

离散数学-图论作业 1 图的基本概念

如无特意说明，以后各题只考虑有限个顶点的图。

Problem 1

证明或反驳：若无向图 G 至少有两个顶点且各顶点度数均不相同，则 G 不是简单图。

答案：证明：反证法。假设图 G 为 n 个顶点的简单图，由于 G 各个顶点度数均不相同，则 G 的度序列为 $n-1, n-2, \dots, 1, 0$ 。其中度数为 $n-1$ 的顶点与其他所有顶点相连，与存在度为 0 的顶点矛盾。因此 G 不是简单图。

Problem 2

令 G 是至少有两个顶点的无向图，证明或反驳

a) 从图中删去一个度最大的顶点不会使其顶点平均度增加

b) 从图中删去一个度最小的顶点不会使其顶点平均度减少

答案：

a) 成立，假设原图平均度数为 θ ，顶点数为 n ，最大度为 x ，修改后的图平均度为 θ' ，顶点数为 $n-1$ ，去掉度最大的顶点后，因为一条边关联两个顶点，所以原图损失了 $2x$ 的总度数，有 $(n-1)\theta' + 2x = n\theta$ ，即 $\theta - \theta' = \frac{2x-\theta}{n-1}$ ，因为 $2x - \theta \geq 0$ ，所以 $\theta - \theta' \geq 0$ ，即 $\theta' \leq \theta$ ，原图的平均度不会增加

b) 不成立，对一个完全图，原图所有顶点的度数都等于 $n-1$ ，删掉一个顶点后，其余顶点的度数都变成 $n-2$ ，平均度减小。

Problem 3

度序列：一个图的度序列是由图的各个顶点度按非递增序排列的序列（书 P.561）

判断下列序列是否能作为简单图的度序列。如果是，请画出一个简单图使其具有给定的度序列；若否，请说明理由。

a) 7,6,5,4,3,2,1,0

- b) 3,3,3,3
- c) 5,4,2,1,1,1
- d) 5,4,3,2,2

答案:

- a) 没有, 8 个顶点有一个顶点度为 7, 与每个顶点都相连, 而有一个顶点度为 0
- b) 有, K_4 。(有多种答案)
- c) 没有。前两个顶点度数和为 9, 去掉这两个顶点之间的一条边, 剩余度为 7; 而后四个顶点度数和为 5, 因此不能构成简单图。
- d) 没有, 顶点数为 5 的简单图最大度不会超过 4

Problem 4

设无向图 G 有 \mathcal{V} 个顶点, \mathcal{E} 条边, $\delta(G)$ 和 $\Delta(G)$ 分别表示 G 中度最小和度最大的顶点的度, 证明 $\delta(G) \leq \frac{2\mathcal{E}}{\mathcal{V}} \leq \Delta(G)$ 。(其中 $\frac{2\mathcal{E}}{\mathcal{V}}$ 称为图的**顶点平均度**)

答案: $\forall v \in V. \delta(G) \leq \deg(v) \leq \Delta(G)$, 对所有的顶点求和可得 $\mathcal{V} \cdot \delta(G) \leq 2\mathcal{E} \leq \mathcal{V} \cdot \Delta(G)$, 各项均除以 \mathcal{V} 即可得证。

Problem 5

令 G 是一个顶点平均度为 a 的无自环的无向图。

- a) 证明: 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) 证明或反驳: 如果 $a > 0$, 那么 G 有一个最小度大于 $\frac{a}{2}$ 的子图。

答案: 记图 G 有 \mathcal{V} 个顶点, \mathcal{E} 条边。

- a) 记删顶点 x 得到的新图 $G' = (V', E')$, 由题意有 $|V'| = \mathcal{V} - 1, |E'| = \mathcal{E} - \deg(x)$ 。

解

$$\frac{2|E'|}{|V'|} = \frac{2(\mathcal{E} - \deg(x))}{\mathcal{V} - 1} \geq a$$

得 $\deg(x) \leq \mathcal{E} - \frac{a}{2}(\mathcal{V} - 1)$, 将 $a = \frac{2\mathcal{E}}{\mathcal{V}}$ 代入得 $\deg(x) \leq \mathcal{E}(1 - \frac{\mathcal{V}-1}{\mathcal{V}}) = \frac{a}{2}$

- b) 显然 $\mathcal{V} > 1$ (否则 $a = 0$), 对 \mathcal{V} 做归纳

Basis. $\mathcal{V} = 2$ 时, 只有 K_2 能使 $a = 1 > 0$, 取 K_2 本身即可;

I.H. $\mathcal{V} = n$ 时题设成立;

I.S. $\mathcal{V} = n + 1$ 时

Case 1. 若 $\delta(G) \leq \frac{\alpha}{2}$, 考虑 G 删去一个最小度顶点得到的子图 G' , 则由 a) 知 G' 的顶点平均度至少为 α , 由归纳假设知存在一个 G' 的子图 G'' 最小度大于 $\frac{\alpha}{2}$, G'' 即为所求;

Case 2. 否则 $\delta(G) > \frac{\alpha}{2}$, G 本身即为满足题设要求的子图。

Problem 6

有 n 支球队 ($n \geq 4$), 已经比赛完了 $n+1$ 场, 证明一定有一个球队比赛了至少 3 场

答案: 如果没有球队比赛了至少三场, 那么每支球队最多比赛两场, 把球队看作顶点, 一场比赛看作一条边, 每支球队度数最多为 2, 图的总度数等于边数的两倍, 即最多有 n 场比赛, 与假设矛盾

Problem 7

证明: 不包含三角形 K_3 作为子图的 n 阶图, 其边数 m 必满足 $m \leq \frac{n^2}{4}$ 。

答案: 取一个度最大的顶点 u , $N(u)$ 中顶点两两之间无边 (否则构成 K_3), 顶点的度不会超过 $n - \Delta(G)$ 。于是

$$\begin{aligned} \sum_{v \in V(G)} \deg(v) &= 1 \cdot \Delta(G) + \sum_{v \in N(u)} \deg(v) + \sum_{v \in (V(G) \setminus N(u))} \deg(v) \\ &\leq \Delta(G) + \Delta(G)(n - \Delta(G)) + (n - \Delta(G) - 1)\Delta(G) \\ &= 2(n - \Delta(G))\Delta(G) \\ &\leq 2 \cdot \left(\frac{n}{2}\right)^2. \end{aligned}$$

于是 $m = \frac{1}{2} \sum_{v \in V(G)} \deg(v) \leq \frac{n^2}{4}$ 。