

对应用构造法解题的一些思考

——以习题三的第3题为例

张一可 计15 2021010793

题目：

- 令 v_1, v_2, \dots, v_n 是给定结点, d_1, d_2, \dots, d_n 是给定的数, 满足 $\sum d_i = 2n - 2$, $d_i \geq 1$ 。证明在集合 $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ 上满足 $d(v_i) = d_i$, $i = 1, 2, \dots, n$ 的树的数目是

$$\frac{(n-2)!}{(d_1-1)! \cdots (d_n-1)!}$$

翻译题目：

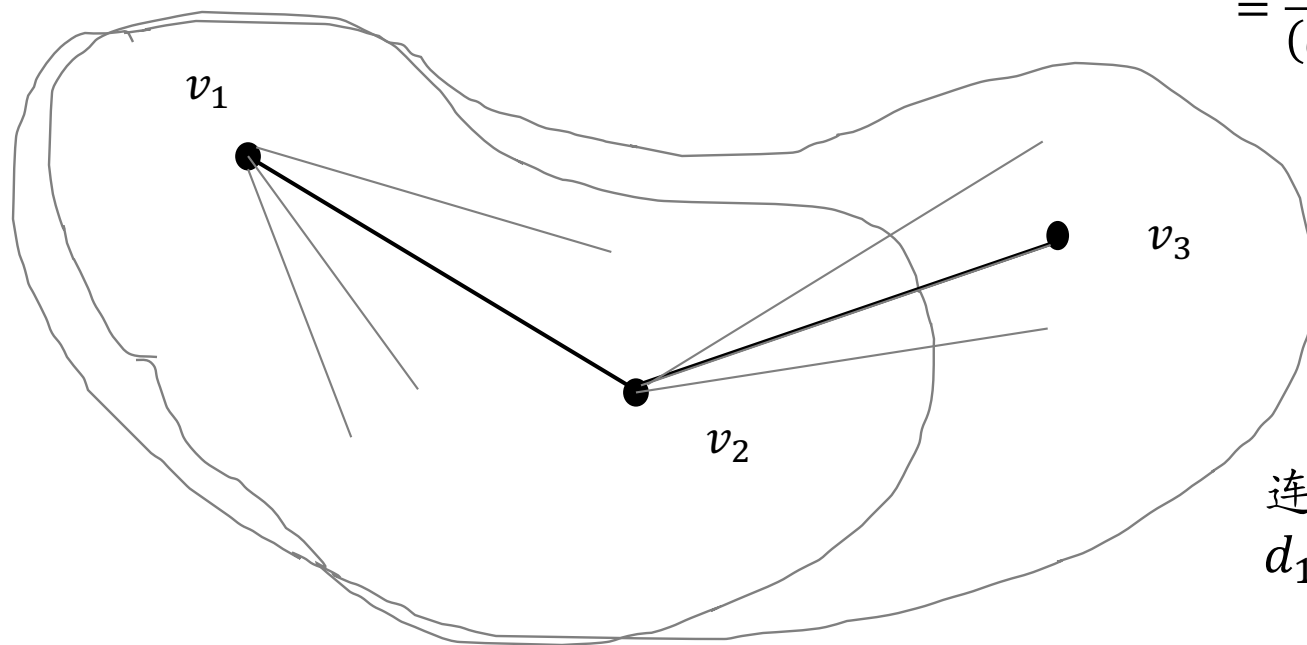
- n 个结点： v_1, v_2, \dots, v_n
- 度确定： d_1, d_2, \dots, d_n
- 满足 $\sum d_i = 2n - 2 \implies \text{边数 } m = \frac{1}{2} \sum d_i = n - 1$
- 证明满足这样的度关系的树的数目是

