

无圈超图规模的进一步研究*

赵凌琪

(内蒙古民族大学计算机科学与技术学院, 通辽 028043)

冯 伟

(内蒙古民族大学数学学院, 通辽 028043)

徐春雷

(内蒙古民族大学计算机科学与技术学院, 通辽 028043)

吉日木图

(内蒙古民族大学数学学院, 通辽 028043)

(E-mail: jrmt@sina.com)

摘 要 本文在王建方给出的严格 (d) -连通 k -匀齐无圈超图的规模的基础上, 进一步研究 n 阶 (d) -连通 k -匀齐无圈超图的规模和非严格 (d) -连通 k -匀齐无圈超图的规模, 并分别得到它们规模的上下界.

关键词 k -匀齐无圈超图; (d) -连通; 无圈超图的规模

MR(2000) 主题分类 05C88

中图分类 O157.5

1 引言

超图是有限集合的子集合系统, 是最具一般性的离散结构. 在组合论中许多有限集合系统与超图有关, 如 Ramsey 理论, 有限几何, 拟阵等. 20 世纪 80 年代, 计算机科学家在研究数据库理论时, 发现属性集 R 上的一个数据库图式就是 R 上的一个超图, 进而引进了无圈超图的新概念并证明它们在数据库理论中非常有用^[1-4]. 本文在 [6] 中给出的严格 (d) -连通 k -匀齐无圈超图的规模的基础上, 进一步研究 n 阶 (d) -连通 k -

本文 2011 年 3 月 8 日收到. 2011 年 8 月 29 日收到修改稿.

* 国家自然科学基金 (No.11161032), 内蒙古科技厅基金 (No.2010MS0122), 内蒙古自治区高等学校科学研究 (No.NJZY11209) 和内蒙古民族大学离散数学研究所资助项目.

匀齐无圈超图的规模和非严格 (d)- 连通 k - 匀齐无圈超图的规模, 并分别得到它们规模的上下界.

2 预备知识

设 $V = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ 是一个有限集合, $\varepsilon = \{e_1, e_2, \dots, e_m\}$ 是 V 的一个子集合族, 即 $\varepsilon \subseteq 2^V$. 我们称 $H = (V, \varepsilon)$ 是在 V 上的一个超图, 如果对于任意 $i \in \{1, 2, \dots, m\}$, $e_i \neq \emptyset$, 和 $\bigcup_{i=1}^m e_i = V$, 我们也简单地称 ε 是 V 上的一个超图. V 的元素称为顶点, ε 的元素称为边. $|V|$ 称为 ε 的阶, $|\varepsilon|$ 为 ε 的规模.

如果 ε 的每条边 e , 都有 $|e| = k$ ($2 \leq k \leq n$), 则称 ε 是一个 k - 匀齐超图. 如果 $k = 2$, 则称 ε 是一个普通图.

无圈超图有很多等价定义, 本文使用 [7] 的定义. 设 $e_1 \in \varepsilon$, e_1 称为 ε 的一个耳朵, 如果下面条件之一满足: (i) $e_1 \cap e = \emptyset$ 对所有的 $e \in \varepsilon \setminus \{e_1\}$; (ii) 存在 $e_2 \in \varepsilon \setminus \{e_1\}$, 使得对任意的 $e \in \varepsilon \setminus \{e_1\}$, $(e_1 \setminus e_2) \cap e = \emptyset$. 一个超图的 Graham 约简是由重复移除耳朵直到不再可能移除所得到的超图.

定理 2.1 [6] 若 ε 是一个无圈超图, 则它的 Graham 约简是空的.

还有一个定义涉及到一个有用的参数, 假设 ε 是一个 m 条边的超图, 它的线图 $L(\varepsilon)$ 被定义为一个图, 其顶点集合为 ε , 边集合为 $\{(e_i, e_j) : e_i, e_j \in \varepsilon, e_i \cap e_j \neq \emptyset\}$. 每条边 (e_i, e_j) 赋权 $|e_i \cap e_j|$, $\omega(\varepsilon)$ 表示 $L(\varepsilon)$ 的森林的最大权, 称参数

$$\mu(\varepsilon) = \sum_{e \in \varepsilon} |e| - \left| \bigcup_{e \in \varepsilon} e \right| - \omega(\varepsilon)$$

为 ε 的圈空间的维数, 其中 $|\bigcup_{e \in \varepsilon} e| = |V|$.

定理 2.2 [6] 超图 ε 是无圈的当且仅当 $\mu(\varepsilon) = 0$.

