

The Maximum Number of Hyperedges of An r -Uniform D -Hypergraph

Yiping Zhu, Yaping Xiong

School of Mathematics and Statistics, Shandong Normal University, Jinan Shandong
Email: yipingzhu0207@163.com, ypxiongyj@163.com

Received: Dec. 26th, 2019; accepted: Jan. 8th, 2020; published: Jan. 15th, 2020

Abstract

A mixed hypergraph on a finite set X is a triple $H = (X, C, D)$, where C and D are families of subset of X . The member of C is called C -edge and the member of D is called D -edge. A mixed hypergraph is called C -hypergraph when $D = \emptyset$, a mixed hypergraph is called D -hypergraph when $C = \emptyset$. Let $H = (X, C, D)$ be a mixed hypergraph, r is a positive integer not less than 2. For an arbitrary C -edge and D -edge, if we have $|C| = r$, $|D| = r$, then the mixed hypergraph H is called r -uniform mixed hypergraph. In particular, if $C = \emptyset$, the mixed hypergraph H is called r -uniform mixed D -hypergraph. In this paper, we solve the problem about the maximum number of hyperedges of an r -uniform D -hypergraph when $\chi(H) = k$.

Keywords

Mixed Hypergraph, r -Uniform D -Hypergraph, The Maximum Number of Hyperedges

r -一致 D -超图的最大边数

朱义坪, 熊亚萍

山东师范大学数学与统计学院, 山东 济南
Email: yipingzhu0207@163.com, ypxiongyj@163.com

收稿日期: 2019年12月26日; 录用日期: 2020年1月8日; 发布日期: 2020年1月15日

摘要

混合超图 $H = (X, C, D)$ 是一个三元组, 其中 X 为 H 的顶点集. C 为 X 的子集族, 记作 C -边. D 为 X 的子集族,

记作 D -边。 $C = \emptyset$ 的混合超图称为 D -超图, $D = \emptyset$ 的混合超图称为 C -超图。 $H = (X, C, D)$ 是一混合超图, r 是不小于2的正整数, 若满足对任意的 C -超边和 D -超边, 都有 $|C| = r, |D| = r$, 则称混合超图 H 为 r -一致混合超图。特别地, 若又有 $C = \emptyset$, 则称混合超图 H 为 r -一致 D 超图。在本文中, 我们解决当 $\chi(H) = k$ 时, r -一致 D -超图 H 的最大边数这一问题。

关键词

混合超图, r -一致 D -超图, 最大超边数

Copyright © 2020 by author(s) 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

1995年, Vitaly Voloshin [1]对于超图的染色理论提出了其对偶问题, 即: 使某些超边中至少有两个点染相同的颜色, 此类超边称为 C -边, 传统超边称为 D -边, 同时包含 C -边和 D -边的超图称为混合超图, 记为 $H = (X, C, D)$ 。这两种超图的主要区别体现在染色上。 $C = \emptyset$ 的混合超图称为 D -超图, $D = \emptyset$ 的混合超图称为 C -超图。

设 $H = (X, C, D)$ 是一混合超图, H 的一个正常的 k -染色是一个映射 $\varphi: X \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$, 使得下述条件成立:

- 1) 每条 C -边中至少有两个顶点染相同的颜色;
- 2) 每条 D -边中至少有两个顶点染不同的颜色。

混合超图 $H = (X, C, D)$ 的一个 k 色严格染色是一个正常的 k -染色且恰使用了 k 种染色。使混合超图 $H = (X, C, D)$ 有一个严格染色所需的最多(最少)的颜色数被称为 H 的上色数(下色数), 记作 $\bar{\chi}(H)$ ($\chi(H)$)。

混合超图的概念一经提出, 关于混合超图的新的问题也随之产生, 如对 C -超图的染色的研究。 C -超图的染色理论是最大顶点染色理论, 因为对于 C -超图来说, 存在1色严格染色。而在超图中所用的最多颜色数即为超图的顶点数, 故超图的染色理论是最小顶点染色理论。因此, 对于混合超图来说, 最小最大顶点染色理论都是有意义的。对于 D -超图的染色问题已有许多结果, 本文中我们将研究 r -一致 D -超图, 我们首先给出 r -一致 D -超图的概念:

