数据结构复习 第三章 树

戴波

39、 由权值分别为 11,8,6,2,5 的叶子结点生成一棵哈夫曼树,它的带权路径长度为(B)

A 24 B 71 C 48 D 53

41、具有 35 个结点的完全二叉树的深度为(B)

A 5 B 6 C 7 D 8

- 13、对于一棵具有 n 个结点的树, 该树中所有结点的度数之和为 n-1
- 22、已知完全二叉树的第 8 层有 8 个叶子结点,则其叶子结点数至少是 .68 若完全二叉树 的第 7 层有 10 个叶子结点,则整个二叉树的结点数最多是 235

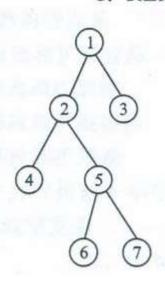
3. 给定二叉树如下图所示。设 N 代表二叉树的根, L 代表根结点的左子树, R 代表根结点的 右子树。若遍历后的结点序列为 3,1,7,5,6,2,4,则其遍历方式是 D

A. LRN

B. NRL

C. RLN

D. RNL



13、某子系统在通信联络中只可能出现 8 种字符,其出现的概率分别为 0.05, 0.29, 0.07, 0.08, 0.14, 0.23, 0.03, 0.11 试设计赫夫曼编码。

为方便起见,设各种字符的权值 w={5,29,7,8,14,23,3,11}。因为 n=8,所以要构造的赫夫曼树

共有 m=2n-1=2*8-1=15 个结点。 牛成的赫夫曼树为下图所示:

赫夫曼编码为: 概率为 0.23 的字符编码为: 00

概率为 0.11 的字符编码为: 010

概率为 0.05 的字符编码为: 0110

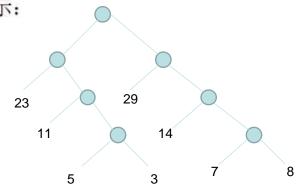
概率为 0.03 的字符编码为: 0111

概率为 0.29 的字符编码为: 10

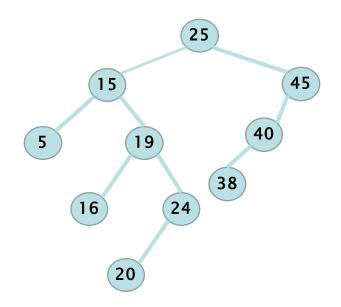
概率为 0.14 的字符编码为: 110

概率为 0.07 的字符编码为: 1110

概率为 0.08 的字符编码为: 1111



2. 试按表(25, 15, 19, 24, 20, 5, 16, 45, 40, 38)中元素的排列次序,将所有元素插入一棵初始为空的二叉排序树中,使之仍是一棵二叉排序树。(1)试画出插入完成之后的二叉排序树; (2)若查找元素 17,它将依次与二叉排序树中哪些元素比较大小?(3)假设每个元素的查找概率相等,试计算该树的平均查找长度 ASL。



- (2)将依次与25, 15, 19, 16进行比较
- (3)ASL=(1+2*2+3*3+3*4+5)/10=3.1

- 1. 中序和后序遍历结果为 BDCEAFHG 和 DECBHGFA,请复原该二叉树。
- 2. 由带权值为{59, 4, 37, 51, 2}的叶子结 点构造一棵哈夫曼树,则该树的带权路径 长度为__²¹²_。
- 3. 已知一棵度为3的树有2个度为1的结点, 3个度为2的结点,4个度为3的结点,则该 树有__¹²___个叶子结点。

- 1. 某二叉树T有n个节点,设按某种顺序对T中的每个结点进行编号,编号为1,2,...,n,且有如下性质:T中任一节点V,其编号等于左子树上的最小编号减1,而V的右子树的结点中,其最小编号等于V左子树上结点的最大编号加1。这时是按(B)编号的。
 - A.中序遍历序列 B. 先序遍历序列 C. 后序遍历序列 D. 层次顺序
- 2. 已知某二叉树的后序遍历序列是dabec,中序遍历序列是deabc,它的先序遍历序列是(D)