$$\frac{(n-2)!}{(d_1-1)! \cdots (d_n-1)!}$$

树的等价定义

- $n - 1$ 条边 + 连通图 = 树
- $n - 1$ 条边 + 无回路 = 树
- 只要我们构造的图满足这两个条件之一，它就是一棵树了！

一张草稿纸：



构成连通图，共有
 $d_1 + 1$ 个结点

$$C_{n-2}^{d_1-1} \quad C_{n-d_1-1}^{d_2-1} \quad C_{n-d_1-d_2}^{d_3-1}$$

$$= \frac{(n-2)!}{(d_1-1)! \cancel{(n-d_1-1)!}} \cdot \frac{\cancel{(n-d_1-1)!}}{(d_2-1)! \cancel{(n-d_1-d_2)!}}$$

$$\frac{\cancel{(n-d_1-d_2)!}}{(d_3-1)! (n-d_1-d_2-d_3+1)!}$$

结点集的迭代速度为 $d_i - 1$

连通图结点数为
 $d_1 + d_2$

构造过程:

- 从 V 中任取一条边, 构成结点集 $V' = \{v_{i_1}, v_{i_2}\}$ (?), 将它们初始化标记为0, 记 $n_1 = |V'| = 2$
- 对于 $\forall v_{i_1} \in V'$, 从 $V - V'$ 中选取它的 $d_{i_1} - 1$ 条出边, 共有 $C_{n-n_1}^{d_{i_1}-1}$ 种选法
- 并把取定的这 $d_{i_1} - 1$ 个结点纳入 V' , 则应有 $n_2 = |V'| = n_1 + d_{i_1} - 1$, 即 $n_2 - n_1 = d_{i_1} - 1$
- v_{i_1} 的所有出边均已确定, 可将其标记为1

构造过程:

- 再从 V' 中任取一未被标记过的结点, 设为 v_{i_2}
- 由于所构造的图不能含有回路, 只能从 $V - V'$ 中为它选取它的 $d_{i_2} - 1$ 条出边, 有 $C_{n-n_2}^{d_{i_2}-1}$ 种选法
- 把这些结点纳入 V' , 将 $|V'|$ 更新为 n_3 , 有 $n_3 - n_2 = d_{i_2} - 1$
- 若 $d_{i_2} = 1$, v_{i_2} 为叶子结点, 视为它的全部出边均已确定, 将其标记为1, 可再从 V' 中选取下一结点, 进行上述操作

构造过程:

- 重复上述操作, 直至 V 中结点均被纳入 V' 且均已被标记,
- 注意到在每一步中, 有 $n_{j+1} - n_j = d_{i_j} - 1$, 即 $(n - n_{j+1})! = (n - n_j + d_{i_j} - 1)!$,
 $n = 1, 2, \dots, n - 1$

- 总共可以构造的树的数目为 $C_{n-n_1}^{d_{i_1}-1} C_{n-n_2}^{d_{i_2}-1} \dots C_{n-n_n}^{d_{i_n}-1}$

$$= \frac{(n-n_1)!}{(d_{i_1}-1)!(n-n_1-d_{i_1}+1)!} \frac{(n-n_2)!}{(d_{i_2}-1)!(n-n_2-d_{i_2}+1)!} \dots \frac{(n-n_n)!}{(d_{i_n}-1)!(n-n_n-d_{i_n}+1)!}$$

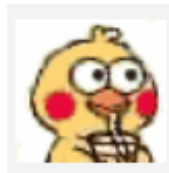
$$= \frac{(n-2)!}{(d_1-1)! \dots (d_n-1)!}$$

存在的（巨大）问题：



- 用哪条边来初始化 V' 呢？
- 每次都可以从所有结点里取边吗？
(很不严谨的证明过程，请勿模仿)
- 请听下一位同学的讲解！

上述思考路径带来的启发：



- 从定义入手，满足定义的构造即为所求
- 从最简单的情形入手，再对证明过程进行优化（虽然不一定能优化得了）
- 综合考虑需证明的等式带来的提示

谢谢！ 欢迎批评指正！