

二叉树问题: (根结点单独列出)

叶子标记为 $\{1, \dots, n\}$ 内部结点共 n 个 \uparrow 每个内点可以与叶子结点构造双射
 内点向右子树再不断向左子树对, 映射至唯一叶子

$M_1: |T_n^d|$ n 个叶子结点的树的个数

归纳法: $T_{n+1}^d \rightarrow T_n^d$ 映射例如去除一个叶子结点, 去除每个叶子结点的价

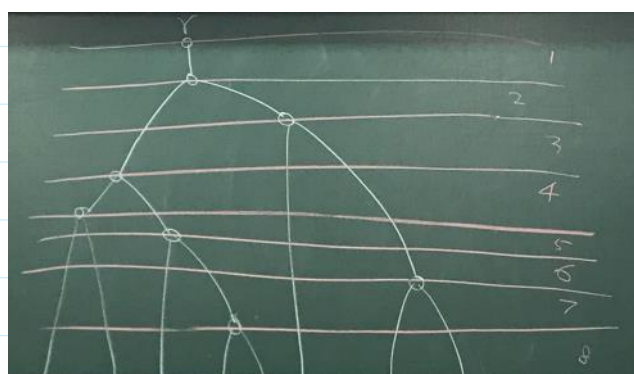
$\Rightarrow T_{n+1}^d = (2n-1) T_n^d$ 恢复时即选一条边挂上新叶, n 个叶子有 n 个内点共 $2n-1$ 条边

$\Rightarrow T_{n+1}^d = (2n-1)!!$

$M_2: |R_n^d|$ ranked rooted binary trees with n leaves labelled by $\{1, \dots, n\}$

二叉树按父子关系构建偏序关系 比较大小排序 (时间顺序亦为深度序)

归纳法: $R_{n+1}^d \rightarrow R_n^d$



← 每条线为一个时间点, 时间线上发生一个分叉, 每个分叉多一条边

共 $1+2+\dots+8$ 条边可插入第 $n+1$ 个点

$R_{n+1}^d = R_n^d \cdot \binom{n+1}{2}$ 在原像基础上生成新树

$|R_{n+1}^d| = \binom{n+1}{2} \binom{n}{2} \dots \binom{2}{2} \binom{1}{2}$ 每次挑两个合并作为最近一次分裂
 $= \frac{(n+1)! \cdot n!}{2^n}$

M_3 : 固定根, 每次选当前一个叶子结点进行分裂, 分裂后给叶子标号 (注意分裂时的同构, 无时间顺序)

计算生成树的概率 \Rightarrow HW

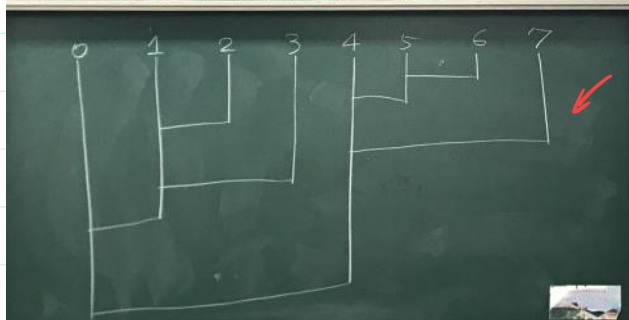
~> New Problem: ranked rooted oriented binary trees $\leftarrow (n-1)! = R_n \cdot n! \cdot 2^{n-1}$

巨分左右

证明其个数为 $(n-1)!$ 则为 Model 2 给出新解释



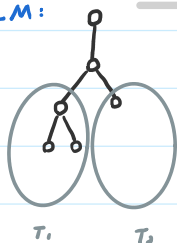
← 仍为向右再一直向左寻得中间结点的双射



用线段长度体现映射点深度

向左连接即获得树的同构 (精妙!)

~> -M:



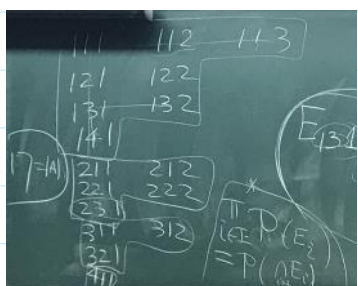
模型同上, 随机选一个点分裂

最终有 T_1, T_2 集合, 问 $P_r(T_1 \text{ has } k \text{ leaves}) \rightarrow$ 引出: 取 R.B 球问题

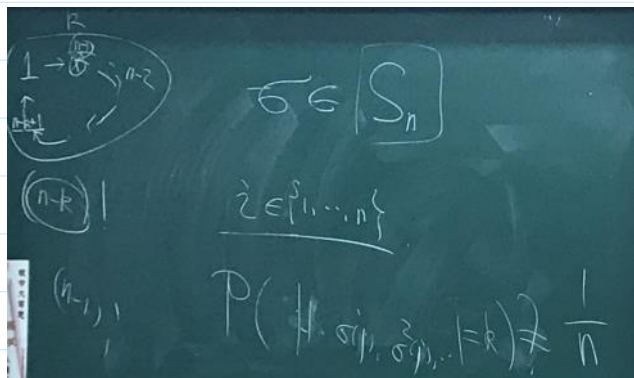
* 盒子排列问题:

--	--	--	--	--	--

← 填写 1~6 递增概率: $\frac{1}{6!}$



* 置换问题:



← 直接计算很容易, 新的统计