A acbed B decab C deabc D cedba

- 3. 对一个满二叉树,m个树叶,n个结点, 高度为h, 则 (D)
 - A. n=h+m B. h+m=2n C. m=h-1 D. n=2h-1

- 1. 在下述结论中,正确的是(D)
 - ①只有一个结点的二叉树的度为0; ②二叉树的度为2;
 - ③二叉树的左右子树可任意交换;
 - ④深度为K的完全二叉树的结点个数小于或等于深度相同的满二叉树。
 - A. 123 B. 234 C. 24 D. 14
- 2. 设给定权值总数有n个,其哈夫曼树的结点总数为(D)
 - A. 不确定 B. 2n C. 2n+1 D. 2n-1
- 3. 一个具有1024个结点的二叉树的高h为($^{\mathbf{C}}$)
 - A. 11 B. 10 C. [11,1025) D. [10,1024]

问答题

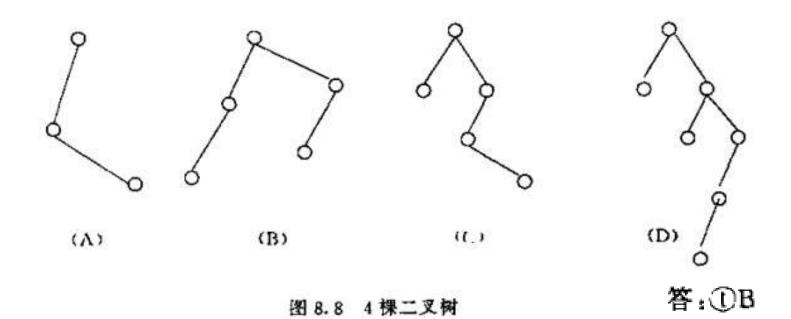
- 水含有n个结点、采用顺序存储结构的完全二叉 树中的序号最小的叶子结点的下标。要求写出简 要步骤。
- 若一棵树中有度数为1至m的各种结点数为 $n_1,n_2,...,n_m(n_m表示度数为m的结点个数)请推导 出该树中共有多少个叶子结点<math>n_0$ 的公式。
- 将多棵树组成的森林转换为二叉树。

- 1. 堆排序所须的时间与待排序的记录个数无关
- 2. 下列四个序列中,()是堆
 - A. 75,65,30,15,25,45,20,10
 - B. 75,65,45,10,30,25,20,15
 - C. 75,45,65,30,15,25,20,10
 - D. 75,45,65,10,25,30,20,15
- 3. 建立最小堆或者最大堆
- 4. 求输入1,6,3,9,12,5,87,2,4,65的AVL树

1. 写出对输入数据 (45,78,123,87,9,10,5,88,40).采用堆排序 的过程.要求不使用额外的存储空间存储 排序结果

 根据输入数据 (45,78,123,87,9,10,5,88,40).建立二叉排 序树及AVL树

如图 8.8 所示的 4 棵二叉树,① 是平衡二叉树。



3. 在线索化二叉树中,t 所指结点没有左子树的充要条件是 ①。

A.t - > left = NULL

B.
$$t \rightarrow ltag = 1$$

C. t - > ltag = 1 E. t - > left = NULL

D. 以上都不对

答:①B

7. *数至少*		h 的二叉树	上只有度为0年	4度为2的结点	(,则此类二叉树中	所包含的结点
A. 2	h B	. 2h-1	C. 2h+1	D. h+1		答:①B
17. A. 1		5 的二叉 B. 32	《树至多有 (C. 31	① 个结点。 D. 10		答:①C
A. 只	有右子	树上的所有		B. 只有右子	树上的部分结点	答:①A
C. 只 20.	心气				如何求解?	
Α	不发生改 不能确定	变	B. 发生改多 D. 以上都不	Ĕ		答:①A
21. 实现任意二叉树的后序遍历的非递归算法而不使用栈结构,最佳方案是二叉树采用①存储结构。						
1	A. 二叉链 C. 三叉链	表	B. 广义表 D. 顺序存		3	答:①C

