

## CS477 Combinatorics: Homework 12

于峥 518030910437

2020 年 5 月 26 日

**Problem 1.** 在一个学校有 1000 个俱乐部，每个俱乐部有 11 个人，俱乐部之间的成员可能会重复。证明，可以将所有学生分成两组，使得每个俱乐部都同时有来自两组的学生。

*Solution.* 我们将俱乐部和学生的关系看成二分图  $G = (L \cup R, E)$ ,  $L$  代表俱乐部,  $R$  代表学生, 如果学生属于俱乐部那么这两个点之间有边相连。那么我们需要证明的是能够做到将  $R$  二染色后, 使得  $L$  中每个元素的邻点集合包含两种颜色。

我们将  $R$  中的点以  $\frac{1}{2}$  的概率随机染成黑白两色。那么存在俱乐部只有一种颜色的邻点的概率

$$P \leq 1000 \cdot 2^{-11} \cdot 2 < 1$$

所以  $1 - P > 0$ , 因此命题得证。  $\square$

**Problem 2.** 一个竞赛图是一个每两个点之间恰好有一条边的有向图。证明：对每个  $n$ , 存在一个竞赛图包含至少  $n!/2^{n-1}$  条哈密尔顿路。

*Solution.* 考虑对  $K_n$  中的边等概率随机定向。那么  $K_n$  中哈密尔顿路的期望数量为  $E(P) = \frac{n!}{2^{n-1}}$ , 该式的意思是考虑每一个排列为哈密尔顿路的概率, 因此肯定存在一个竞赛图包含至少  $n!/2^{n-1}$  条哈密尔顿路。  $\square$

**Problem 3.**  $G = (V, E)$  是一个二分图,  $|V| = n$ ,  $k > \log_2 n$  是一个整数。在  $G$  的每个顶点  $v$  上有一个候选的颜色集合  $C(v)$  满足  $|C(v)| \geq k$ 。证明：可以给每个点  $v$  选一个  $C(v)$  中的颜色, 使得  $G$  中任意相邻两点不同色。

*Solution.* 题目条件相当于把所有颜色分为两组, 对于每一个左边点的  $C$  含有至少一个第一组的颜色, 右边点的  $C$  含有至少一个第二组的颜色。对于任意一个点它被分到两组的概率是  $\frac{1}{2}$ , 那么对于左边每一个颜色集合  $C_i$ , 如果其中含有第一组的颜色那么  $X_i = 0$ , 否则为 1。对于右边每一个颜色集合  $C_i$ , 如果其中含有第二组的颜色那么  $X_i = 0$ , 否则为 1。

那么  $E(\sum X_i) = \frac{n}{2} < 1$ , 所以存在合法的分组。对于每一个点, 如果在左边就任选一个第一组的颜色, 在右边就选第二组的颜色即可。  $\square$

**Problem 4.** 图  $G = ([1000], E)$  中有至多 27000 个三角形。证明:  $G$  中有一个 70 点的不含三角形的诱导子图。

*Solution.* 我们考虑  $G$  中所有的三角形, 在  $\binom{[1000]}{100}$  中有  $\binom{997}{97}$  个集合包含这个三角形。因此所有  $\binom{[1000]}{100}$  中的元素包含的三角形个数的期望

$$E = \frac{27000 \binom{997}{97}}{\binom{1000}{100}} < 26.5$$

所以  $G$  中有一个 100 个点的三角形数量小于等于 26 的诱导子图, 从每个三角形中删去 1 个点, 因此图中一定存在大于等于 74 个点的不含三角形的诱导子图。

$\square$

**Problem 5.**  $G = (V, E)$  是一个  $n$  阶的、20 正则的简单图。证明: 存在  $W \subseteq V$ , 使得  $V - W$  中任意一个顶点在  $W$  中至少有一个邻居, 并且  $|W| \leq n/5$ 。

*Solution.* 不难把题目中的条件转化找到  $W \subseteq V$ , 成对于每一个点, 要么它在  $W$  中, 要么它的某个邻点在  $W$  中。

我们将每个点以概率  $p$  的加入  $S$ , 那么  $E(|S|) = pn$ , 而  $T$  是那些不满足要求的点, 即不在  $S$  中也没有邻居在  $S$  中的点。  $X_u$  为一随机变量, 如果点  $u$  在  $T$  中值为 1, 否则为 0。那么  $E(|X_u|) \leq (1 - p)^{21}$ 。

$$E(|S \cup T|) \leq np + n(1 - p)^{21}$$

因此取  $p = 1 - 21^{-\frac{1}{20}}$ , 那么  $E(|S \cup T|) < \frac{n}{5}$ , 因此存在这样的  $W$ 。  $\square$

**Problem 6. HW11** 证明：对任意的  $k, l$ ，都存在图  $G$  使得  $\chi(G) > k, g(G) > l$ 。

*Solution.* 由于一个图的色数为  $k$  意味着将它分为了  $k$  个不相交的独立集，因此不难得到

$$\alpha(G) < \frac{|G|}{k} \Rightarrow \chi(G) > k$$

假设图  $G$  上每条边以  $p$  的概率出现，我们记事件  $\{\alpha(G) \geq \frac{|G|}{k}\}$  为  $X$ ，事件  $\{g(G) \leq l\}$  为  $Y$ 。那么我们只需使  $P(X) + P(Y) < 1$  即可。

首先考虑  $P(X)$ ，图  $G$  上每条边以  $p$  的概率出现，记  $r = \frac{n}{k}$ ，那么

$$P(X) \leq \binom{n}{r} (1-p)^{\binom{r}{2}} \leq 2^n e^{-p \binom{r}{2}}$$

我们只要让  $p \geq \frac{n}{\binom{r}{2}} = \frac{2k^2}{n-k}$  即可。容易看到只要  $n$  足够大，我们就能让  $P(X)$  小于任何正常数。

再考虑  $P(Y)$ ，当  $n > l$  时， $P(Y)$  不可能为 1，此时无论  $P(Y)$  为何值，我们都能取足够大的  $n$ ，使得  $P(X) + P(Y) < 1$ ，因此命题成立。  $\square$