: $S \subseteq K_{n_k}^{u_i}$, $1 \leq i \leq n$ 。

不失一般性, 假设 $S \subseteq K_{n_k}^{u_i}$ 。因为 $\kappa(G) = \delta(G) = a + 1$, 所以在 G^i 中, 顶点 x 有 $a + 1$ 个邻点, 记作 x_1, x_2, \dots, x_{a+1} 。令 $T_i = x x_i \cup y x_i^{v_2} \cup z x_i^{v_3} \cup x_i x_i^{v_2} \cup x_i^{v_2} x_i^{v_3}$, $1 \leq i \leq a + 1$ 。又因为 K_{n_k} 是完全图, 所以由定理 2.1 知, $\kappa_3(K_{n_k}) = n_k - 2$, 故在 $K_{n_k}^{u_i}$ 中有 $n_k - 2$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树, 记作 T'_1, \dots, T'_{n_k-2} 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_{a+1}, T'_1, \dots, T'_{n_k-2}$ 是 b 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

子情形 3.2: $x, y \in K_{n_k}^{u_s}$, $z \in K_{n_k}^{u_t}$, $s \neq t$ 。

因为 $\kappa(G) = \delta(G) = a + 1$, $G^i \cong G$, 所以由定理 2.3 知, 在 G^i 中存在 $a + 1$ 条内部不交的 xz^{v_1} -路 P_i , $1 \leq i \leq a + 1$ 。因为图 G 是简单图, 所以在 G^i 中可以找到 a 条长度至少为 2 的 xz^{v_1} -路 P_i , $1 \leq i \leq a$ 。令 x_i 是在 P_i 上的 x 的邻点。令 $T_i = x P_i x_i \cup x_i^{v_2} P_i^{v_2} y \cup x_i^{v_3} P_i^{v_3} z \cup x_i^{v_2} x_i \cup x_i^{v_2} x_i^{v_3}$, $1 \leq i \leq a$; $T_{a+1} = P_{a+1}^{v_2} \cup x y \cup z z^{v_2}$; $T_{a+2} = x x^{v_3} \cup y y^{v_3} \cup P_{a+1}^{v_3}$; $T'_j = P_j^{v_j} \cup x^{v_j} x \cup x^{v_j} y \cup z^{v_j} z$, $4 \leq j \leq n_k$ 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_{a+2}, T'_4, \dots, T'_{n_k}$ 是 b 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

子情形 3.3: $x \in K_{n_k}^{u_i}$, $y \in K_{n_k}^{u_l}$, $z \in K_{n_k}^{u_m}$, 其中 i, l, m 不相等。

令 $x = (u_i, v_1), y = (u_l, v_2), z = (u_m, v_3)$, $S' = \{(u_c, v_j) \mid c = i, l, m; j = 1, 2, 3\}$ 。考虑如下两种情况。

如果在 G 中, u_i, u_l, u_m 中的某两个顶点不相邻。不失一般性, 假设在 G 中 u_i, u_l 不相邻。因为 $\kappa(G) = \delta(G) = a + 1$, 所以在 G 中存在 $a + 1$ 条内部不交的 $u_i u_l$ -路, 记作 P_j , 设 u_{i_j} 是 u_i 的邻点, $1 \leq j \leq a + 1$ 。假设 u_m 不在 P_j 上, $1 \leq j \leq a$ 。由引理 2.4 知, 在 G 中存在一个从 u_m 到 $\{u_{i_1}, u_{i_2}, \dots, u_{i_a}, u_i\}$ 的 $(a + 1)$ -扇, 记作 Q_j , 其中有一条 $u_{i_j} u_m$ -路, $1 \leq j \leq a$, Q_{a+1} 是一条 $u_m u_i$ -路。令 $H_j = (u_i u_{i_j})^{v_1} \cup K_{n_k}^{u_{i_j}} \cup (P_j - u_i)^{v_2} \cup Q_j^{v_3}$, $1 \leq j \leq a$ 。因为每个 H_j 有一棵支撑树 T_j , $1 \leq j \leq a$, 所以我们找到 a 棵内部不交的 S -斯坦纳树, 记作 T_1, T_2, \dots, T_a 。因为 K_{n_k} 是 $(n_k - 1)$ -连通的, 所以在 K_{n_k} 中存在 $n_k - 1$ 条内部不交的 $v_1 v_2$ -路, 记作 R_j , 设 v_{i_j} 是 v_2 的邻点, $1 \leq j \leq n_k - 1$ 。又因为 K_{n_k} 是完全图, 所以可假设 $v_{i_1}, v_{i_2}, \dots, v_{i_{n_k-3}} \neq v_1, v_3$, 令 $v_{i_{n_k-2}} = v_3, v_{i_{n_k-1}} = v_1$, 故 $R_{n_k-2} - v_2 = v_1 v_3$, $R_{n_k-1} = v_1 v_2$ 。

