

# 树

## 基础概念

### 高度，深度和层数

若讨论的是整棵树，则树高度和深度在数值上相等

高度是从下往上计数，深度是从上往下计数

有两种常见定义

1. 按边数计(只有一个结点，值为0)
  - 高度：结点的高度=结点到叶子结点的最大路径
  - 深度：结点的深度=根节点到结点的最大路径
2. 按结点数计(只有一个结点，值为1)[教材采用这种定义，这时深度的值=层数]
  - 高度：结点高度=结点到叶子结点最长路径上的结点数
  - 深度：结点深度=根节点到结点最长路径上的结点数

## 二叉树的性质

- **性质一**：对于一棵二叉树，第  $i$  层的最大结点数量为  $2^{i-1}$  个（每个结点都有左右孩子，第  $i$  层结点数=2\*第  $i-1$  层结点数，一路回推到第1层，实际上就是1为首项的等比数列求第  $i$  项的值）
- **性质二**：对于一棵深度为  $k$  的二叉树，可以具有的最大结点数量为：

$$n = 2^0 + 2^1 + 2^2 + \dots + 2^{k-1}$$

实际上就是每层最大结点数相加，化简得

$$S_n = \frac{a_1 \times (1 - q^n)}{1 - q} = \frac{1 \times (1 - 2^k)}{1 - 2} = -(1 - 2^k) = 2^k - 1$$

所以一棵深度为  $k$  的二叉树最大结点数量为  $n = 2^k - 1$ ，顺便得出，结点的边数为  $E = n - 1 = 2^k - 2$ 。

- **性质三**：对于任何一棵二叉树，如果其叶子结点个数为  $n_0$ ，度为2的结点个数为  $n_2$ ，那么两者满足以下公式：

$$n_0 = n_2 + 1$$

证明如下:

思路: 联立两个求总结点数的公式求出目标关系

1. 总结点数=三个不同类型的结点数量的和

2. 边数=总结点数-1

那么问题就转成求边数, 度为1的结点有一条边, 度为2的结点有两条边, 度为0的结点没有, 加在一起就是整棵二叉树的边数之和

假设一棵二叉树中度为0、1、2的结点数量分别为 $n_0$ 、 $n_1$ 、 $n_2$ , 由于一棵二叉树中只有这三种类型的结点, 那么可以直接得到结点总数:

$$n = n_0 + n_1 + n_2$$

再从二叉树的边数上考虑, 因为每个结点有且仅有一条边与其父结点相连, 那么边数之和就可以表示为:

$$E = n_1 + 2n_2$$

结合在**性质二**中推导的结果, 可以得到另一种计算结点总数的方式:

$$E = n - 1 = n_1 + 2n_2$$

$$n = n_1 + 2n_2 + 1$$

再我们第一个公式:

$$n = n_0 + n_1 + n_2 = n_1 + 2n_2 + 1$$

化简得对于任何一棵二叉树, 如果其叶子结点个数为 $n_0$ , 度为2的结点个数为 $n_2$ , 那么两者满足以下公式:

$$n_0 = n_2 + 1$$

- **性质四**: 一棵具有 $n$ 个结点的完全二叉树深度为 $k = \lceil \log_2(n + 1) \rceil$

假设层数为 $k$ , 深度为 $k-1$ 层的树的最多结点数 $<n \leq$ 深度为 $k$ 层的树的最多结点数 (**性质二**)

$$2^{k-1} - 1 < n \leq 2^k - 1$$

对不等式两边同时取对数, 得到:

$$k - 1 < \log_2(n + 1) \leq k$$

$\log_2(n+1)$ 在k-1到k之间且不等于k-1, 而且为整数, 因此有

$$k = \lceil \log_2(n+1) \rceil$$

- **性质五**: 一颗有  $n$  个结点的完全二叉树, 对于任意一个编号为  $i$  的结点, 结点的顺序为从上往下, 从左往右:
  - 如果  $2i > n$ , 则结点  $i$  没有左孩子
  - 如果  $2i + 1 > n$ , 则结点  $i$  没有右孩子
  - 其左孩子为  $2i$ , 右孩子为  $2i + 1$  (前提是有孩子)
  - 如果  $i = 1$ , 那么此结点为二叉树的根结点, 如果  $i > 1$ , 那么其父结点就是  $\lfloor i/2 \rfloor$  (换一种表示:  $(n-1)/2$ ) 【这里的除法采用计算机int类型除法的截断尾数】

