

# 离散数学-图论作业 8 树的基本概念

如无特意说明，以后各题只考虑有限个点的图。

## Problem 1

计算下列各题：

- 1) 有多少非同构的 4 个顶点的树?
- 2) 饱和碳氢化合物  $C_4H_{10}$  有多少不同的同分异构体?
- 3) 有多少由 4 个不可区分的顶点构成的二叉树?
- 4)  $K_4$  有多少个不同的生成树? (假设每个顶点有唯一标号)

答案：

- 1) 2                                      2) 2                                      3) 14                                      4) 16 (6 选 3=20, 减去 4 个不连通的)

## Problem 2

证明或反驳：若  $G$  是最大度大于等于  $k$  的树，则  $G$  至少有  $k$  个顶点度数为 1。

答案：反证法：若  $G$  中度为 1 的顶点个数  $s$  小于  $k$ ，则  $2\epsilon = \sum_{v_i \in V(G)} \deg(v_i) \geq 2[|G| - (s+1)] + k + s \geq 2|G| - 1$ ，与  $\epsilon = |G| - 1$  矛盾

## Problem 3

证明或反驳：所有边数不超过图  $G$  的最小顶点度的树都与图  $G$  的某个子图同构（只考虑简单图）。

答案：对树的边数  $k$  进行归纳：

$k = 1$  时， $T$  是  $K_2$ ， $G$  最小度至少为 1，因此一定有一个  $K_2$  子图

$k = 2$  时， $T$  是三个顶点依次连接的一条无环路径， $G$  最小度至少为 2，至少有三个顶点，一定有一个子图满足

假设对于边数为  $k-1 (k \geq 3)$  的每个树  $T'$ ，以及最小度至少为  $k-1$  的每个图  $G'$ ， $T'$  同构于  $G'$  的某个子图。

对于边数等于  $k$  的树  $T$ ，设  $v$  是  $T$  的一个叶子节点， $u$  是  $T$  中与  $v$  邻接的顶点，则  $T-v$  是边数为  $k-1$  的树，因为  $G$  的最小度至少为  $k$ ，因此也满足最小度至少为  $k-1$ ，由归纳假设知， $T-v$  一定同构  $G$  的某个子图  $F$ 。

设  $u'$  是与  $T$  中  $u$  对应的  $F$  中的顶点，由于  $u'$  在原图  $G$  中的度数大于等于  $k$ ，因此  $u'$  一定连接到  $G$  中某个不属于  $F$  的顶点  $w$ ，因此  $T$  同构于  $F$  加上顶点  $w$  和  $wu'$  这个子图

## Problem 4

标记树是其中每个顶点都指定了标记的树。当在两个标记树之间存在保持顶点标记的同构时，就称这两个标记树是同构的。

用集合  $\{0, 1, 2\}$  里不同的数来标记三个顶点的、非同构的标记树有多少种？用集合  $\{0, 1, 2, 3\}$  里不同的数来标记四个顶点的、非同构的标记树有多少种？

**答案：**三顶点树的只有  $S_2$  一种结构（即  $K_{1,2}$ ），两个树不同构仅当度为 2 的点标记不同，共有 3 个不同的标记树；

四顶点树有  $S_3$  和  $P_4$  两种情况， $S_3$  有 4 个不同的标记树， $P_4$  下 4 的全排列中有且仅有互为逆序的在同构下等价，共  $\frac{A(4)}{2} = 12$  个不同的标记树，共计 16 个不同的标记树。

## Problem 5

令  $D = (d_1, d_2, \dots, d_n)$  为一正整数序列，且  $n \geq 2$ 。

a) 若  $D$  恰好是某个树  $T$  的各个顶点的度数序列，试证明

$$\sum_{i=1}^n d_i = 2(n-1)$$

b) 反过来，试证明：若  $D$  满足上式，则存在一个树  $T$ ，使得  $D$  恰好是  $T$  的各个顶点的度数序列。

**答案：**

a) 树  $T$  的边的数目为  $n-1$ 。由握手定理可知  $\sum_{i=1}^n d_i = 2(n-1)$

b) 对  $n$  进行归纳。

**基础步骤：** 当  $n=2$  时该命题显然成立。

**递归步骤：** 假设对于  $2 \leq n = k-1$  时该命题成立。现证明该命题对  $n = k$  时也成立。 $D$  中必存在  $d_i = 1$ （否则  $\sum_{i=1}^n d_i \geq 2n$ ）；亦必有  $d_j > 1$ （否则  $\sum_{i=1}^n d_i < 2(n-1)$ ）。考虑  $D' = (D - \{d_i, d_j\}) \{d_j - 1\}$ ，易见  $D'$  满足归纳假设条件，即存在一颗树  $T$  的各个顶点的度数序列恰是  $D'$ 。今在  $T$  中添加一个节点，并将其连接到对应于  $d_j - 1$  的节点上。易见  $D$  恰好是这个新的树的顶点的度数序列。