因为 $\kappa(K_{n_k}) = n_k - 1$, 所以在 $K_{n_k} - v_1$ 中存在一个从 v_3 到 $\{v_{i_1}, v_{i_2}, \dots, v_{i_{n_k-3}}, v_2\}$ 的 $(n_k - 2)$ -扇, 记作 S_j , 其中有一条 $v_{i_j} v_3$ -路, $1 \leq j \leq n_k - 3$, 有一条 $v_2 v_3$ -路 S_{n_k-2} 。令

$$T'_j = (R_j - v_2)^{u_i} \cup (G - \{u_{i_1}, u_{i_2}, \dots, u_{i_a}\})^{v_{i_j}} \cup (v_{i_j} v_2)^{u_l} \cup S_j^{u_m}, \quad 1 \leq j \leq n_k - 3;$$

$$T'_{n_k-2} = (v_1 v_2)^{u_i} \cup (G - \{u_{i_1}, u_{i_2}, \dots, u_{i_a}\})^{v_2} \cup S_{n_k-2}^{u_m}; \quad T'_{n_k-1} = (v_1 v_3)^{u_l} \cup Q_{a+1}^{v_3} \cup P_{a+1}^{v_1} \cup (v_1 v_2)^{u_i}。$$

显然, $T_1, T_2, \dots, T_a, T'_1, \dots, T'_{n_k-1}$ 是 b 棵内部不交的 S -斯坦纳树(如图 1 所示)。

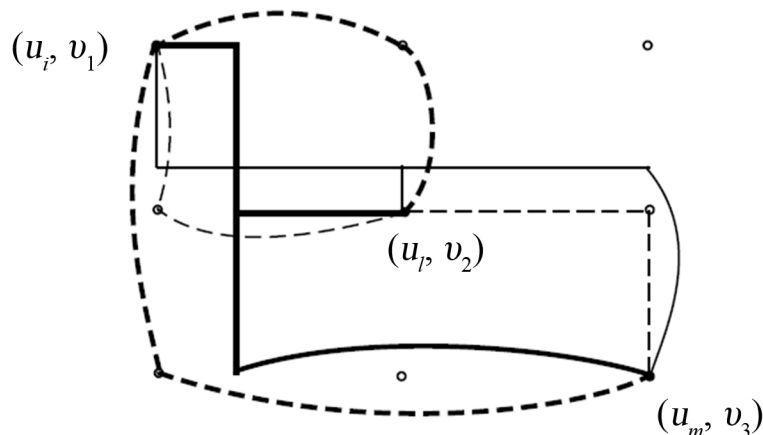


Figure 1. Solid lines in bold for T_j , $1 \leq j \leq a$; Solid lines for T'_j , $1 \leq j \leq n_k - 3$; Dashed lines for T'_{n_k-2} ; Dashed lines in bold for T'_{n_k-1}

图 1. 粗实线表示 T_j , $1 \leq j \leq a$; 细实线表示 T'_j , $1 \leq j \leq n_k - 3$; 细虚线表示 T'_{n_k-2} ; 粗虚线表示 T'_{n_k-1}

如果在 G 中, u_i, u_l, u_m 两两相邻。由引理 2.7 知, 在 $(G \square K_{n_k})(S')$ 中有 3 条内部不交的 S -斯坦纳树, 记作 T_1'', T_2'', T_3'' 。因为 G 是 $(a+1)$ -连通的, 所以 $\kappa((G-u_m)-u_l u_i) \geq a-1$, 故在 $(G-u_m)-u_l u_i$ 中存在 $a-1$ 条内部不交的 $u_l u_i$ -路, 记作 P_j 。令 u_{i_j} 是 u_i 的邻点, $1 \leq j \leq a-1$ 。由引理 2.4 知, 在 $G-u_i-u_l$ 中存在一个从 u_m 到 $\{u_{i_1}, u_{i_2}, \dots, u_{i_{a-1}}\}$ 的 $(a-1)$ -扇。类似于情况 1, 可以构造 $a-1$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树 T_1, T_2, \dots, T_{a-1} 。又因为 $\kappa(K_{n_k}) = n_k - 1$, 所以可以构造 $n_k - 3$ 棵内部不交的 S -斯坦纳树 $T'_1, T'_2, \dots, T'_{n_k-3}$ 。显然, $T_1, T_2, \dots, T_{a-1}, T'_1, T'_2, \dots, T'_{n_k-3}, T_1'', T_2'', T_3''$ 是 b 棵内部不交的 S -斯坦纳树。

