

# 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, ypxiong@163.com

Received: Dec. 26<sup>th</sup>, 2019; accepted: Jan. 8<sup>th</sup>, 2020; published: Jan. 15<sup>th</sup>, 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, ypxiong@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,  $\varphi$ 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  $\sigma$ 。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  $\sigma$  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.