

# 概率方法在超图中的应用

毛俊超<sup>1</sup> 孙 姝<sup>1</sup> 张丽超<sup>2</sup>

(1. 海军潜艇学院 军事运筹教研室 山东 青岛 266071; 2. 燕山大学 里仁学院 基础教学部 河北 秦皇岛 066004)

摘要: 概率方法是解决离散数学中许多问题的强有力工具,它在超图着色问题中有着重要的应用, Erdős<sup>[1]</sup> 和 Beck<sup>[2]</sup> 利用概率方法研究不具备特征  $B$  的  $n$ -一致超图的边的最小可能数  $m(n)$ , 得到了有关  $m(n)$  的下界. 利用概率方法研究  $m(n)$  的上界, 得到了有关  $m(n)$  的一个上界.

关键词: 概率方法; 超图; 上界

中图分类号: O157.5

文献标识码: A

## 1 定义和引理

定义 1<sup>[1]</sup> 超图(hypergraph): 超图是一个对  $(V, E)$ , 其中  $V$  是一个有限集合, 其元素叫做顶点,  $E$  是  $V$  的子集族, 叫做边集. 称超图  $H$  是  $n$ -一致的, 如果它的每个边恰好包含  $n$  个顶点. 称超图  $H$  具有特征  $B$ , 或者说它是  $2$ -色的, 如果存在  $V$  的一个  $2$ -边着色, 使得没有边是单色的.

$m(n)$  表示: 不具备特征  $B$  的  $n$ -一致超图的边的最小可能数.

1963 年 Erdős 用概率方法证明了一个有关  $m(n)$  的下界的命题.

引理 1.1<sup>[2]</sup> 任何一个具有少于  $2^{n-1}$  条边的  $n$ -一致超图具有特征  $B$ , 因此  $m(n) \geq 2^{n-1}$ .

证明该命题的方法很简单, 利用基本概率方法就可以证明. 但该命题首次给出  $m(n)$  的一个下界, 为以后的研究工作奠定了理论基础; Beck 于 1978 年把该下界改进到  $m(n) = \Omega(2^n n^{\frac{1}{3}})$ <sup>[2]</sup>; 利用 Beck 的方法, Radhakrishnan 和 Srinivasan 于 2000 年证明了  $m(n) = \Omega(2^n (n/\ln n)^{\frac{1}{2}})$ <sup>[4]</sup>; 随后, N. Alon 采用 Radhakrishnan 的证明方法得到了下述结论:

引理 1.2<sup>[5]</sup> 若存在  $p \in [0, 1]$  使得  $k(1-p)^n + k^2 p < 1$ , 那么  $m(n) \geq 2^{n-1} k$ .

上面考虑的都是  $m(n)$  的下界, 下面考虑  $m(n)$  的上界. 基本思想是把超图中的顶点视为随机的, 把每种染色定义为一个基本事件, 利用概率的方法, 可以得到下面的结论.

## 2 主要结论

定理 2.1  $m(n) \leq \lceil v \binom{v}{n} \ln 2 / 2 \binom{\lceil v/2 \rceil}{n} \rceil$   $v$  为  $n$ -一致超图的顶点数.

证明 设  $V$  是  $v$  个顶点的集合, 令  $X$  表示  $V$  的一种染色:  $a$  个顶点染一种颜色,  $b = v - a$  个顶点染另一种

颜色.  $S \subset V$  是从  $V$  的元素中均匀选择得到的  $n$  元集. 则  $P(\text{在 } X \text{ 下 } S \text{ 是单色的}) = P\left(\binom{a}{n} + \binom{b}{n}\right) / \binom{v}{n}$ . 为方便起见, 假设  $v$  是偶数, 因为  $\binom{y}{n}$  是上凸的, 所以  $\binom{a}{n} + \binom{b}{n}$  在  $a=b$  时值最小, 于是  $P(\text{在 } X \text{ 下 } S \text{ 是单色的}) \geq p$ , 其中  $p = 2\binom{v/2}{n} / \binom{v}{n}$  (若  $v$  为奇数取  $p = 2\binom{\lceil v/2 \rceil}{n} / \binom{v}{n}$ ) 于是取  $p = 2\binom{\lceil v/2 \rceil}{n} / \binom{v}{n}$ . 令  $S_1, S_2, \dots, S_m$  是从  $V$  中均匀、独立选择出的  $n$  元集,  $m$  待定. 对每种着色  $X$ , 令  $A_X$  表示事件:  $S_i$  中没有单色的. 由独立性  $P(A_X) \leq (1-p)^m$ . 因为有  $2^v$  种染色, 由  $A_X$  的相互独立性, 得  $P(\cup_X A_X) \leq 2^v(1-p)^m$ . 当  $2^v(1-p)^m < 1$ ,  $P(\cap_X \bar{A}_X) = 1 - P(\cup_X A_X) > 0$ , 即存在  $S_1, S_2, \dots, S_m$  使得没有  $A_X$  发生, 即  $S_i$  中有些是单色的, 所以  $m(n) \leq m$ . 由不等式  $1-p \leq e^{-p}$ , 当  $m = \lceil v \ln 2/p \rceil$ ,  $2^v(1-p)^m < 2^v e^{-pm} \leq 1$ , 从而  $m(n) \leq m$  得证.

#### 参考文献:

- [1] P. Erdős. On a combinatorial problem I[J]. Nordisk Mat. Tidskr. 1963, 11: 5 - 10.
- [2] J. Beck. On 3 - chromatic hyper graphs [J]. Disc. Math, 1998, 24: 127 - 137.
- [3] J. A. Bondy. U. S. R. Murty. Graph theory with applications [M]. New York: Macmillan, 1976.
- [4] J. Radhakrishnan, A. Srinivasan. Improved bounds and algorithms for hypergraph two - coloring [J]. Random structures and algorithms 2000 (16): 4 - 32.
- [5] N. Alon, J. Spencer. Probabilistic Method [M]. New York: Willey - interscience Publication: 2000.

## Application of Probabilistic Method in Hypergraph

MAO Jun - chao<sup>1</sup>, SUN Shu<sup>1</sup>, ZHANG Li - chao<sup>2</sup>

- (1. Military Operations Research and Teaching Section, Navy Submarine Academy, Qingdao 266071;
2. Foundational Department, Liren College of Yanshan University, Qinhuangdao 066004, China)

**Abstract:** The probabilistic method is a powerful tool for solving discrete mathematic problems, they have many important applications in hypergraph. By means of the probabilistic method, Erdős and Beck obtain lower bounds of  $m(n)$  by using the minimum possible number of an  $n$  - uniform hypergraph that does not have property  $B$ . The paper studies the upper bound through upper bound of probabilistic method.

**Key words:** probabilistic method; hypergraph; upper bound

(责任编辑: 周尚超)