

85

离散数学 (2023) 作业 ghw01

李思钰

221900311

2023 年 5 月 15 日

1 Problem 1

该命题是错误的。

反例：考虑一个无向图 G ，其中包含四个顶点 A 、 B 、 C 和 D 。连接方式如下： AB 、 BC 、 CD 和 DA 。每个顶点的度数分别为 2、2、2 和 2，且 G 是一个简单图，因为没有重复的边或自环。因此，存在一个无向图 G ，其中至少有两个顶点且各顶点度数均不相同，但 G 仍然是简单图。

2 Problem 2

— 10

a) 反驳：从图中删去一个度最大的顶点可能会使其顶点平均度增加。

假设图 G 有四个顶点 A 、 B 、 C 和 D ，连接方式如下： AB 、 AC 、 AD 和 BC 。每个顶点的度数分别为 3、2、2 和 1。顶点平均度为 $(3 + 2 + 2 + 1)/4 = 2$ 。

如果从图中删除度最大的顶点 A ，那么连接 A 的三条边也会被删除，图 G 变为一个只有三个顶点 B 、 C 和 D 的无向图，连接方式为 BC 。此时每个顶点的度数为 2、1 和 1，顶点平均度为 $(2 + 1 + 1)/3 = \frac{4}{3}$ ，比原来的顶点平均度增加了 $\frac{1}{6}$ 。

因此，从图中删去一个度最大的顶点并不一定会使其顶点平均度增加。

b) 证明：从图中删去一个度最小的顶点不会使其顶点平均度减少。

假设图 G 有 n 个顶点，其中最小度数为 k 。删除一个度最小的顶点后，至少会减少 k 条边。由于删除的是度最小的顶点，其他顶点的度数要么保持不变，要么减少，不会增加。因此，图 G 中剩余的顶点的总度数不会增加，而边数减少，所以顶点平均度不会减少。

因此，从图中删去一个度最小的顶点不会使其顶点平均度减少。

3 Problem 3

- a) 不可以作为简单图的度序列。原因是图的度序列中不能出现负数。
 b) 可以作为简单图的度序列。一个满足该度序列的简单图可以是一个正方形，其中每个顶点连接到其他三个顶点。



- c) 不可以作为简单图的度序列。原因是总顶点数为 6，但是度序列中的度之和为 14，而一个简单图的度之和必须为偶数。
 d) 不可以作为简单图的度序列。原因是度序列中的度值过大，最大的度为 5，但是顶点数为 4，因此无法形成一个满足该度序列的简单图。

4 Problem 4

证明:

设图 G 有 ν 个顶点和 ϵ 条边。

令 v 表示 G 中的一个顶点，则该顶点的度数为 $\deg(v)$ 。

由于每条边连接两个顶点，所以每条边对应两个顶点的度数之和。

因此，所有顶点的度数之和等于 2ϵ ，即

$$\sum_{v \in \nu} \deg(v) = 2\epsilon$$

假设顶点 v 的度数最小，即 $\delta(G)$ 表示 G 中度最小的顶点的度。

由于 v 的度数最小，对于其他所有顶点 u ，有 $\deg(u) \geq \deg(v)$ 。

因此，所有顶点的度数之和不小于 $\nu \cdot \deg(v)$ ，即

$$\sum_{v \in \nu} \deg(v) \geq \nu \cdot \deg(v)$$

结合前式有

$$2\epsilon \geq \nu \cdot \deg(v)$$

除以 ν 得

$$2\frac{\epsilon}{\nu} \geq \deg(v)$$

即

$$2\frac{\epsilon}{\nu} \geq \delta(G)$$

同样地，假设顶点 v 的度数最大，即 $\Delta(G)$ 表示 G 中度最大的顶点的度。

对于任意顶点 u ，有 $\deg(u) \leq \deg(v)$ 。

因此，所有顶点的度数之和不大于 $\nu \cdot \deg(v)$ ，即

$$\sum_{v \in V} \deg(v) \leq \nu \cdot \deg(v)$$

结合前式有

$$2\epsilon \leq \nu \cdot \deg(v)$$

除以 ν 得

$$2\frac{\epsilon}{\nu} \leq \deg(v)$$

即

$$2\frac{\epsilon}{\nu} \leq \Delta(G)$$

综上所述，

$$\delta(G) \leq 2\frac{\epsilon}{\nu} \leq \Delta(G)$$

5 Problem 5

a) 证明：

假设 $\deg(x) \leq \frac{a}{2}$ 。删除顶点 x 后，顶点 x 的邻居顶点的度数减少了 $\deg(x)$ 。由于 $\deg(x) \leq \frac{a}{2}$ ，所以邻居顶点的度数至少减少了 $\frac{a}{2}$ 。其他顶点的度数保持不变。因此，删去顶点 x 后，剩余顶点的总度数减少不超过 $\frac{a}{2}$ ，平均度至少为 a 。

反之，假设 G 删去一个顶点 x 后平均度至少为 a 。

设 G 的顶点总数为 V ，删去顶点 x 后剩余的顶点总数为 V' ，删去顶点 x 后剩余顶点的总度数为 D' 。

根据顶点平均度的定义， G 的顶点总度数为 aV 。

由于 G 删去顶点 x 后平均度至少为 a ，有： $D' \geq aV'$

将 D' 表示为顶点 x 的度数 $\deg(x)$ 和其他剩余顶点的度数之和，即 $D' = \deg(x) + D''$ ，其中 D'' 是其他剩余顶点的度数之和。

代入上述不等式，得： $\deg(x) + D'' \geq aV'$

由于剩余顶点总数为 V' ，所以剩余顶点的总度数为 D'' 。

由顶点平均度的定义有： $D'' = aV' - \deg(x)$

将上式代入不等式中，得到： $\deg(x) + (aV' - \deg(x)) \geq aV'$

化简得： $aV' \geq aV'$

这说明 $\deg(x) \leq \frac{a}{2}$ 。

综上所述，在无自环的无向图 G 中， G 删去一个顶点 x 后平均度至少为 a ，当且仅当 $\deg(x) \leq \frac{a}{2}$ 。

b) 反驳:

存在一种特殊情况, 即图 G 只有一个顶点, 此时该顶点的度数为 0, 小于 $\frac{n}{2}$ 。因此, 对于一般情况, 不能保证图 G 有一个最小度大于 $\frac{n}{2}$ 的子图。

6 Problem 6

证明:

假设有 n 支球队, 已经比赛完了 $n+1$ 场。

假设每支球队最多比赛了 2 场。由于每场比赛涉及两支球队, 最多只能涉及 $2n$ 支球队。

然而, 已经比赛了 $n+1$ 场, 根据鸽笼原理, 至少有一支球队比赛了至少 3 场。

因此, 一定存在一个球队比赛了至少 3 场。

7 Problem 7

证明:

假设存在一个不包含三角形 K_3 作为子图的 n 阶图, 其边数 m 满足 $m > \frac{n^2}{4}$ 。假设该图中的每个顶点的度数尽可能大。

由于图中不存在三角形 K_3 , 每个顶点的度数最多为 2, 否则必然存在三个相邻的顶点形成一个三角形。

假设图中的一个顶点的度数为 d , 则该顶点连接的边数为 d 。

因为每个顶点的度数最多为 2, 所以图中所有顶点的度数之和不超过 $2n$ 。

根据握手定理, 图的边数 m 等于所有顶点的度数之和的一半, 即 $m \leq (2n)/2 = n$ 。综上所述, 如果一个不包含三角形 K_3 作为子图的 n 阶图的边数 m 满足 $m > \frac{n^2}{4}$, 则必然存在一个三角形 K_3 , 与原假设相矛盾。

因此, 原题得证。