

# $d$ 棵树的笛卡尔乘积图的双宽度研究

彭浩清

浙江师范大学数学科学学院, 浙江 金华

收稿日期: 2024年3月25日; 录用日期: 2024年4月22日; 发布日期: 2024年4月29日

## 摘要

在2020年Bonnet, Kim, Thomassé和Watrigant提出了双宽度。本文主要给出了对于任意正整数 $d$ ,  $d$ 棵树的笛卡尔积乘积图的双宽度的一个上界。

## 关键词

双宽度, 笛卡尔乘积图, 收缩序列

# The Twin-Width Study of a Cartesian Product Graph of $d$ Trees

Haoqing Peng

School of Mathematical Science, Zhejiang Normal University, Jinhua Zhejiang

Received: Mar. 25<sup>th</sup>, 2024; accepted: Apr. 22<sup>nd</sup>, 2024; published: Apr. 29<sup>th</sup>, 2024

## Abstract

In 2020, Bonnet, Kim, Thomassé, and Watrigant proposed twin-width. This article mainly gave that for any positive integer  $d$ , an upper bound on the twin-width of the Cartesian product graph of  $d$  trees.

## Keywords

Twin-Width, Cartesian Product Graph, Contraction Sequences

Copyright © 2024 by author(s) and Hans Publishers Inc.

This work is licensed under the Creative Commons Attribution International License (CC BY 4.0).

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



Open Access

## 1. 引言

在本文中，我们只研究有限简单图，即所研究的简单图既不存在重边也不存在环。本文用  $V(G)$  来表示图  $G$  的顶点集，用  $E(G)$  来表示图  $G$  的边集。我们用符号  $\Delta$  表示  $G$  中顶点的度数的最大值，并把它叫做图  $G$  的最大度。把与  $v$  相邻的所有顶点全体构成的集合称作  $v$  在图  $G$  的邻域，记作  $N_G(v)$ 。假设  $V'(G)$  是  $V(G)$  的一个非空真子集，以  $V'(G)$  为顶点集，以两端点均在  $V'(G)$  中的边的全体为边集所组成的子图，称为  $G$  的由  $V'(G)$  所导出的子图，记为  $G[V'(G)]$ ； $G[V'(G)]$  称为  $G$  的导出子图。我们把任意两个顶点间均有边连结的图称为完全图，记作  $K_n$ ，其中  $n$  是图  $K_n$  的顶点数。

双宽度是由 Bonnet, Kim, Thomassé 和 Watrigant [1] 于 2020 年引入的图和相关结构的相对较新的结构宽度度量，并给出了树的双宽度为 2，路的双宽度为 1，完全图的双宽度为 0，还给出了  $d$ -维  $n$ -网格图的双宽度至多为  $3d$ 。2021 年，Bonnet, Geniet, Kim, Thomassé 和 Watrigant [2] 给出了任意图  $G$  和  $H$  的强积图的双宽度的上界为  $\max\{\text{tww}(G)(\Delta(H)+1)+2\Delta(H), \text{tww}(H)+\Delta(H)\}$ 。2022 年，Pettersson 和 Sylvester 给出了任意图  $G$  和  $H$  的笛卡尔积图的双宽度的上界为  $\max\{\text{tww}(G)+\Delta(H), \text{tww}(H)\}+\Delta(H)$ ，还给出了  $d$  个完全图的笛卡尔乘积图的上界。对于任意正整数  $d$ ，目前还没有人给出  $d$  个任意图的笛卡尔乘积图的上下界。本文朝着这个目标的前进，研究了  $d$  棵树的笛卡尔积图的双宽度的一个上界，希望能对后续学者研究  $d$  个任意图的笛卡尔乘积图的上下界提供一些参考价值。