## 判断二叉树形状

### 判断是否为完全二叉树

完全二叉树: 根节点到倒数第二层为止都是满二叉树, 最后一层叶子节点必须连在一起 (倒数第二层的根节点要么有两个孩子, 要么只有左孩子)

思路: 根据上面描述, 完全二叉树每一个结点的  $\text{Height}(\text{left}) == \text{Height}(\text{right})$  或  $\text{Height}(\text{right}) + 1$

```
bool isCompleteTree(TreeNode<T>* root) {
    //层序遍历, 出队后判断出队结点是否满足完全二叉树要求
    Queue<TreeNode<T>*> s;
    s.Enqueue(root);
    while (!s.IsEmpty()) {
        s.DeQueue(root);
        int leftHeight = getHeight(root->leftChild);
        int rightHeight = getHeight(root->rightChild);
        if (leftHeight > rightHeight + 1 || leftHeight < rightHeight) return false;
        else {
            if (root->leftChild != nullptr) s.Enqueue(root->leftChild);
            if (root->rightChild != nullptr) s.Enqueue(root->rightChild);
        }
    }
    return true;
}
```

### 判断是否为BST

- 错误代码

BST是根节点值>左子树所有结点值且<右子树所有结点值

以下代码只考虑了当前结点和左右孩子的大小关系

```
bool isBST(TreeNode<T>* root) {
    if (root == nullptr)return true;
    if (root->leftChild != nullptr && root->leftChild->data > root->data)return false;
    else if (root->rightChild != nullptr && root->rightChild->data < root->data)return false;
    if (isBST(root->leftChild) && isBST(root->rightChild))return true;
    else return false;
}
```

- 正确思路1

中序遍历，将结点放入数组中，判断是否升序

- 正确思路2

对错误代码的思路进行纠正：每次判断都为该节点设定一个上限max和下限min，越界则不符合BST要求

```
#include<iostream>
using namespace std;
struct TreeNode {
    TreeNode* leftChild;
    TreeNode* rightChild;
    int data;
};
bool isBST(TreeNode* root, int Max, int Min) {
    if (root == nullptr)return true;
    if (root->data > Max || root->data < Min)return false;
    return isBST(root->leftChild, root->data, -10086) && (isBST(root->rightChild, 10086, root->data));
}
TreeNode* CreateBinaryTree(TreeNode*& root) { //前序遍历创建二叉树
    int a;
    cin >> a;
    if (a == 0)return nullptr;
    else {
        root = new TreeNode;
        root->data = a;
        root->leftChild = CreateBinaryTree(root->leftChild);
        root->rightChild = CreateBinaryTree(root->rightChild);
    }
    return root;
};
```

## 哈夫曼树及哈夫曼编码

### 定义

叶子节点带权路径之和最小的二叉树。思路就是权值大的结点里根节点越近，反之越远

计算权值：（每个叶子节点权值\*到根节点距离）的总和

## 应用在最优判断树

### 应用在编码里

通过设计变长编码，可以让频率高的字符编码短，频率低的字符编码长，这样的编码平均编码长度短，效率高。同时也要考虑歧义问题，每个编码都不能是其他编码的前缀，也就是说要设计出前缀编码。哈夫曼编码就是平均编码长度最短的前缀编码（设计左1右0，左0右1都可以）

### 构建哈夫曼树的算法

每次将权值最小的两个结点拿出并合并（新结点的权值是它们之和），然后扔回去继续上述操作，直到剩下一个结点

### 主要函数的功能注释

- `createHuffmanTree()` :根据传进来的元素值数组和对应的权重数组，及元素个数建立哈夫曼树，并用 `initPath()` 编码
- `merge()` :在 `createHuffmanTree()` 里调用，将两个权值最小的结点合并
- `initPath()` :对建好的哈夫曼树每个结点进行编码，并将叶子结点的值和权合并并在 `Ecode` 结构体里，保存在 `save` 数组中
- `writeTreeFile()` :将`save`数组中的哈夫曼编码写入文件`HfmTree.txt`中保存
- `Encoding()` :按照哈夫曼编码将文件`ToBeTran.txt`中的内容转成01串，存入`Code.txt`文件里
- `Decoding()` :按照哈夫曼编码将`Code.txt`文件中的01串进行译码，结果存入`Text.txt`文件中

