

离散数学 (2023) 作业 0

邵宇轩 221900406

2023年5月13日

1 Problem 1

使用反证法进行证明:

假设 G 是简单图

即 G 中不存在环与多重边,任意两个顶点之间只存在 0 或 1 条边

 \therefore 至少存在两个点,使得 $\deg(v_1) = \deg(v_2)$

而 G: 每个顶点的度均不相同

与题意矛盾

:. 假设不成立

G 不是简单图

2 Problem 2

(1) 假设 G 有 m 条边,n 个顶点,度的和是 2m 其中具有最大的度的点的度为 k 删去 k 对应的点后 G 中剩余 m - k 条边 平均度为 $\frac{2m-2k}{n-1}$ 下面判断 $\frac{2m-2k}{n-1}$ 与 2m / n 的大小关系 $\frac{2m-2k}{n-1} - \frac{2m}{n}$ = $\frac{2m-2kn}{n(n-1)}$ 2m -2kn <= 0 $\therefore \frac{2m-2k}{n-1} <= \frac{2m}{n}$ 即去掉该点后的平均度不大于原来的平均度 (2) 与 (1) 同理,假设最小的度的点的度为 t 平均度为 $\frac{2m-2t}{n-1} - \frac{2m}{n}$

 $=\frac{2m-2tn}{n(n-1)}$

2m - 2tn >= 0

 $\therefore \frac{2m-2k}{n-1} > = \frac{2m}{n}$

即去掉该点后的平均度不小于原来的平均度

3 Problem 3

- (a) 不是,由 Problem 1 的证明可知,这样的简单图不存在
- (b) 是,图的形状为一个对角线相连的正方形
- (c) 不是,

对于度为5的点,该点与其他所有的点均相连接

有三个度为1的点,这三个点不与其他点连接

- :: 在度为 5, 4, 2 三个点的相互连接中需要满足某一点的度为 4
- :: G 是简单图,不存在环和重边
- :. 不存在
- (d) 不存在

图中共有5个顶点

- :: 是简单图
- :: 任意一点的度的最大值为 4

不存在度为5的点

4 Problem 4

要证明: $\delta(G) <= 2\epsilon/v <= \Delta(G)$

只需证: $\delta(G)v <= 2\epsilon <= \Delta(G)v$

将 G 中各个点的度按照从小到大的顺序排列如下: $\{\delta(G), g_1, g_2...\Delta(G)\}$

其中后一项不小于前一项

 $2\epsilon = \delta(G) + g_1 + g_2 + \dots + \Delta(G)$

$$v\delta(G) = \delta(G) + \delta(G) + \delta(G)...\delta(G)$$

$$v\Delta(G) = \Delta(G) + \Delta(G) + \Delta(G)...\Delta(G)$$

显然有 $\delta(G)v <= 2\epsilon <= \Delta(G)v$

 $\exists \exists \delta(G) <= 2\epsilon/v <= \Delta(G)$

5 Problem 5

(1) 必要性

假设 G 中有 n 条边, 总度数为 na

去掉一点的平均度数位 $\frac{na-2deg(x)}{n-1}$

由题意: $\frac{na-2deg(x)}{n-1} >= a$

整理即可得到: deg(x) <= a/2

充分性: $deg(x) \le a/2$

则去掉改点后的总度: N >= na - a = (n-1)a

平均度数: $\overline{N} >= \frac{(n-1)a}{n-1} = a$

充分性得证

(2) 使用数学归纳法进行证明:

设n位图G的顶点个数

基础步骤: 当 n = 2 时, 原命题显然成立

归纳步骤: 假设当 n = k 时满足: G 有一个最小度大于 a/2 的子图

则当 n = k + 1 时,

情形 1: 当 G 中存在一点 v,使得 deg(v) = a

将改点删去,得到有 k 个顶点且平均度为 a 的子图

此时 a > a/2 显然成立

情形 2: 不满足情形 1 时, 取 G 中度最小的点 gm

 \pm (1) : deg(gm) <= a/2

:: 去掉改点后的子图的平均度至少为 a > a

归纳步骤成立

综上:原命题得证

6 Problem 6

原命题等价于: 在 n 个顶点, n + 1 条边的图中,一定存在一点 v,使得 $\deg(v) >= 3$ 现考察最大的度的点, n 条边:

易知: 当 n 个顶点与 n 个边构成一个类正 n 边形的图时, n 个点中最大的度 $\Delta(g)$ 最小此时 $\Delta(g)=2$

在改图中任意添加一条边

此时得到的 $\Delta(g)$ 仍为 n 个点,n+1 条边构成的图中所有 $\Delta(g)$ 的最小值 而此时 $\Delta(g)=3$

对于其他任意的 n 个点, n+1 条边构成的图, 均有 $\Delta(g) = 3$

∴ 在 n 个顶点, n+1 条边的图中, 一定存在一点 v, 使得 deg(v) >= 3

7 Problem 7

- :: 不存在三角形作为子图
- ... 对于 G 中的每一个顶点 v, 都有 $\deg(v) \le [n/2]$

从而有
$$deg(v) \le n/2$$

$$\not Z :: \sum deg(v) = 2m$$

$$\therefore n(n/2) >= 2m$$

$$\mathbb{RI} \ n^2 >= 4m$$

$$\frac{n^2}{4} >= m$$