题目: 编程实现不采用栈的非递归算法对任

意二叉树进行后序遍历

算法描述:

- 1. 指针指向当前树(子树)根结点
- 2. 指针移动到左孩子,直到左孩子为空
- 3. 指针移动到右孩子, 直到右孩子为空
- 4. 访问当前结点
- 5. 指针移动到双亲结点,如果双亲为空,则结束;否则: (1)如果从左指针回退回来,如果右孩子不空,则 指针移动到右孩子,转到第1步继续;否则转转第4步继 续:
 - (2) 如果从右指针回退回来,则转第4步继续;

25. 如图 8.11 所示的 t2 是由有序树 t1 转换而来的二叉树,那么树 t1 有 ① 个叶结点。

A. 4

B. 5

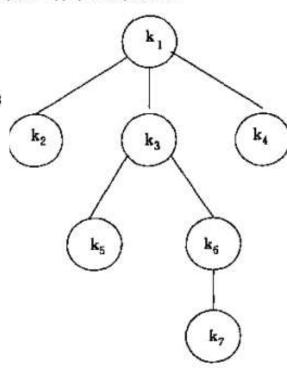
C. 6

D. 7

答: C

1. 有一棵树如图 8.12 所示,回答下面的问题:

- (1) 这棵树的根结点是①;
- (2) 这棵树的叶子结点是 ②;
- (3) 结点 k3 的度是 ③;
- (4) 这棵树的度为 ④;
- (5) 这棵树的深度是 ⑤;
- (6) 结点 k3 的子女是 ⑥;
- (7) 结点 k3 的父结点是 ⑦。



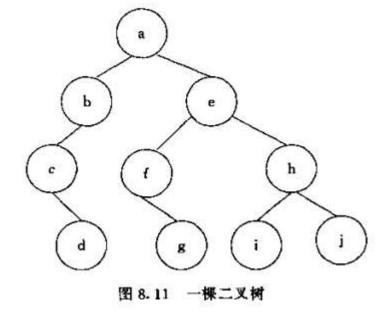


图 8.12 一棵树

答:①k1 ②k2,k5,k7,k4 ③2 ④3 ⑤4 ⑥k5,k6 ⑦k1

5. 深度为 k 的完全二叉树至少有 ① 个结点。至多有 ② 个结点,若按自上而下,从左到 右次序给结点编号(从1开始),则编号最小的叶子结点的编号是③。

答。①2k-1

 $(2)2^{k}-1$ $(3)2^{k-2}+1$

7. 一棵二叉树的第 i(i≥1)层最多有 ① 个结点;一棵有 n(n>0)个结点的满二叉树共 有②个叶子和③个非终端结点。 答:①2ⁱ⁻¹ ②2^[log2ⁿ] (3)2[log2"]-1

或者(2)n-n/2 (3)n/2 9. 现有按中序遍历二叉树的结果为 abc,问有 ① 种不同形态的二叉树可以得到这一遍 历结果,这些二叉树分别是②。答:①5 ②如图 8.15 所示

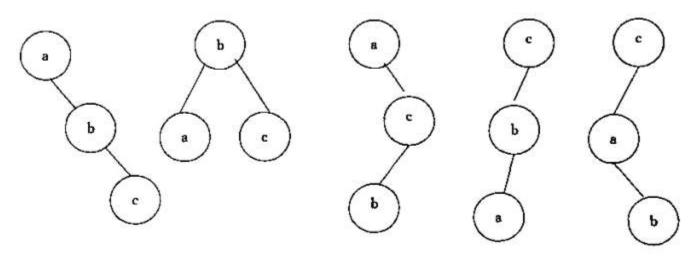


图 8.15 不同形态的二叉树

^{13.} 以数据集{4.5.6.7.10.12,18} 为结点权值所构造的 Huffman 树为 ①,其带权路径 长度为②。

8. 输入一个正整数序列{40,28,6,72,100,3,54,1,80,91,38},建立一棵二叉排序树,然后删除结点72,分别画出该二叉树及删除结点72 后的二叉树。

