

## 深北莫 — 离散数学 (2022 年春季学期) 作业 7

交作业时间: 5 月 5 日

### 作业规定 (重要!):

- 如果某个问题你不会做, 你可以不做, 你将自动得到该问题 20% 的分数。如果你对某个问题只有部分的解答, 写下你的部分解答。如果你不会做某个问题, 不要写无关、混乱的解答, 否则你会得到一个**负**的分数。
- 鼓励相互讨论, 但每位同学必须独立写出自己的解答! 如果发现**抄袭**, 双方本次作业作废, 都得 0 分。
- 如果你在别处 (别的书或网络等) 读到了某个作业问题的答案, 你可以阅读解答, 在理解了后, 可以抄写解答, 但必须清楚地写出答案的来源, 比如 “该解答来自于某处”。如果抄写解答而不写出来源, 算作**剽窃**, 本次作业作废, 得 0 分。
- 这是一门数学课, 所以尽量将你的解答写得清楚、明白。如果只是最终答案正确, 但解答过程没有或不清楚, 会被扣分至少 30%。

**注: 与图有关的所有问题, 在没有明确说明的情况下, 图均指无向简单图 (即: 两点之间最多一条边)。**

**问题 (总分 100 分, 每个问题分数平均分配, 每个问题的小问, 分数平均分配):**

1. 设  $G$  是任意的一个平面图。证明:  $\chi(G) \leq 6$ 。(不能使用四色定理)

提示: 阅读讲义上平面图的知识。

2. 设  $G$  是一个  $r$ -正则图,  $A$  是  $G$  的邻接矩阵。证明:  $A$  的最大特征值等于  $r$ 。

提示: 对任意  $s > r$ , 证明  $s$  不是  $A$  的特征值。利用行列式不等于 0 和矩阵的秩的关系。

3. 用  $\alpha(G)$  表示图  $G = (V, E)$  的最大的独立集的大小。设  $|V| = n$ 。如果  $\alpha(G) = 1, 2, 3$  时, 问  $G$  分别最多有多少条边, 最少有多少条边?

4. 设计一个算法用来判断图  $G = (V, E)$  是否包含有奇数个顶点的环。分析你的算法的时间效率 (即: 最多运行多少步后可给出结果, 步数可能依赖于图的顶点数  $|V| = n$  和边数  $|E| = m$ )。

5. 假设某个图的邻接矩阵如下

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

- (1) 在不画出图的前提下, 仅通过计算, 估计图的  $\chi(G)$  的大小或其范围;  
提示: 运用课堂上讲的  $\chi(G)$  的上界和下界。矩阵的特征值可通过课程网页上给出的 WolframAlpha 来计算。
- (2) 画出图, 给出一个最小的染色方案。
6. 考虑对图1的贪心算法染色: 对顶点  $v_1, v_2, \dots, v_8$ , 依次按顺序染色如下, 对顶点  $v_i$ , 定义  $\phi(v_i)$  为当前可用的最小的自然数。比如  $\phi(v_1) = 1, \phi(v_2) = 1, \phi(v_3) = 2$ , 等等。
- (1) 给出贪心算法染色的结果, 即, 给出  $\phi$  在每个顶点的值。贪心算法用了多少种颜色?
- (2)  $\chi(G)$  是多少? 贪心算法给出的染色数与  $\chi(G)$  差多少倍?

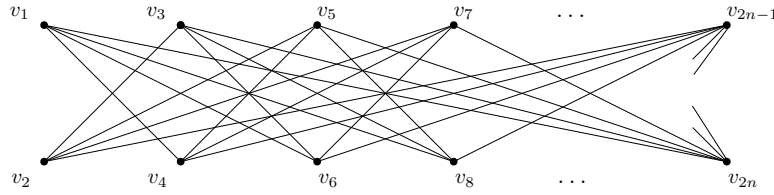


图 1: 用贪心算法按顺序染色。

7. 设  $G$  是一个有  $n$  个顶点的  $r$ -正则图, 设  $\lambda$  是其邻接矩阵除了最大特征值  $r$  外绝对值最大的特征值。设  $S, T \subseteq V$ , 用  $E(S, T)$  表示  $S$  与  $T$  之间边数。证明:

$$\left| E(S, T) - \frac{r|S||T|}{n} \right| \leq \lambda \sqrt{|S||T|}.$$

提示: 类似讲义上研究独立集的情况, 用两种方式计算  $f_S A f_T^T$ 。证明中需要用到柯西不等式  $\sum_{i=1}^k a_i b_i \leq \sqrt{\left(\sum_{i=1}^k a_i^2\right) \left(\sum_{i=1}^k b_i^2\right)}$ 。