定义 2.3 [6] 设 $P = (e_1, e_2, \dots, e_k)$ 是超图 ε 的一个边序列, $S_i = e_i \cap e_{i+1}$, $i = 1, 2, \dots, k-1$. 我们称 P 是 ε 的一条路, 如果对任意的 i, j , $i \neq j$, $e_i \setminus e_j \neq \emptyset$ 和 $S_i \setminus S_j \neq \emptyset$. S_i 称为关节, 我们称 P 是连接 e_1 和 e_k 的一条路. 如果 $d = \min_{1 \leq i \leq k-1} |S_i|$, 我们称 P 是一条 d - 维路, 简称 (d)- 路.

定义 2.4 [6] ε 称为是 d - 维连通的, 简称 (d)- 连通的, 如果对任两条边 E 和 E' 都存在连接 E 和 E' 的一条 (m)- 路, $m \geq d$.

定理 2.5 [6] 对一个 n 阶 m 条边的约简无圈超图, 有

$$m \leq n - \max_{e \in \varepsilon} |e| + 1.$$

推论 2.6 [6] 一个最大 n 阶 k - 匀齐无圈超图有 $n - k + 1$ 条边.

定义 2.7 [6] ε 称为严格 (d)- 连通的, 如果它是 (d)- 连通的, 并且对任意两条不同边 E 和 E' 都有 $|E \cap E'| \leq d$.

定理 2.8 [6] 设 $n \geq k > d \geq 1, (k-d)|(n-d)$, ε 是一个 n 阶严格 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图, 则

$$|\varepsilon| = \frac{n-d}{k-d}.$$

定理 2.9 [6] ε 是一个 n 阶严格 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图, 则

$$(k-d)|(n-d).$$

定理 2.10 [6] 设 ε 是 n 阶最大 k - 匀齐无圈超图, 则对 ε 的任意两条边 e_1, e_2 , 存在一条连接 e_1 和 e_2 的 $(k-1)$ - 路.

3 本文主要结果

我们在上述研究结果的基础上, 进一步研究 n 阶 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图规模和非严格 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图的规模, 并得到如下结果.

定理 3.1 设 $n \geq k > d \geq 1$, ε 是一个 n 阶 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图, 则

$$\frac{n-d}{k-d} \leq |\varepsilon| \leq n+d-2k+2.$$

证 设 F 是 ε 的线图 $L(\varepsilon)$ 的最大权支撑森林, 我们知道, (d) - 连通的无圈超图的最大权支撑森林 F 是一棵树, 所以 F 有 $|\varepsilon|-1$ 条边. 那么我们分两种情况讨论:

先证明下界. 因为 F 的各边权值不小于 d , 否则, 若在 F 中存在权值小于 d 的边, 这与 ε 是 (d) - 连通矛盾. 当 F 的各边权值均取 d 时, n 阶 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图的规模达到最小, 所以有 $\omega(\varepsilon) \geq (|\varepsilon|-1)d$. 又因为 ε 是无圈的, 则

$$0 = \mu(\varepsilon) = \sum_{e \in \varepsilon} |e| - n - \omega(\varepsilon) \leq k|\varepsilon| - n - |\varepsilon|d + d.$$

因此 $|\varepsilon| \geq \frac{n-d}{k-d}$.

再来看上界. 当 F 中只有一条边的权值取 d , 而其它边的权值均取 $k-1$ 时, 不妨设 $|e_1 \cap e_2| = d$, 则由推论 2.6 和定理 2.10 可知 $\varepsilon_1 = \varepsilon \setminus \{e_1\}$ 是一个最大的 $n-k+d$ 阶严格 $(k-1)$ - 连通 k - 匀齐无圈超图. 因此 n 阶 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图 $\varepsilon = \varepsilon_1 \cup \{e_1\}$ 的规模也达到最大. 故 $\omega(\varepsilon) \leq d + (|\varepsilon|-2)(k-1)$. 又因为 ε 是无圈的, 则

$$0 = \mu(\varepsilon) = \sum_{e \in \varepsilon} |e| - n - \omega(\varepsilon) \geq k|\varepsilon| - n - d - (|\varepsilon|-2)(k-1).$$

因此 $|\varepsilon| \leq n+d-2k+2$. 综上有 $\frac{n-d}{k-d} \leq |\varepsilon| \leq n+d-2k+2$. 证毕.

那么当 F 的各边权值均取 d 时, ε 就是一个 n 阶严格 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图, 因此定理 2.8 的结论就是定理 3.1 结论的下界, 即 $|\varepsilon| = \frac{n-d}{k-d}$.

定义 3.2 ε 称为非严格 (d) - 连通的, 如果它是 (d) - 连通的, 并且存在两条不同的边 E 和 E' 使得 $|E \cap E'| > d$.

