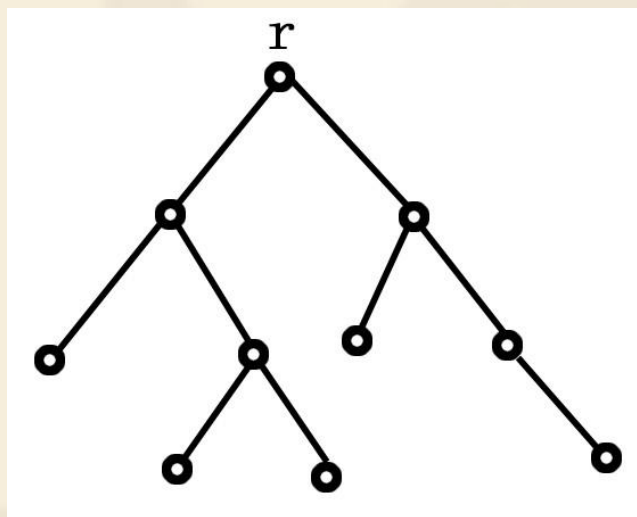


§ 16.3 根树及其应用

定义 设 T 是一个有向图，若 T 的基础图是树，则称 T 为**有向树**。若一棵非平凡有向树 T 中有一个入度为0的顶点，其余顶点的入度均为1，则称 T 为**根树**。

在根树中，入度为0的顶点称为**树根**，入度为1且出度不为0的顶点称为**内点**，树根与内点统称为**分支点**；入度为1且出度为0的顶点称为**树叶**；从树根到任意顶点 v 的有向路径的长称为 v 的**层数**，所有顶点中最大层数称为**树高**。

根树的画法:



定义 设 T 是一棵非平凡根树, $\forall v_i, v_j \in V(T)$, 若 v_i 可达 v_j , 则称 v_i 是 v_j 的**祖先**, v_j 是 v_i 的**后代**; 若 v_i 邻接到 v_j , 则称 v_i 是 v_j 的**父亲**, v_j 是 v_i 的**儿子**; 若 v_j 与 v_k 的父亲相同, 则称 v_j 与 v_k 是**兄弟**。

有序树：同层顶点标定了次序的根树

r 叉树：每个分支点至多有 r 个儿子

r 叉有序树：有序的 r 叉树

r 叉正则树：每个分支点恰有 r 个儿子

r 叉正则有序树：有序的 r 叉正则树

r 叉完全正则树： r 叉正则树，且所有树叶的
层数均等于树高

r 叉完全正则有序树：有序的 r 叉完全正则树

定义 设 T 是一棵根树， v 是 T 的一个分支点。由 v 及其后代导出的子图 T_v 称为 T 的以 v 为根的**根子树**。2叉正则树中一个分支点的两个儿子导出的根子树分别称为**左子树**和**右子树**。

定义 设 T 是一棵2叉树，有 t 片树叶 v_1, v_2, \dots, v_t ，权分别为 w_1, w_2, \dots, w_t ，则 $W(T) = \sum_{i=1}^t w_i l(v_i)$ 称为 T 的**权**，其中 $l(v_i)$ 为 v_i 的层数。

