

求子串 查找 调用自身

如果是空串，返回空子树

abcdefg

cbdaegf

```
1  BitNode *createtree(string s1,string s2){
2      if(!s1.size()) return nullptr;
3      BitNode * root =new BitNode(s1[0]);
4      int index=s2.find(s1[0]); // a--3 b--1
5      // 根左边是左子树
6      leftpre =s1.substr(1,index); // bcd c
7      leftin = s2.substr(0,index); // cbd c
8      root->lchild=createtree(leftpre,leftin); // b变为根
9      rightpre=s1.substr(index+1);
10     rightin=s2.substr(index+1);
11     root->rchild=createtree(rightpre,rightin);
12     return root;
13 }
```

先序和后序不行

中序和后序可以

后序最后一个为根，中序遍历取

搞懂。

A

左DBEH

取四个 BDEH

leftpre=

线索二叉树——简单知道，就是指针

Huffman编码

创建加上权值

权值的顺序和先序一致

```
1  if(!T->lchild && !T->rchild) {
2      cin>>T->w;
3  }
```

构建最小二叉树

从下向上构建，优先构建权值最小的树

规定左子树权值小于右子树

笔试是计算题，不考代码

```
1  select (HT,i,&s1,&s2){
2  for(int k=0;k<i;k++){
3      if(min1>HT[k].w &&HT[k].parent==-1){
4          min2=min1;
5          s2=s1;
6          min1=HT[k].w;
7          s1=k;
8      }
9      else if ()
10 }
11 }
```

```
1  string decode (string s,int n,Htree HT){
2      int k=2*n-2;
3      string res;
4      for(auto x:s){
5          if (x=='0') k=HT[k].lchild;
6          else k=HT[k].rchild;
7          if(叶子结点) {res+=HT[k].data;
8                      k=2*n-2;
9                      }
10     }
11 }
```

交换左右子树

调用swap函数，对指针也适用

计算每个节点的左子树高度+右子树高度——最大距离

最大距离节点——层次遍历HK

之前内容的应用

后序遍历的非递归实现