### 代码如下

以下代码需要注意的地方还是很多的，特别是 `createHuffmanTree()` 和 `initPath()`。还有那些指针，内存分配，什么时候传引用，什么时候传参，一些细微的地方可能在意料之外改了`root`指针的值等等一堆乱七八糟的东西（md调了好几天，一点写错就一堆bug，淦！！！！）

```

#include<iostream>
#include<string>
#include<fstream>
#include"Hp.h"//引入最小堆
using namespace std;
template <class T>
struct HuffmanNode {
    double weight;
    T data;
    string path;
    HuffmanNode* leftChild;
    HuffmanNode* rightChild;
    HuffmanNode* parent;
    HuffmanNode(){};
    HuffmanNode(int w) :weight(w) {};
    HuffmanNode(int w, T d) :weight(w), data(d), leftChild(nullptr), rightChild(nullptr), pa
    bool operator <= (HuffmanNode& R) {
        if (weight <= R.weight)return true;
        else return false;
    }
    bool operator < (HuffmanNode& R) {
        if (weight < R.weight)return true;
        else return false;
    }
    bool operator >=(HuffmanNode& R) {
        if (weight >= R.weight)return true;
        else return false;
    }
    bool operator >(HuffmanNode& R) {
        if (weight > R.weight)return true;
        else return false;
    }
    friend ostream& operator <<(ostream& cout, HuffmanNode<T>& r) {
        cout << r.weight << " ";
        return cout;
    }
};

template <class T>
struct Ecode {//保存元素值及其编码的结点
    T val;
    string enCode;
    Ecode(){};
    Ecode(T v, string e) :val(v), enCode(e) {};
};

template <class T>
class HuffmanTree {
public:
    HuffmanTree() {
        root = nullptr;
        save = nullptr;
        countLeaf = 0;
    }
};

```

```

    }
    ~HuffmanTree() { delete[] save; }

public:
    bool isEmpty() {
        if (root == nullptr) return true;
        else return false;
    }
    HuffmanNode<T>* getRoot() { return root; }
    void PrePrint() {
        PrePrint(root);
    }
    void createHuffmanTree( T initData[], double initWeight[], int count) {
        HuffmanNode<T> temp;
        MinHeap<HuffmanNode<T>> hp;
        //将权重及其对应的元素值存放在哈夫曼结点里，丢到最小堆中
        for (int i = 0; i < count; i++) {
            temp.weight = initWeight[i];
            temp.data = initData[i];
            temp.leftChild = temp.rightChild = nullptr;
            hp.EnMinHeap(temp);
        }
        //每次拿出权重最小的两个结点进行合并，得到的parent结点再扔回最小堆里
        while (hp.getCurrentSize() > 1) { //最小堆只剩下一个结点时，操作结束
            HuffmanNode<T>* firstMin = new HuffmanNode<T>;
            HuffmanNode<T>* secondMin = new HuffmanNode<T>;
            hp.DeMinHeap(*firstMin);
            hp.DeMinHeap(*secondMin);
            HuffmanNode<T>* parent = new HuffmanNode<T>;
            merge(firstMin, secondMin, parent);
            hp.EnMinHeap(*parent);
        }
        this->root = &hp.getMin(); //哈夫曼树建成，赋给root
        countLeaf = count;
        initPath(); //给结点编码
    }
    void initPath() {
        /*这里有点奇怪：不要这个public，把private的这个函数直接写在
        createHuffmnaTree()函数里，就会出现bug，打印结点
        打不出来还报错*/

        string code;
        save = new Ecode<T>[countLeaf];
        initPath(this->root, code);
    }
    void PrePrintPath() {
        PrePrintPath(root);
    }
    bool writeTreeFile() { //将建好的哈夫曼树写入文件HfmTree中保存
        ofstream file("HfmTree.txt", ios::out);
        if (file) {
            writeTreeIntoFile(file, this->root);
            file.close();
        }
    }