设 $H = (X, C, D)$ 是一混合超图, r 是不小于2的正整数, 若满足对任意的 C -超边和 D -超边, 都有 $|C| = r, |D| = r$, 则称混合超图 H 为 r -一致混合超图。特别地, 若又有 $C = \emptyset$ ($D = \emptyset$), 则称 H 为 r -一致 D -超图(r -一致 C -超图)。

极值问题在超图与混合超图中是有趣的而又极具挑战性的。在参考文献[1] [2] [3] [4]中已有一些关于混合超图的最小点数, 最小边数等问题的结果。Vitaly Voloshin 在文献[3]中提出一个公开问题: 当 $\bar{\chi}(H) \geq k$ 时, r -一致 C -超图 H 的最大边数是多少? 该问题已经在文献[5]中得到解决。在本文中, 我们解决当 $\chi(H) = k$ 时, r -一致 D -超图 H 的最大边数这一问题。

2. 定理及其证明

定理 1 设 $H = (X, D)$ 是具有 n 个顶点的 r -一致 D -超图, φ 是顶点集 X 的一个 k -染色且 $\chi(H) = k$ 。

则 H 的最大边数为 $k^{r-1}c$, 其中 r 充分大时, 对任意的 $\lambda < \sqrt{2}$, $c = \lambda(r/\ln r)^{1/2}$ 。

断言 1 存在 $p \in [0, 1]$ 使得 $c(1-p)^r + c^2 p < 1$ 。

因为 $1-p \leq e^{-p}$ 。当 $p = \ln(r/c)/r$ 时, 函数 $ce^{-pr} + c^2 p$ 取得最小值。将 p 代入上面的函数, 若

$$\frac{c^2}{r}(1 + \ln(r/c)) < 1$$

则断言 1 成立。当 r 充分大时, 对任意的 $\lambda < \sqrt{2}$, $c = \lambda(r/\ln r)^{1/2}$, 这个不等式是成立的。因此, 断言 1 的证明完成。

设 $H = (X, D)$ 具有 $\varepsilon(H) = k^{r-1}c$ 条边且 p 满足上述条件。首先我们随机地用 $\{1, 2, \dots, k\}$ 中的一种颜色逐个给 H 的顶点着色。其次对于每个顶点 v , 我们抛掷硬币, 出现正面的概率为 p 。另外, 对 V 中的顶点随机排序。

步骤 1. 随机地用 $\{1, 2, \dots, k\}$ 中的一种颜色逐个给 H 的顶点着色, 称之为第一次染色。令 B 表示位于某条(可能多条)单色边 $e \in E$ 中的点 $v \in V$ 的集合。

步骤 2. 按 V 中顶点的顺序依次考虑 B 中的元素。当我们考虑 b 时, 若存在某条(可能多条)包含 b 的边 $e \in H$ 在第一次染色中是单色的且这条边中至今没有顶点改变颜色, 则称 b 仍然危险。若 b 不是仍然危险的, 则保持原有染色。但若 b 是仍然危险的, 则抛掷硬币。若出现正面则改变 b 的颜色, 否则保持原有染色。我们称终止时的染色为最终染色。

坏事件 在最终的染色中, 某条边 $e \in H$ 是单色的。

在最终的染色中, 边 $e \in E$ 是单色的有两种情况。要么在第一次染色中, 边 e 是单色的且在最终的染色中, 边 e 仍然是单色的; 要么在第一次染色中, 边 e 不是单色的但在最终的染色中, 边 e 是单色的。

第一种情况记作 A_e , 第二种情况记作 B_e 。在第一次染色中, 边 e 是单色的概率为 $\left(\frac{1}{k}\right)^r$, 在最终的染色中, 所有的硬币出现反面的概率为 $(1-p)^r$, 即边 e 仍然是单色的概率为 $\left(\frac{1}{k}\right)^r$, 则

$$\Pr[A_e] = \left(\frac{1}{k}\right)^r (1-p)^r$$

故

$$k \sum_{e \in H} \Pr[A_e] = c(1-p)^r$$

为了避免过度重染且得到 $\Pr[B_e]$ 更好的界, 我们巧妙地界定 $\Pr[B_e]$ 。对于不同的边 $e, f \in E$, 若

- 1) 边 e, f 恰重叠一个元素, 记作 v ;
- 2) 在第一次染色中边 f 是单色的且在最终的染色中 e 是单色的;
- 3) 在步骤 2 中, 点 v 是边 e 中最后一个改变颜色的点;
- 4) 当考虑点 v 时, 边 f 仍然是单色的;