8. 用如下方式生成一个有  $n$  个顶点的随机图: 对任意两点, 以  $p$  的概率连一条边, 以  $1-p$  的概率不连边。用  $G(n, p)$  表示这个随机图。
- (1)  $G(n, p)$  的期望<sup>1</sup>的边数是多少?
- (2) 任选两个不相交的顶点集  $A, B$ 。假设  $|A| = r, |B| = s$ 。那么  $A$  与  $B$  之间期望的边数是多少?
- (3) 设  $G(5, 1/2)$  的期望的边数是  $k$ 。画出有 5 个顶点  $k$  条边的互不同构的图。

提示: 同构的图都有相同的度数序列, 可以先写出所有可能的顶点度数序列 (顶点度数之和必须是  $2k$ ), 再逐个检查哪些能构成所求的图。

- (4) 在 (3) 的那些图中, 所有的图看起来都像是随机生成的吗? 如果不是的话, 有多少你认为像是随机生成的? (本题是开放式问题, 没有固定答案)

<sup>1</sup>给定一个有限的实数集  $\{r_1, \dots, r_k\}$ , 给定其上的一个概率分布:  $p(r_i) = p_i$ 。该概率分布的期望定义为  $\sum_{i=1}^k p_i r_i$ 。换句话说, 期望就是在给定概率分布下的平均值。

9. 下面是用数论的知识构造图的例子。设  $q$  是一个素数，且  $q \equiv 1 \pmod{4}$ ，即： $q$  被 4 除余 1。构造图  $G_q = (V, E)$  如下：

$$V = \{0, 1, 2, \dots, q-1\},$$

$$E = \{(a, b) \in V \times V : a < b, \text{ 且存在 } x \in V, \text{ 满足 } b - a \equiv x^2 \pmod{q}\}.$$

例如：当  $q = 5$  时， $G_5$  画出来如图2. 为了画出  $G_5$ ，可以分如下两步进行。第一，先计算出  $\pmod{5}$  的平方数

$$0^2 = 0 \equiv 0 \pmod{5}, \quad 1^2 = 1 \equiv 1 \pmod{5}, \quad 2^2 = 4 \equiv 4 \pmod{5},$$

$$3^2 = 9 \equiv 4 \pmod{5}, \quad 4^2 = 16 \equiv 1 \pmod{5}.$$

所以， $\pmod{5}$  的平方数的集合是  $S = \{0, 1, 4\}$ . 第二步，就可以根据集合  $S$  来确定边。比如， $(2, 3)$  是一条边，因为  $3 - 2 = 1 \in S$ ，即  $3 - 2 = 1 \equiv 1^2 \pmod{5}$ . 再比如， $(0, 4)$  是一条边，因为  $4 - 0 = 4 \in S$ ，即  $4 - 0 = 4 \equiv 2^2 \pmod{5}$ . 而 2 和 4 之间没有边，因为  $4 - 2 = 2 \notin S$ ，即，不存在  $x \in \{0, 1, 2, 3, 4\}$  使得  $4 - 2 \equiv x^2 \pmod{5}$ .

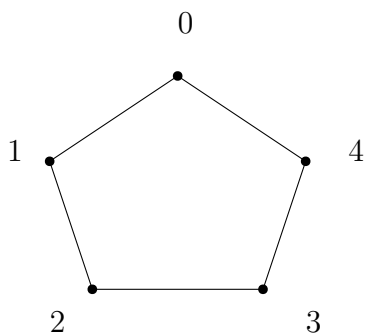


图 2:  $G_5$

- (1) 画出  $G_{13}$ .
- (2)  $G_{13}$  的边数是多少？设  $A = \{0, 1, 5, 8\}$ ， $B = \{2, 4, 9, 10, 12\}$ . 在图  $G_{13}$  中， $A$  与  $B$  之间的边数是多少？
- (3) 根据第 5 题，符号  $G(13, 1/2)$  表示有 13 个顶点，以  $1/2$  的概率连接每条边的随机图。根据第 5 题的第 (1) 问的解答， $G(13, 1/2)$  期望边数是多少？  
根据第 5 题的第 (2) 问的解答，如果  $r = 4$ ， $s = 5$ ，且  $A$  与  $B$  是不相交的顶点集， $|A| = 4$ ， $|B| = 5$ . 那么  $G(13, 1/2)$  中  $A$  与  $B$  之间的期望的边数是多少？
- (4) 比较本题 (2) 和 (3) 的答案，用数论方法构造的图  $G_{13}$  有没有随机性？（本题是开放式问题，没有固定答案）  
注： $G(13, 1/2)$  是随机构造的（每一条边选择连接或不连接的概率都是  $1/2$ ），而  $G_{13}$  的构造过程是确定的。