基金项目

国家自然科学基金 (No. 11401181)。

致谢

作者非常感谢审稿人和编辑的宝贵意见和建议, 改善了本文的呈现。

参考文献

- [1] Bondy, J.A. and Murty, U.S.R. (2008) Graph Theory, GTM 244. Springer, Berlin.
- [2] Chartrand, G., Kapoor, S.F., Lesniak, L. and Lick, D.R. (1984) Generalized Connectivity in Graphs. *Bulletin of the Bombay Mathematical Colloquium*, **2**, 1-6.
- [3] Chiue, W.-S. and Shieh, B.-S. (1999) On Connectivity of Cartesian Product of Two Graphs. *Applied Mathematics and Computation*, **102**, 129-137. [https://doi.org/10.1016/S0096-3003\(98\)10041-3](https://doi.org/10.1016/S0096-3003(98)10041-3)
- [4] Imrich, W. and Klavžar, S. (2000) Product Graphs. Structure and Recognition. Wiley-Interscience Series in Discrete Mathematics and Optimization, Wiley, New York.
- [5] Imrich, W., Klavžar, S. and Rall, D.F. (2008) Topics in Graph Theory. Graphs and Their Cartesian Product. AK Peters, Wellesley.
- [6] Klavžar, S. and Spacapan, S. (2008) On the Edge-Connectivity of Cartesian Product Graphs. *Asian-European Journal of Mathematics*, **1**, 93-98.
- [7] Sabidussi, G. (1957) Graphs with Given Group and Given Graph-Theoretic Properties. *Canadian Journal of Mathematics*, **9**, 515-525. <https://doi.org/10.4153/CJM-1957-060-7>
- [8] Špacapan, S. (2008) Connectivity of Cartesian Products of Graphs. *Applied Mathematics Letters*, **21**, 682-685. <https://doi.org/10.1016/j.aml.2007.06.010>

- [9] Xu, J. and Yang, C. (2006) Connectivity of Cartesian Product Graphs. *Discrete Mathematics*, **306**, 159-165. <https://doi.org/10.1016/j.disc.2005.11.010>
- [10] Chartrand, G., Okamoto, F. and Zhang, P. (2010) Rainbow Trees in Graphs and Generalized Connectivity. *Networks*, **55**, 360-367.
- [11] Li, H. and Wang, J. (2018) The λ_3 -Connectivity and κ_3 -Connectivity of Recursive Circulants. *Applied Mathematics and Computation*, **339**, 750-757. <https://doi.org/10.1016/j.amc.2018.07.065>
- [12] Li, H., Li, X. and Sun, Y. (2012) The Generalied 3-Connectivity of Cartesian Product Graphs. *Discrete Mathematics and Theoretical Computer Science*, **14**, 43-54.
- [13] Li, S., Li, X. and Zhou, W. (2010) Sharp Bounds for the Generalized Connectivity $\kappa_3(G)$. *Discrete Mathematics*, **310**, 2147-2163. <https://doi.org/10.1016/j.disc.2010.04.011>
- [14] Li, X. and Mao, Y. (2014) The Generalized 3-Connectivity of Lexicographic Product Graphs. *Discrete Mathematics and Theoretical Computer Science*, **16**, 339-354.
- [15] Li, X., Mao, Y. and Sun, Y. (2014) On the Generalized (Edge-)Connectivity of Graphs. *Australasian Journal of Combinatorics*, **58**, 304-319.
- [16] Li, H., Wu, B., Meng, J. and Ma, Y. (2018) Steiner Tree Packing Number and Tree Connectivity. *Discrete Mathematics*, **341**, 1945-1951. <https://doi.org/10.1016/j.disc.2018.03.021>
- [17] Li, H., Ma, Y., Yang, W. and Wang, Y. (2017) The Generalized 3-Connectivity of Graph Products. *Applied Mathematics and Computation*, **295**, 77-83. <https://doi.org/10.1016/j.amc.2016.10.002>
- [18] Li, X. and Mao, Y. (2016) Generalized Connectivity of Graphs. In: *Springer Briefs in Math*, Springer, New York. <https://doi.org/10.1007/978-3-319-33828-6>
- [19] Dirac, G.A. (1960) In abstrakten graphen vorhandene vollstandige 4-graphen und ihre unterteilungen. *Mathematische Nachrichten*, **22**, 61-85. <https://doi.org/10.1002/mana.19600220107>
- [20] Lin, S. and Zhang, Q. (2017) The Generalized 4-Connectivity of Hypercubes. *Discrete Applied Mathematics*, **220**, 60-67. <https://doi.org/10.1016/j.dam.2016.12.003>

知网检索的两种方式:

1. 打开知网页面 <http://kns.cnki.net/kns/brief/result.aspx?dbPrefix=WWJD>
下拉列表框选择: [ISSN], 输入期刊 ISSN: 2324-7991, 即可查询
2. 打开知网首页 <http://cnki.net/>
左侧“国际文献总库”进入, 输入文章标题, 即可查询

投稿请点击: <http://www.hanspub.org/Submission.aspx>

期刊邮箱: aam@hanspub.org