给定树叶的权 w_1, w_2, \dots, w_t ，则在全部有 t 片树叶的2叉树中，权最小者称为**最优2叉树**。

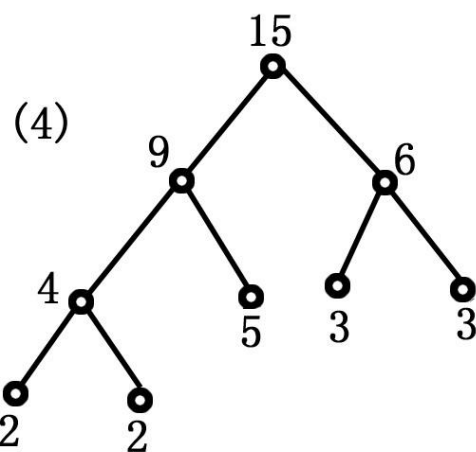
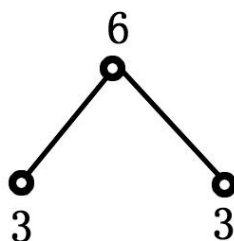
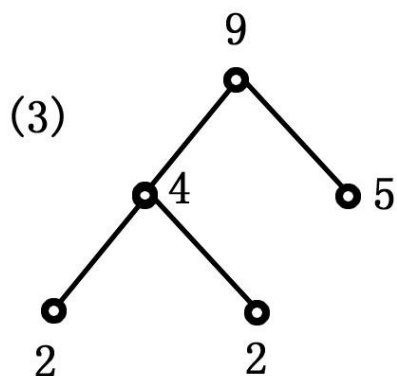
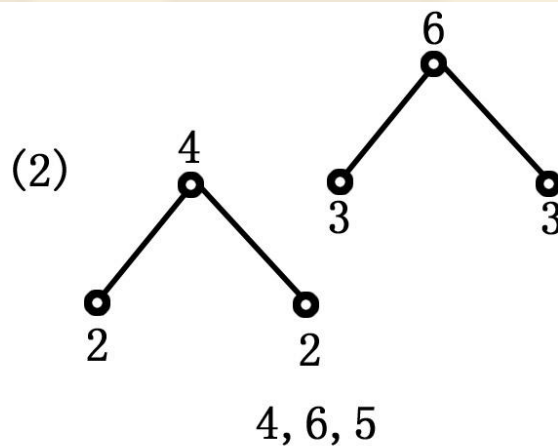
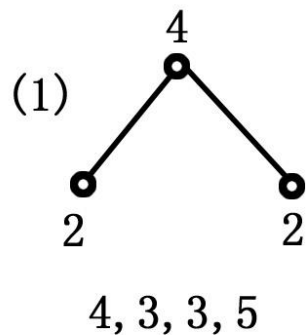
Huffman算法:

给定实数 w_1, w_2, \dots, w_t , $w_1 \leq w_2 \leq \dots \leq w_t$:

- (1) 连接权为 w_1, w_2 的两片树叶, 得分支点, 权为 $w_1 + w_2$;
 - (2) 在 $w_1 + w_2, w_3, \dots, w_t$ 中选最小的两个权, 连接它们对应的顶点, 得新分支点及所带的权;
 - (3) 重复(2), 直到形成 $t-1$ 个分支点, t 片树叶。
- 由此得到的2叉树权最小。

例 求带权2,2,3,3,5的最优2叉树。

解



2叉树的两个应用：

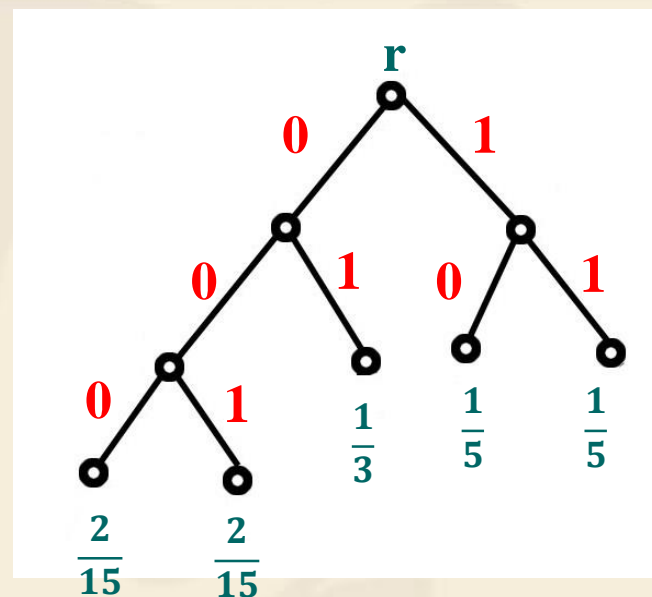
1. 最佳编码

定义 设 $\alpha_1\alpha_2\cdots\alpha_n$ 是长为 n 的符号串，则称下列子串

$$\alpha_1, \alpha_1\alpha_2, \alpha_1\alpha_2\alpha_3, \cdots, \alpha_1\alpha_2\cdots\alpha_{n-1}$$

为该符号串的**前缀**；设 $A=\{\beta_1, \beta_2, \cdots, \beta_m\}$ 是一个符号串的集合，若其中任意 β_i 与 β_j ($i \neq j$)互不为前缀，则称 A 为**前缀码**。由0,1符号串构成的前缀码称为**2元前缀码**。