接下来，本文将详细介绍双宽度的概念。一个三元组  $G=(V,E,R)$ ，其中  $E$  和  $R$  是  $V$  上两两不交的边集， $E$  中的元素是黑边， $R$  中的元素是红边。将导出子图的概念推广到三元组中。我们用  $R(v)$  表示  $v$  的红色邻域。一个三元组  $(V,E,R)$  如果满足在  $(V,R)$  中最大度至多为  $d$ ，则称这个三元组为  $d$ -三元组。任意图  $(V,E)$  可以被看成三元组  $(V,E,\emptyset)$ 。给定一个三元组  $G=(V,E,R)$  和  $V$  的两个顶点  $u, v$ ，三元组  $G'=(V',E',R')$  可以通过在  $G$  上收缩  $u, v$  生成新点  $w$  得到，定义这个三元组的顶点集为  $V'=V-\{u,v\}\cup\{w\}$ ，使得  $G-\{u,v\}=G'-\{w\}$ ，并且使得  $N_{G'}(w)=N_G(u)\cap N_G(v)$ ， $R_{G'}(w)=R_G(u)\cup R_G(v)\cup(N_G(u)\Delta N_G(v))$ ，其中  $\Delta$  表示对称差。图  $G$  的一个  $d$ -收缩序列是一个以  $G$  开始，以单顶点三元组图结束的三元组序列，并使得所有中间三元组的最大红度至多为  $d$ 。图  $G$  的双宽度是取遍  $G$  的所有  $d$ -收缩序列的最小值  $d$ ，记为  $\text{tww}(G)$ 。

图  $A$  和图  $B$  的笛卡尔积，记作  $A\Box B$ ，是一个以  $V(A)\times V(B)$  为顶点集的图，如果对于不同的两个点  $(v,x), (w,y)\in V(A)\times V(B)$  满足(1)  $v=w$  且  $xy\in E(B)$  或者(2)  $x=y$  且  $vw\in E(A)$ ，那么  $(v,x)$  和  $(w,y)$  相邻。

图  $A$  和图  $B$  的强积，记作  $A\boxtimes B$ ，是一个以  $V(A)\times V(B)$  为顶点集的图，如果对于不同的两个点  $(v,x), (w,y)\in V(A)\times V(B)$  满足(1)  $v=w$  且  $xy\in E(B)$  或者(2)  $x=y$  且  $vw\in E(A)$  或者(3)  $vw\in E(A)$  且  $xy\in E(B)$ ，那么  $(v,x)$  和  $(w,y)$  相邻。

**定理 1.1** [1] 对于每个正整数  $d$  和  $n$ ， $d$ -维  $n$ -网格的双宽度至多为  $3d$ 。

**定理 1.2** [2] 对任意图  $G$  和  $H$ ，有  $\text{tww}(G\boxtimes H)\leq\max\{\text{tww}(G)(\Delta(H)+1)+2\Delta(H), \text{tww}(H)+\Delta(H)\}$ 。

**定理 1.3** [3] 对任意图  $G$  和  $H$ ，有  $\text{tww}(G\Box H)\leq\max\{\text{tww}(G)+\Delta(H), \text{tww}(H)\}+\Delta(H)$ 。

**定理 1.4** [3] 对于任意  $d, k\geq 1$ ， $\mathbb{H}(d, k)=K_k\Box\mathbb{H}(d-1, k)$ ，有

$$tww(\mathbb{H}(d,k)) = \begin{cases} 0 & \text{if } d=1 \text{ or } k=1 \\ 2(k-1)(d-2) & \text{if } d \geq 2 \text{ and } k=2 \\ 2(k-1)(d-1) & \text{if } d \geq 2 \text{ and } k \geq 3 \end{cases}$$

## 2. 主要定理

**定理 2.1** 对于任意最大度为  $\Delta$  的树  $T$ , 和任意正整数  $d$ ,  $d$  棵树  $T$  的笛卡尔乘积图  $T \square T \square \dots \square T$ , 记作  $T^d$ , 有  $tww(T^d) \leq 2 + (d-1)2\Delta$ 。

## 3. 主要定理证明

**引理 3.1** [2] 对于任意图  $H$ , 令  $\Delta(H)$  为  $H$  的最大度, 在图  $H$  上的每个三元组的双宽度至多  $tww(H) + \Delta(H)$ 。

**定理 2.1** 对于任意最大度为  $\Delta$  的树  $T$ , 和任意正整数  $d$ ,  $d$  棵树  $T$  的笛卡尔乘积图  $T \square T \square \dots \square T$ , 记作  $T^d$ , 有  $tww(T^d) \leq 2 + (d-1)2\Delta$ 。

证明: 令  $T_n$  表示  $T$  的顶点数为  $n$  的树,  $T_n^d$  表示  $d$  棵树  $T_n$  的笛卡尔乘积图, 其中  $T_n^1 = T_n$ 。我们将对  $d$  作归纳来证明  $tww(T_n^d) \leq 2 + (d-1)2\Delta$ 。

