

概率方法

不提交.

1. (8 分) 用 $G(2n, p, q)$ 表示如下的随机图的分布: 点集为 $V = \{1, 2, \dots, 2n\}$. 选取随机的 $S^* \subseteq V$ 且 $|S^*| = n$. 这样点集被划分为两个大小相同的块 S 和 $V \setminus S$. 对于任意两个点 (u, v) , 如果 u, v 在同一个块中 ($u, v \in S^*$ 或者 $u, v \notin S^*$), 那么 u, v 之间以概率 p 有边相连; 如果 u, v 在不同的块中, 那么 u, v 之间以概率 q 有边相连.

考虑高度稀疏的场景. 令 $p = \alpha/n$, $q = \beta/n$, 其中 $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ 是常数. 请问是否可以依据图本身的信息对 S^* 进行一个非平凡的估计. 具体来说, 是否存在一个算法 \mathcal{M} 和常数 $c > 0$ 使得

$$\Pr \left[|\hat{S}| = n \wedge \frac{|\hat{S} \cap S^*|}{n} \notin (1/2 - c, 1/2 + c) \mid \begin{array}{l} G \leftarrow G(2n, \alpha/n, \beta/n) \\ \hat{S} \leftarrow \mathcal{M}(G) \end{array} \right] = 1 - O(1/n).$$

答案显然依赖于 (α, β) 的取值. 请找到一个尽量大的 (α, β) 的范围使得可以对 S^* 进行上述的非平凡估计.

提示: 当 $(\alpha - \beta)^2 < \alpha + \beta$ 时, 不存在任何算法可以非平凡地估计 S^* [Mossel-Neeman-Sly 2012].

2. (8 分) 有若干集合 $A_1, \dots, A_n, B_1, \dots, B_n$, 满足 $\forall i, j \ A_i \cap B_j = \emptyset \iff i = j$. 证明

$$\sum_i \frac{1}{\binom{|A_i| + |B_i|}{|A_i|}} \leq 1.$$

3. (5 分) 考虑如下生成社交网络过程: 初始时只有一人; 每当一个新人加入时, 会随机关注一个人, 被关注概率正比于当前被关注次数加上 β . 这里 $\beta > 0$ 是一个常数. 请问当网络中有 n 人时, 第 k 个加入网络的人的被关注次数的期望约是多少.
4. (8 分) 如果集合 $S \subseteq \{0, 1\}^n$ 满足

$$\forall \text{distinct } a, b, c \in S, \Delta(a, b) + \Delta(b, c) > \Delta(a, c),$$

我们称 S 是不共线的. 这里 Δ 表示汉明距离 (Hamming distance).

- (1) 证明, 对所有足够大的 n , 存在不共线的 $S \subseteq \{0, 1\}^n$ 满足 $|S| \geq 1.01^n$.
- (2) 证明, 对所有足够大的 n , 任何不共线的 $S \subseteq \{0, 1\}^n$ 都满足 $|S| \leq 1.99^n$.