例 设某系统需要传输5个基本符号，分别记为a,b,c,d,e，它们的出现频率分别为 $\frac{2}{15}$, $\frac{2}{15}$, $\frac{1}{5}$, $\frac{1}{5}$, $\frac{1}{3}$ 。为这些符号构造2元前缀码。



解 以 $\frac{2}{15}$, $\frac{2}{15}$, $\frac{1}{5}$, $\frac{1}{5}$, $\frac{1}{3}$ 为权构造最优2叉树，如上图。

现把每个分支点向下的两条边从左向右标记为0,1。从树根到树叶的路径上各边标号构成的就是2元前缀码000,001,10,11,01。 ■

2. 波兰符号法

定义 设 T 是一棵根树，对 T 的每个顶点访问一次且仅一次，称为**行遍 T** 。

对一棵2叉有序正则树有3种行遍方式：

中序行遍法——左子树，树根，右子树

前序行遍法——树根，左子树，右子树

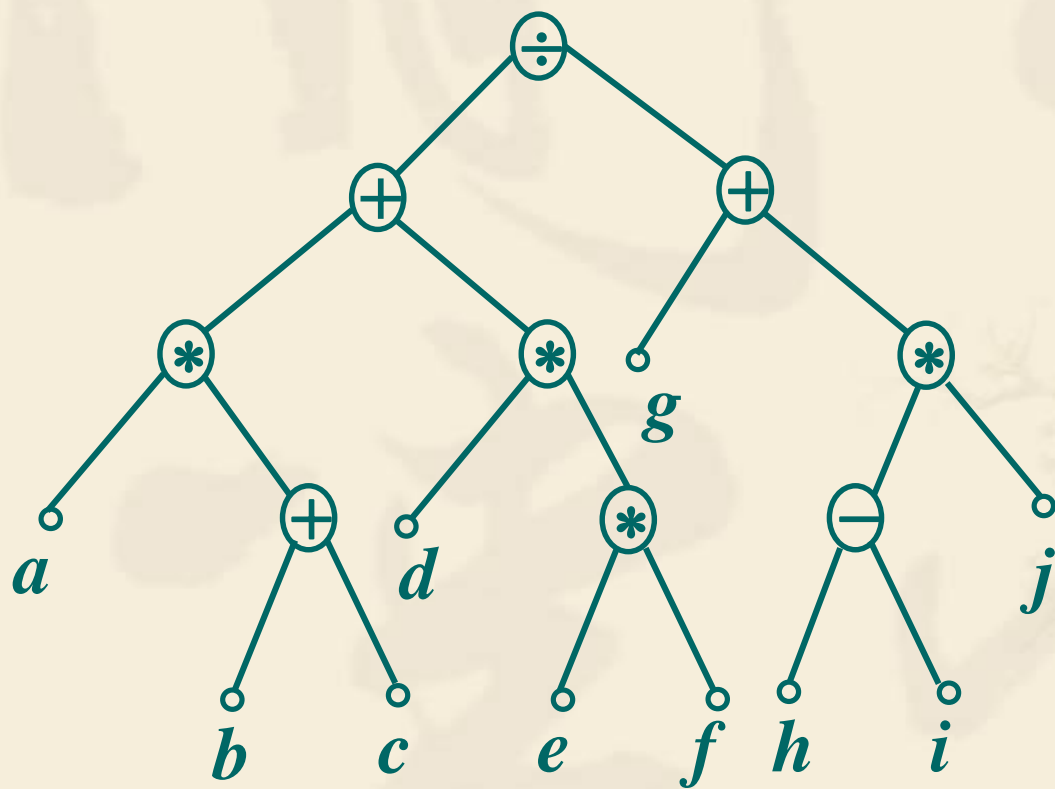
后序行遍法——左子树，右子树，树根

利用2叉有序正则树可以实现二元运算的3种算法。

例 设有算式

$$(a*(b+c)+d*e*f) \div (g+(h-i)*j)$$

用2叉有序正则树表示为



利用前序行遍法，可得算式的另一种表示
 $\div + * a + b c * d * e f + g * - h i j$
计算规则为从右向左，每个算符与其后两个相邻数做运算。

小结:

1. 熟练掌握树的基本概念

树，森林，树的判别准则

2. 熟练掌握生成树的性质

生成树，基本回路，基本割集，最小生成树

3. 熟练掌握根树的概念

根树，2叉树，最优树，前缀码，波兰符号法