归纳基础: 当  $d=1$  时,  $T_n^d = T_n^1 = T_n$ , 任意一个树  $T_n$  的双宽度至多为 2。不妨假设  $d > 1$ 。

归纳假设:  $T_n^{d-1}$  存在一个  $2 + (d-2)2\Delta$ -收缩序列。

由于  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积, 所以  $V(T_n^d)$  可以被划分为  $n$  个集合  $V_{11}, V_{21}, V_{22}, \dots, V_{2k_2}, \dots, V_{p1}, \dots, V_{pk_p}$ , 其中每个  $V_{il} = \{v_{1i}^l, v_{2i}^l, \dots, v_{n^{d-1}i}^l\}$ , 使得每个  $V_{il}$  在  $T_n^d$  中的导出子图与  $T_n^{d-1}$  同构, 其中  $i \in [p]$ ,  $l \in [k_i]$ , 使得在每个  $V_{il}$  收缩成一个顶点  $u_{il}$  后, 得到的图为树  $T_n$ , 且  $u_{11}$  为树根也就是位于第一层,  $u_{21}, u_{22}, \dots, u_{2k_2}$  位于树  $T_n$  的第二层, 以此类推,  $u_{p1}, u_{p2}, \dots, u_{pk_p}$  位于树  $T_n$  最后一层。由于  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积, 因此对所有  $j \in [n^{d-1}]$ ,  $i \in [p]$ ,  $a \in [k_i]$ ,  $b \in [k_{i+1}]$  如果  $u_{ia}$  是  $u_{(i+1)b}$  的父节点, 则  $v_j^{ia}$  与  $v_j^{(i+1)b}$  之间有一条边相连。

根据归纳假设,  $T_n^{d-1}$  存在一个  $2 + (d-2)2\Delta$ -收缩序列。在每个  $V_{il}$  中并行的按照这个收缩序列进行收缩: 在  $V_{11}$  上进行  $T_n^{d-1}$  的  $2 + (d-2)2\Delta$ -收缩序列的第一次收缩, 然后在  $V_{21}$  上进行  $T_n^{d-1}$  的  $2 + (d-2)2\Delta$ -收缩序列的第一次收缩, 直至在  $V_{pk_p}$  上进行  $T_n^{d-1}$  的  $2 + (d-2)2\Delta$ -收缩序列的第一次收缩, 接着在  $V_{11}$  上进行  $T_n^{d-1}$  的  $2 + (d-2)2\Delta$ -收缩序列的第二次收缩, 然后在  $V_{21}$  上进行  $T_n^{d-1}$  的  $2 + (d-2)2\Delta$ -收缩序列的第二次收缩, 直至在  $V_{pk_p}$  上进行  $T_n^{d-1}$  的  $2 + (d-2)2\Delta$ -收缩序列的第二次收缩, 以此类推, 直至在  $V_{pk_p}$  上进行  $T_n^{d-1}$  的  $2 + (d-2)2\Delta$ -收缩序列的最后一次收缩。通过这样做, 可以维护以下不变量:

当在  $V_{11}$  中进行一次收缩时, 即收缩  $v_e^1, v_f^1$  生成  $v_{ef}^1$ , 其中  $e, f \in [n^{d-1}]$  且  $e \neq f$ , 根据归纳假设,  $v_{ef}^1$  在  $V_{11}$  中的红色邻点数至多为  $2 + (d-2)2\Delta$ , 由于  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积, 所以  $v_e^1$  在  $V_{21}, V_{22}, \dots, V_{2k_2}$  上的邻点的个数之和至多为  $\Delta$ ,  $v_f^1$  在  $V_{21}, V_{22}, \dots, V_{2k_2}$  上的邻点的个数之和至多为  $\Delta$ , 所以在收缩  $v_e^1, v_f^1$  生成  $v_{ef}^1$  后,  $v_{ef}^1$  在  $V_{21}, V_{22}, \dots, V_{2k_2}$  上的红色邻点的个数之和至多为  $2\Delta$ , 由于  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积, 所以  $V_{11}$  中的任意顶点在除了  $V_{11}, V_{21}, V_{22}, \dots, V_{2k_2}$  之外的其他所有顶点集上无邻点, 所以  $v_{ef}^1$  在除了  $V_{11}, V_{21}, V_{22}, \dots, V_{2k_2}$  之外的其他所有顶点集上的红色邻点数为 0, 因此  $v_{ef}^1$  的红色邻点个数至多为  $2 + (d-2)2\Delta$ 。