定理 3.3 设 $n \geq k > d \geq 1$, $(k-d) \mid (n-d+1)$, ε 是一个 n 阶非严格 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图, 则

$$\frac{n-d+1}{k-d} \leq |\varepsilon| \leq n+d-2k+2.$$

证 设 F 是 ε 的线图 $L(\varepsilon)$ 的最大权支撑森林, 我们知道, (d) - 连通的无圈超图的最大权支撑森林 F 是一棵树, 所以 F 有 $|\varepsilon| - 1$ 条边. 那么我们分两种情况讨论:

先证明下界. 当 F 中只有一条边权值取 $d+1$, 而其它边的权值均取 d 时, n 阶非严格 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图的规模达到最小, 因此有 $\omega(\varepsilon) \geq (d+1) + (|\varepsilon| - 2)d$. 又因为 ε 是无圈的, 则

$$0 = \mu(\varepsilon) = \sum_{e \in \varepsilon} |e| - n - \omega(\varepsilon) \leq k|\varepsilon| - n - (d+1) - (|\varepsilon| - 2)d.$$

因此 $|\varepsilon| \geq \frac{n-d+1}{k-d}$.

再来看上界. 当 F 中只有一条边的权值取 d , 而其它边的权值均取 $k-1$ 时, n 阶非严格 (d) - 连通 k - 匀齐无圈超图的规模达到最大, 根据定理 3.1 中上界的情况有 $|\varepsilon| \leq n+d-2k+2$. 综上有

$$\frac{n-d+1}{k-d} \leq |\varepsilon| \leq n+d-2k+2.$$

证毕.

推论 3.4 设 $n \geq k > 1$, $(k-1) \mid (n-1)$, ε 是一个 n 阶连通 k - 匀齐无圈超图, 则

$$\frac{n-1}{k-1} \leq |\varepsilon| \leq n-k+1.$$

证 因为规模最小的 n 阶连通 k - 匀齐无圈超图就是 n 阶严格 (1) - 连通 k - 匀齐无圈超图, 根据定理 3.1 有 $|\varepsilon| \geq \frac{n-1}{k-1}$. 规模最大的 n 阶连通 k - 匀齐无圈超图就是最大的 n 阶严格 $(k-1)$ - 连通 k - 匀齐无圈超图, 由定理 3.1 有 $|\varepsilon| \leq n-k+1$. 因此

$$\frac{n-1}{k-1} \leq |\varepsilon| \leq n-k+1.$$

证毕.

参 考 文 献

- [1] Beeri C, Fagin R, Maier D, Yannalalis M. On the Desirability of Acyclic Database Schemes *JACM*, 1983, 30: 479-513
- [2] Lee T T. An Information-theoretic Analysis of Relational Databases, Part I: Data Dependencies and Information Metric. *IEEE Tran. on Soft. Eng.*, 1987, Se-13(10): 1049-1061
- [3] Lee T T. An Information-theoretic Analysis of Relational Databases, Part II: Information Structures for Database Schemes. *IEEE Tran. Soft. End.*, 1987, Se-13(10): 1062-1072

- [4] Ulman J D. Principle of Database Systems. New York: Computer Science Press, 1979
- [5] Wang J F, Li H Z. Enumeration of Maximum Acyclic Hypergraphs. *Acta Math. Appl. Sin.*, 2002, 18(2): 215–218
- [6] 王建方. 超图的理论基础. 北京: 高等教育出版社, 2006
(Wang Jianfang. Theoretical Basis of Hypergraphs. Beijing: Higher Education Press, 2006)
- [7] Wang J F, Lee T T. An Invariant for Hypergraphs. *Acta Mathematicae Applicatae Sinica*, 1996, 12(2): 113–120
- [8] Li H Z, Wang J F. On Acyclic and Cyclic Hypergraphs. *J. Systems Science and Complexity*, 2002, 15(4): 353–362
- [9] Wang J F. The Information Hypergraph Theory. Beijing: Science Press, 2008

Further Study on Size of Acyclic Hypergraphs

ZHAO LINGQI

(College of Computer science and Technology,
Inner Mongolia University for Nationalities, Tongliao 028043)

FENG WEI

(College of Mathematics, Inner Mongolia University for Nationalities, Tongliao 028043)

XU CHUNLEI

(College of Computer science and Technology,
Inner Mongolia University for Nationalities, Tongliao 028043)

JIRIMUTU

(College of Mathematics, Inner Mongolia University for Nationalities, Tongliao 028043)

(E-mail: jrmt@sina.com)

Abstract Based on size of strict (d) -connected k -uniform acyclic hypergraph defined by Wang J F, this paper further studies size of (d) -connected k -uniform acyclic hypergraph and not-strict (d) -connected k -uniform acyclic hypergraph on n labeling vertices and obtains upper and lower bound of their sizes, respectively.

Key words k -uniform acyclic hypergraph; (d) -connected; sizes of acyclic hypergraph

MR(2000) Subject Classification 05C88

Chinese Library Classification O157.5