

### 一、选择题

CBBDB    CBDAC    CDCB

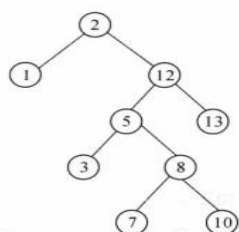
### 二、填空题

1. ABCDEFGH
2.  $2^k-1$
3. 68
4.  $n_2+2n_3+3n_4+1$
5.  $(n+1)/2$
6.  $2^{i-1}; 2^k-1; 2^{k-1}$
7.  $O(n); O(\log n)$

### 三、应用题

1. 解：设二叉树中叶子结点、度为 1、度为 2 的结点数目分别  $n_0$ 、 $n_1$ 、 $n_2$ ，  
则有： $n_1 = 0$  或  $n_1 = 1$   
 $n_0 + n_1 + n_2 = 9999$   
 $n_0 = n_2 + 1$   
解方程组得： $n_0 = 5000, n_1 = 0, n_2 = 4999$

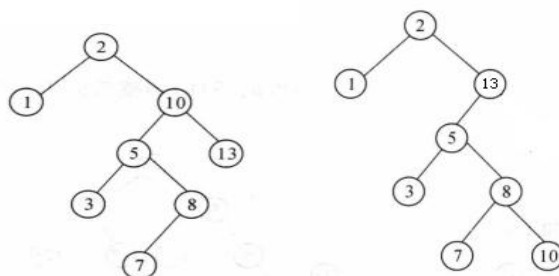
2. 答：（1）构造的二叉排序树如下：



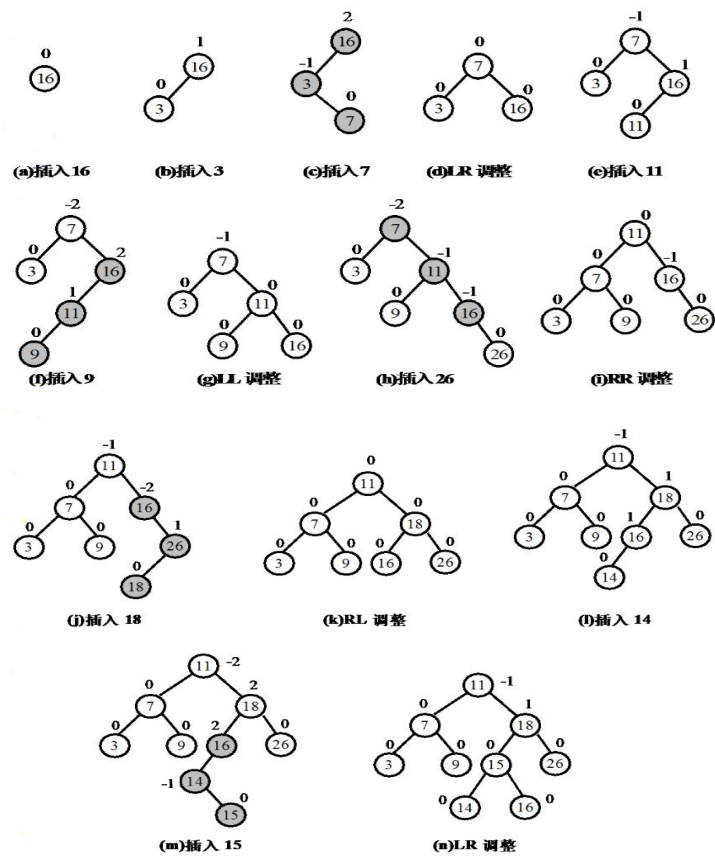
（2）中序遍历为：1, 2, 3, 5, 7, 8, 10, 12, 13

后序遍历为：1, 3, 7, 10, 8, 5, 13, 12, 2

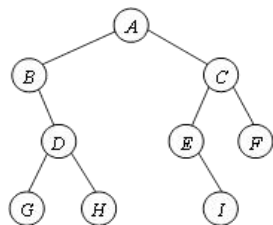
（3）删除“12”后的二叉排序树如下：



3.

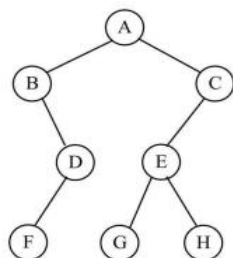


4. 答：最后构造的二叉树如图所示。

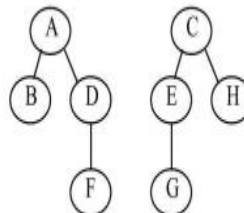


其层次遍历序列为 ABCDEFGHI。

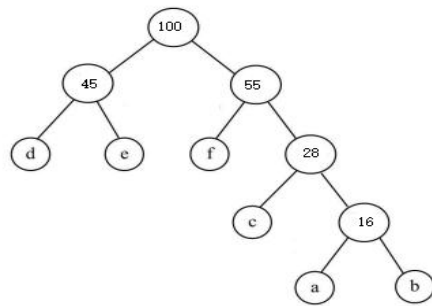
5. 答： (1)