当在  $V_{il}$  中进行一次收缩时, 其中  $i \in \{2, 3, \dots, p-1\}$ ,  $l \in [k_i]$ , 即收缩  $v_e^i, v_f^i$  生成  $v_{ef}^i$ , 其中  $e, f \in [n^{d-1}]$  且  $e \neq f$ , 根据归纳假设根据归纳假设,  $v_{ef}^i$  在  $V_{il}$  中的红色邻点数至多为  $2 + (d-2)2\Delta$ , 为了不失一般性, 不妨假设  $u_{(i-1)m}$  为  $u_{il}$  的父节点, 则  $v_{ef}^i$  在  $V_{(i-1)m}$  上的红色邻点个数至多为 1(这是因为  $V_{(i-1)m}$  中相同的两个顶点在上一步已经被收缩成一个顶点了)。不妨假设,  $u_{il}$  的孩子节点为  $u_{(i+1)l}, u_{(i+1)l+1}, \dots, u_{(i+1)l'}$ , 由于  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积, 所以  $v_e^i$  在  $V_{(i+1)l}, V_{(i+1)l+1}, \dots, V_{(i+1)l'}$  上的邻点个数总和至多为  $(\Delta-1)$ ,  $v_f^i$  在

$V_{(i+1)^l}, V_{(i+1)^{l+1}}, \dots, V_{(i+1)^j}$  上的邻点个数总和至多为  $(\Delta-1)$ ，所以在  $v_e^l, v_f^l$  生成  $v_{ef}^l$  后， $v_{ef}^l$  在  $V_{(i+1)^l}, V_{(i+1)^{l+1}}, \dots, V_{(i+1)^j}$  上的红色邻点个数总和至多为  $2(\Delta-1)$ 。由于  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积，所以  $V_{il}$  中的任意顶点在除了  $V_{(i-1)m}, V_{il}, V_{(i+1)^l}, V_{(i+1)^{l+1}}, \dots, V_{(i+1)^j}$  之外的其他所有顶点集上无邻点，所以  $v_{ef}^l$  在除了  $V_{(i-1)m}, V_{il}, V_{(i+1)^l}, V_{(i+1)^{l+1}}, \dots, V_{(i+1)^j}$  之外的其他所有顶点集上的红色邻点个数为 0。因此  $v_{ef}^l$  的红色邻点个数至多为  $2+(d-2)2\Delta+2(\Delta-1)+1=(d-1)2\Delta$ 。

当在  $V_{pk_p}$  中进行一次收缩时，即收缩  $v_e^{pk_p}, v_f^{pk_p}$  生成  $v_{ef}^{pk_p}$ ，其中  $e, f \in [n^{d-1}]$  且  $e \neq f$ ，根据归纳假设， $v_{ef}^{pk_p}$  在  $V_{pk_p}$  中的红色邻点数至多为  $2+(d-2)2\Delta$ ，为了不失一般性，不妨假设  $u_{(p-1)m^l}$  为  $u_{pk_p}$  的父节点， $v_{ef}^{pk_p}$  在  $V_{(p-1)m^l}$  上的红色邻点数为 1 (这是因为  $V_{(p-1)m^l}$  中相同的两个顶点在上一步已经被收缩成一个顶点了)。由于  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积，所以  $V_{pk_p}$  中的任意顶点在除了  $V_{pk_p}, V_{(p-1)m^l}$  之外的其他所有顶点集上无邻点，所以  $v_{ef}^{pk_p}$  在除了  $V_{pk_p}, V_{(p-1)m^l}$  之外的其他所有顶点集上的红色邻点数为 0。因此  $v_{ef}^{pk_p}$  的红色邻点个数至多为  $3+(d-2)2\Delta$ 。

