

ghw1 221900371

221900371 蒋鹏

2023 年 5 月 17 日

Problem1:

假设此无向图 G 有 n 个顶点, 可知若其要是简单图, 则任意一个顶点的度要小于等于 $n-1$. 因为当一个点的度大于等于 n 时, 与其余 $n-1$ 个顶点连成 $n-1$ 条边, 多于 $n-1$ 的边会产生重复或者自环, 则不是简单图
又由于这 n 个点的度不一样, 则不妨设其度分别为 $n-1, n-2, \dots, 0$, 则一个度为 0 的点与一个度为 $n-1$ 的点矛盾, 所以不可能存在无向图每个点的度不同而是简单图

Problem2:

(1): 假设图 G 有 n 个顶点, 总度数为 N , 平均度为 $\frac{N}{n}$

当删去一个顶点后, 设减少的度为 x , 则平均度为 $\frac{N-x}{n-1}$

令 $\frac{N-x}{n-1} < \frac{N}{n}$, 解得 $x > \frac{N}{n}$

而一个度最大的顶点其度必然大于等于平均度, 所以 $x \geq \frac{N}{n}$ 一定成立

所以从图中删去一个度最大的点, 不会使顶点的平均度增加

(2):

同上, 一个度最小的点其度必然小于等于平均度, 所以 $x \leq \frac{N}{n}$ 一定成立,

则 $\frac{N-x}{n-1} \geq \frac{N}{n}$, 平均度不会减小

Problem3:

a): 不能, 一个点度为 7 和一个点度为 0 矛盾

b): 能, 一个四顶点的完全图

c): 不能.

d): 不能

Problem4:

设这 v 个顶点的度分别为 $d_1 d_2 \dots d_v$. 且构成非递减序列

即 $d_1 \leq d_2 \leq \dots \leq d_v$

可知每条边贡献两个度

所以 $2\varepsilon = d_1 + d_2 + \dots + d_v$

所以要证 $\delta(G) = d_1 \leq \frac{d_1 + d_2 + \dots + d_v}{v} \leq \Delta(G)$

而由于 $d_1 \leq d_2 \leq \dots \leq d_v$, 容易得到上述不等式, 得证

Problem5:

(1): 显然对于一个平均度为 a 的图, 若删去一个节点导致总度数减少数超过 a , 则平均度会小于 a

所以删去的节点的度应该小于等于 $\frac{a}{2}$, 因为一条边贡献两个度。所以 G 删去一个顶点后平均度至少为 a , 当且仅当 $\deg(x) \leq \frac{a}{2}$

(2):

反驳: 若 G 是一个两节点的简单图, 则不存在一个子图其最小度大于 $\frac{a}{2}$

Problem6:

反证法: 假设在这种情况下, 比赛最多的球队比赛了两场

若 n 为偶数, 不妨分为 $\frac{n}{2}$ 组, 每组之间重复比赛, 则最多比赛 $\frac{n}{2} * 2 = n$ 场, 此时每支球队均比赛两场, 第 $n+1$ 场比赛会使任意球队比赛三场, 则假设不成立

若 n 为奇数, 将其中任意 $n-1$ 支球队两两分组比赛, 每组比赛两场, 则共比赛 $n-1$ 场, 剩余两场比赛必然会使得其中一支球队比赛 3 场或以上, 与假设矛盾

所以必然有一支球队比赛了至少三场

Problem7:

