

离散数学 (2023) ghw1

谢庆轩

221900325

2023 年 5 月 15 日

1 Problem 1

证明：假设 G 是简单图，记其度最大的顶点为 $g, \deg(g) = n$ ，则有 n 个顶点各自通过一条边与之相连，由于图中顶点的度均不相同，这些顶点的度数应当分别为 $1, 2, \dots, n-1$ ，然而总共有 n 个顶点，由鸽巢原理可知必有两顶点度数相同，矛盾，故 G 不是简单图

2 Problem 2

记总度数为 S_n ，最大度数为 a_{max} ，最小度数为 a_{min}

a) 此处令 $S_n = a_{max} + S_{n-1}$ 只需证 $\frac{S_n}{n} \geq \frac{S_{n-1}}{n-1}$ ，即证 $(n-1)a_{max} \geq S_{n-1}$ ，因为 $a_{max} \geq a_i$ ，所以 $(n-1)a_{max} \geq S_{n-1}$ 成立，故从图中删去一个度最大的顶点不会使其顶点平均度增加，得证

b) 此处令 $S_n = a_{min} + S_{n-1}$ 只需证 $\frac{S_n}{n} \leq \frac{S_{n-1}}{n-1}$ ，即证 $(n-1)a_{min} \leq S_{n-1}$ ，因为 $a_{min} \leq a_i$ ，所以 $(n-1)a_{min} \leq S_{n-1}$ 成立，故从图中删去一个度最小的顶点不会使其顶点平均度减少，得证

3 Problem 3

a) 否，各顶点度数各不相同

b) 是，



- c) 否，度数为 5, 4, 2 的三个顶点相连至少会多出 6 条边需要不同顶点对应，然而只剩下 3 个度数为 1 的顶点
- d) 否，度数为 5 的点需要五个不同的顶点与之相连，然而只剩下 4 个不同的顶点

4 Problem 4

证明：因为 $\sum_{i=1}^{\nu} \nu_i = 2\varepsilon$ ，又 $\nu\delta(G) \leq \sum_{i=1}^{\nu} \nu_i \leq \nu\Delta(G)$ ，所以 $\delta(G) \leq \frac{2\varepsilon}{\nu} \leq \Delta G$ ，得证

5 Problem 5

- a) 证明：记图 G 中有 n 个顶点，则由 $\frac{na-2deg(x)}{n-1} \geq a$ ，求解可得 $deg(x) \leq \frac{a}{2}$ ；由 $deg(x) \leq \frac{a}{2}$ ，代入可得 $\frac{na-2deg(x)}{n-1} \geq a$ 。综上， G 删去一个顶点 x 后平均度至少为 a ，当且仅当 $deg(x) \leq \frac{a}{2}$ ，得证
- b) 证明：若当前图的最小度小于等于 $\frac{a}{2}$ ，则删去该最小度的顶点，可知图的顶点平均度不会减少，重复执行，直到最小度的点大于 $\frac{a}{2}$ ，此时剩下的便是 G 的一个最小度大于 $\frac{a}{2}$ 的子图，得证

6 Problem 6

证明：队伍可看作顶点，比赛关系可看作边，于是此题可转化为 n 个顶点和 $n+1$ 条边构成的无向图。假设没有球队比赛了至少 3 场，则任意一点度数小于等于 2，即 $\forall \nu_i \in G, \sum_{i=1}^n \deg(\nu_i) \leq 2n$ ，这与 $\sum_{i=1}^n \deg(\nu_i) = 2(n+1)$ 矛盾，故一定有一个球队比赛了至少三场，得证

7 Problem 7

证明：记该图为 G ，因为该图不含 K_3 作为子图，所以对任意相邻的两点 x, y ，二者邻接点集的交集为空，于是 $\deg(x) + \deg(y) \leq n$ ，可得 $\sum_{\{x,y\} \in G} \deg(x) + \deg(y) \leq \sum_{\{x,y\} \in G} n = nm$ ，又 $\sum_{\{x,y\} \in G} \deg(x) + \deg(y) = \sum_{x \in V(G)} \deg^2(x)$ ，所以 $nm \geq \sum_{x \in V(G)} \deg^2(x) \geq \frac{1}{n} (\sum_{x \in V(G)} \deg(x))^2 = \frac{4m^2}{n}$ ，即 $m \leq \frac{n^2}{4}$ ，得证