而且每个不参与当前收缩的顶点在它自己所处的  $V_{il}$  中红色邻点个数至多为  $2+(d-2)2\Delta$  (这是根据归纳假设得出的)，其中  $i \in [p]$ ， $l \in [k_i]$ 。若  $u_{(i-1)m}$  为  $u_{il}$  的父节点，则根据  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积可知这个顶点在  $V_{(i-1)m}$  上的红色邻点个数至多为 1。为了不失一般性，不妨假设  $u_{il}$  的孩子节点为  $u_{(i+1)^l}, u_{(i+1)^{l+1}}, \dots, u_{(i+1)^j}$ ，由于树  $T_n^1$  的最大度为  $\Delta$ ，所以  $u_{il}$  的孩子节点个数至多为  $\Delta-1$ ，根据  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积可知这个顶点在  $V_{(i+1)^l}, V_{(i+1)^{l+1}}, \dots, V_{(i+1)^j}$  上的红色邻点个数总和至多为  $2(\Delta-1)$ 。由于  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积，所以  $V_{il}$  中的任意顶点在除了  $V_{(i-1)m}, V_{il}, V_{(i+1)^l}, V_{(i+1)^{l+1}}, \dots, V_{(i+1)^j}$  之外的其他所有顶点集上无邻点，所以这个顶点在除了  $V_{(i-1)m}, V_{il}, V_{(i+1)^l}, V_{(i+1)^{l+1}}, \dots, V_{(i+1)^j}$  之外的其他所有顶点集上的红色邻点数为 0。因此这个顶点的红色邻点个数至多为  $1+(d-1)2\Delta$ 。若  $u_{il}$  无父节点，即  $u_{il}$  为树  $T_n^1$  的根，也就是  $i=1$  且  $l=1$  所以  $u_{11}$  的孩子节点为  $u_{21}, u_{22}, \dots, u_{2k_2}$ ，由于树  $T_n^1$  的最大度为  $\Delta$ ，所以  $u_{11}$  的孩子节点个数至多为  $\Delta$ 。根据  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积可知这个顶点在  $V_{(i+1)^l}, V_{(i+1)^{l+1}}, \dots, V_{(i+1)^j}$  上的红色邻点个数总和至多为  $2\Delta$ 。由于  $T_n^d$  为  $T_n^{d-1}$  与  $T_n^1$  的笛卡尔积，所以  $V_{11}$  中的任意顶点在除  $V_{11}, V_{21}, V_{22}, \dots, V_{2k_2}$  之外的其他所有顶点集上无邻点，所以这个顶点在除了  $V_{11}, V_{21}, V_{22}, \dots, V_{2k_2}$  之外的其他所有顶点集上的红色邻点数为 0。因此这个顶点的红色邻点个数至多为  $2+(d-1)2\Delta$ 。

当这个进程结束后，每个  $V_{il}$  都被收缩成一个顶点，因此得到的一个三元组是树  $T$  上的一个三元组，根据引理 3.1 可得这个三元组的双宽度至多为  $\Delta+2$ 。

因此我们得到了  $T_n^d$  存在一个  $2+(d-1)2\Delta$ -收缩序列。也就是  $\text{tw}(T^d) \leq 2+(d-1)2\Delta$ 。

#### 4. 结语

在图论中，对双宽度的研究，很多学者做出了杰出的贡献，但对于不同的图类和乘积图上的双宽度研究还值得进一步探讨。本文给出了对于任意正整数  $d$ ， $d$  棵树的笛卡尔积图的双宽度的一个上界为  $2+(d-1)2\Delta$ 。若把树  $T$  扩展为任意图后的研究是值得进一步探讨的问题。

#### 参考文献

- [1] Bonnet, É., Kim, E.J., Thomassé, S. and Watrigant, R. (2020) Twin-Width I: Tractable FO Model Checking. 2020 IEEE 61st Annual Symposium on Foundations of Computer Science (FOCS), Durham, NC, 16-19 November 2020,

601-612. <https://doi.org/10.1109/FOCS46700.2020.00062>

- [2] Bonnet, É., Geniet, C., Kim, E.J., Thomassé, S. and Watrigant, R. (2021) Twin-Width II: Small Classes. In: Marx, D., Ed., *Proceedings of the 2021 ACM-SIAM Symposium on Discrete Algorithms (SODA)*, Society for Industrial and Applied Mathematics, Philadelphia, PA, 1977-1996. <https://doi.org/10.1137/1.9781611976465.118>
- [3] Pettersson, W. and Sylvester, J. (2022) Bounds on the Twin-Width of Product Graph. arXiv:2202.11556,2022 <https://doi.org/10.46298/dmtcs.10091>