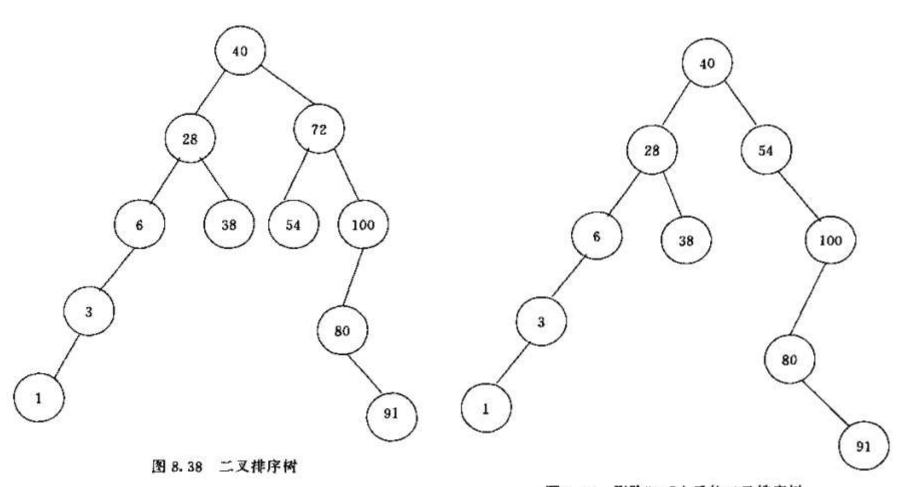
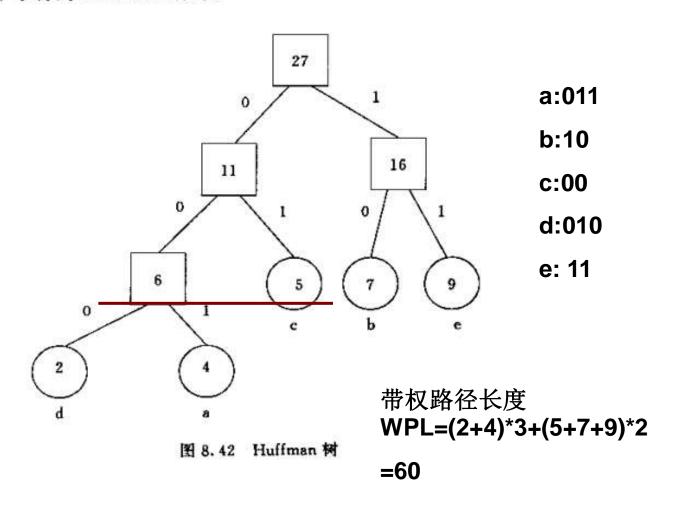


图 8.39 删除"72"之后的二叉排序树

11. 有一份电文中共使用 5 个字符;a、b、c、d、e,它们的出现频率依次为 4、7、5、2、9,试画 出对应的 Huffman 树(请按左子树根结点的权小于等于右子树根结点的权的次序构造),并 求出每个字符的 Huffman 编码。



• 在下图所示的平衡二叉树中,插入节点48 后得到一棵新平衡二叉树,在新平衡二叉 树中,关键字37所在节点的左右子节点中 保存的关键字分别为 c

A 13、48
B 24、48

• C 24, 53 D 24, 90

算法题

- 写出中序遍历二叉树的递归算法
- 求叶子结点数量
- 35. 假设二叉排序树 t 的各元素值均不相同,设计一个算法按递增次序打印各元素值。
- 36. 假设二叉排序树 t 的各元素值均不相同,设计一个算法按递减次序打印各元素值。