(2)



6. 解：根据权值构造哈夫曼树如图所示：



$$WPL = 7*4+9*4+12*3+22*2+23*2+27*2=244$$

令所有左分支取编码为 0，所有右分支取编码为 1，则各字符对应的哈夫曼编码分别为：

a: 1110      b: 1111      c: 110      d: 00      e: 01      f: 10

7. 解：（1）初始状态如图 1 所示，由于希望先输出最大值，故应调整为最大堆，调整后如图 2 所示。

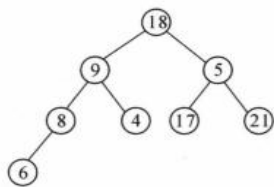


图 1

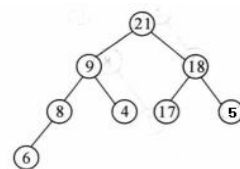


图 2

（2）输出最大值后，用最后一个元素值替换根节点，继续调整为最大堆，则此时根节点为次大值，如图 3 所示。

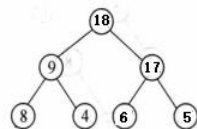
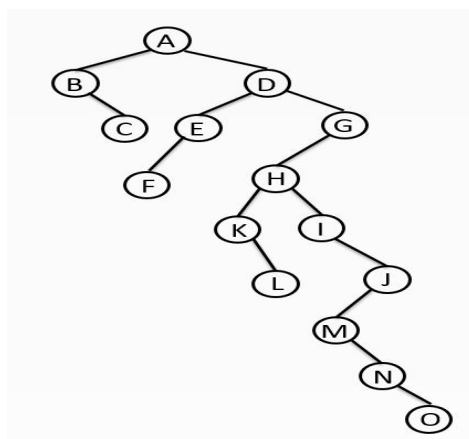


图 3

8. 答：转化为的二叉树如图所示：



#### 四、算法设计题

1. 

```
int n1=0;
void preorder(bstnode *t)
{
    if(t == NULL)        //若是空树则直接返回
        return;
    else
    {
        if((t->lchild == NULL && t->rchild != NULL)||
            (t->rchild == NULL && t->lchild != NULL))
            n1++;        //如果结点为度为1的结点，则n1+1
        preorder(t->lchild);
        preorder(t->rchild);
    }
}
```
2. 

```
BTNode *Findx(BTNode *b,char x) //在二叉树 b 中查找值为 x 的结点
{
    BTNode *p;
    if (b==NULL)
        return NULL;    //空树返回 NULL
    else
    {
        if (b->data==x)
            return b;    //结点值等于 x，返回其地址
        p=Findx(b->lchild,x);
        if (p!=NULL)
            return p;
        return Findx(b->rchild,x);
    }
}
```
3. 

```
int BTreeCount(BTNode *BT)    //二叉树中结点的总数
{
    BTNode * T;
    int count = 0;
    T = BT;    //从根结点出发

    Stack S = CreateStack();
    while( T || !IsEmpty(S) ){
        while( T ){    // 一直向左将沿途结点压入堆栈
            Push(S, T);
            T = T->lchild;
        }
        T = Pop(S);    // 结点弹出堆栈
        count++;    //结点数+1
        T = T->rchild;    // 转向右子树
    }
    return count;
}
```

```

    }
4. int level(BTNode *t,BTNode *p) //在二叉排序树 t 中查找结点 p 所在的层次
    {   int count = 0;
        if (t==NULL)    //若是空树则返回 0
            return 0;
        else
        {   count++;
            while(t->data != p->data)
            {
                if(t->data < p->data)
                    t = t->rchild;    //向右子树中移动，继续查找
                else
                    t = t->lchild;    //向左子树中移动，继续查找
                count++;    //更新 t 所在的层次
            }
            return count;
        }
    }
5. void ChangeLR(BTNode *&T)    //交换二叉树中每个结点的左右孩子
    {   BTNode *temp;
        if (T->lchild == NULL && T->rchild == NULL)
            return ;    //若是叶结点则直接返回
        else    //交换结点的左右孩子
        {   temp = T->lchild;
            T->lchild = T->rchild;
            T->rchild = temp;
        }
        ChangeLR(T->lchild);
        ChangeLR(T->rchild);
    }
6. ElemType BSTMin(BTNode *T)
    {
        if(T == NULL)    //若是空树则退出程序
            exit(1);
        while(T->lchild != NULL)
            T = T->lchild;    //沿左分支一直向下，直到最左端点
        return T->data;    //返回最小元素值
    }

```