则称边 e 取决于边 f 。

假设 B_e 成立。因边 e 中的某些点会改变染色, 故存在最后一个改变颜色的点 v 。但对于点 v , 为什么还要抛掷硬币? 因为点 v 一定存在于某条(可能多条)边 f 中, 边 f 在第一次染色中是单色的且当考虑点 v 时, 边 f 仍然是单色的。那么边 e, f 会重叠另一个点 v' ? 答案是否定的。因为点 v' 一定在点 v 之前改变颜色, 则当考虑点 v 时, 边 f 不再是完全单色的, 与边 f 的假设矛盾。因此当 B_e 成立时, 边 e 取决于边 f 。令 C_{ef} 表示事件边 e 取决于边 f , 则 $\sum_e \Pr[B_e] \leq \sum_{e \neq f} \Pr[C_{ef}]$ 。

设边 e, f 固定且 $e \cap f = \{v\}$ (否则 C_{ef} 不发生)。顶点集 V 的随机排序导致了 $e \cup f$ 的一个随机排序 σ 。令 $i = i(\sigma)$ ($i > 0$) 表示在点 v 之前点 $v' \in e$ 的数量, $j = j(\sigma)$ 表示在点 v 之前的点 $v' \in f$ 的数量。

由上述讨论知, 计算 $\Pr[C_{ef}]$ 须同时满足以下几点。首先, 在第一次染色中, 边 f 是单色的, 在最终的染色中, 点 v 一定会改变颜色。其次, 对点 v 之前的点 $v' \in f$ 进行抛掷硬币时全部是反面朝上。再者, 点 v 之后的点 $v' \in e$ 的颜色起初就相同(因为点 v 是边 e 中最后一个改变颜色的顶点)。最后, 随机从 $\{1, 2, \dots, k\}$ 中选择颜色对点 v 之前的点 $v' \in e$ 进行染色且最终染色与点 v 之后的顶点颜色相同。

固定 σ 得到

$$\Pr[C_{ef} | \sigma] \leq \left(\frac{1}{k}\right)^r p(1-p)^j \left(\frac{1}{k}\right)^{r-i-1} \left(\frac{1+p}{k}\right)^i$$

故

$$\Pr[C_{ef}] \leq k^{1-2r} p E[(1+p)^i (1-p)^j]$$

引理 4 [6] $E[(1+p)^i (1-p)^j] \leq 1$ 。

因为至多存在 $\varepsilon(H)^2 = (k^{r-1}c)^2$ 对边 e, f 且边 $e \neq f$, 则

$$\sum_e \Pr[B_e] \leq (k^{r-1}c)^2 k^{1-2r} p < c^2 p$$

因此坏事件出现的概率为 $c(1-p)^k + c^2 p$ 。由断言 1, 坏事件不发生的概率为正。这表明存在一种无单色边 e 的染色。因此, 定理 1 的证明完成。

致 谢

感谢导师蔡建生教授给我们介绍混合超图的相关知识, 并对本文进行了全面的修改。最后, 向各位尊敬的评审专家致以诚挚的感谢, 谢谢你们对本论文做出的评审以及提出的宝贵意见。

参考文献

- [1] Voloshin, V.I. (2002) Coloring Mixed Hypergraphs: Theory, Algorithms and Applications, AMS, Providence.
- [2] Bujt'as, C. and Tuza, Z. (2008) Uniform Mixed Hypergraphs: The Possible Numbers of Colors. *Graphs and Combinatorics*, **24**, 1-12. <https://doi.org/10.1007/s00373-007-0765-5>
- [3] Diao, K., Zhao, P. and Wang, K. (2014) The Smallest One-Realization of a Given Set III. *Graphs and Combinatorics*, **30**, 875-885. <https://doi.org/10.1007/s00373-013-1322-z>
- [4] Voloshin, V.I. (1992) On the Upper Chromatic Number of a Hypergraph. *Scientific Research Conference of the Moldova State University, Theses of Reports, Kishinev*, Vol. 1, 42.
- [5] Cai, J., Xiong, Y. and Yang, D. (2020) A Note on the Maximum Number of Hyperedge so f C-Hypergraph. Submitted for Publication.
- [6] Alon, N. and Spencer, J.H. (2008) The Probabilistic Method. 3rd Edition, John Wiley and Sons, New York.