```

```

        return true;
    }
    else cout << "HfmTree.txt打开失败" << endl;
    return false;
}
bool Encoding() { //对文件ToBeTran的内容编码, 结果存入Code文件
    string saveText; //保存从ToBeTran文件中读出的内容
    //读取ToBeTran内容, 用saveText保存
    ifstream ifile("ToBeTran.txt", ios::in);
    if (ifile) {
        string buf;
        while (getline(ifile, buf)) {
            saveText += buf;
        }
        ifile.close();
    }
    else {
        cout << "ToBeTran.txt文件打开失败" << endl;
        return false;
    }
    //将读到的内容编码并存入Code.txt文件中
    //如果内存中没有现成哈夫曼树, 就先从HfmTree.txt文件里读取, 并存到save数组里
    if (save == nullptr) {
        //去MSVN了解fopen_s(), fscanf_s()这两个函数的用法
        errno_t err;
        FILE* ifp;
        err = fopen_s(&ifp, "HfmTree.txt", "r"); //r: 以只读的方式打开
        if (err == 0) {
            /*char val;
            char enCode[50];*/
            //char saveVal[50];
            Ecode<char> temp[5000];
            int i = 0;
            //while (fscanf_s(ifp, "%c %s", &val, enCode, 1, _countof(enCode)
            while (fscanf_s(ifp, "%c %s", temp[i].val, temp[i].enCode) != -1)
                //用temp数组暂存哈夫曼数据, 并用i记录有多少个
                //string v = val;
                /*string e = enCode;
                Ecode<char> t(val, e);
                temp[i++] = t;*/
                i++;
            } //end while
            //将获得的哈夫曼数据存入save数组
            countLeaf = i;
            save = new Ecode<T>[countLeaf];
            for (int j = 0; j < countLeaf; j++) save[j] = temp[j];
        }
        else {
            cout << "HfmTree.txt文件打开失败" << endl;
            return false;
        }
    }
}

```



```

}
ofstream ofile("Code.txt", ios::out);
if (ofile) {
    for (int i = 0; i < saveText.length(); i++) {
        for (int j = 0; j < countLeaf; j++) {
            //匹配到了就将对应编码写入Code文件
            if (save[j].val == saveText[i]) {
                ofile << save[j].enCode<<" ";
                break;
            }
            else if(j==countLeaf) {
                cout << "出现未知的字符, 编码失败" << endl;
                return false;
            }
        }
    }
    ofile.close();
}
else {
    cout << "Code.txt", ios::out;
    return false;
}
return true;
}

bool Decoding() {//将Code文件中的编码进行译码, 结果存入Text文件中
    //去MSVN了解fopen_s(),fscanf_s()这两个函数的用法
    ofstream ofile("Text.txt", ios::out);
    errno_t err;
    FILE* ifp;
    err = fopen_s(&ifp,"Code.txt", "r");//r: 以只读的方式打开
    if (err==0&&ofile) {
        char code[50];//这里不严谨, 还是要按最长编码来定数组长度, 不然可能溢出缓冲区
        //还有一点可以优化: 文件中如果有换行, 现在这个代码翻译出来换不了行
        while (fscanf_s(ifp, "%s", code, _countof(code)) != -1) {//每次从文件按里读
            for (int j = 0; j < countLeaf; j++) {
                //匹配到了就将对应字符写入写入Text文件
                if (save[j].enCode == code){
                    ofile << save[j].val;
                    break;
                }
                else if (j == countLeaf) {
                    cout << "出现未知的编码, 译码失败" << endl;
                    return false;
                }
            }
        }
        ofile.close();
    }
    else {
        cout << "Code.txt或Text.txt打开失败" << endl;
        return false;
    }
}

```

```

    }
    return true;
}

private:
HuffmanNode<T>* root;
int countLeaf; //记录叶子节点的数量
Ecode<T>* save; //创建哈夫曼树后，将元素的值和对应编码记录在这个数组里
void merge(HuffmanNode<T> *&firstMin, HuffmanNode<T> *&secondMin, HuffmanNode<T>* & parent)
{
    //合并两个权值最小的结点
    double totalWeight = firstMin->weight + secondMin->weight;
    parent->weight = totalWeight;
    parent->data = '*';
    firstMin->parent = secondMin->parent = parent;
    parent->leftChild = firstMin;
    parent->rightChild = secondMin;
}

void PrePrint(HuffmanNode<T>* root) {
    if (root == nullptr) return;
    if (root->leftChild == nullptr && root->rightChild == nullptr)
        cout << root->data << " ";
    PrePrint(root->leftChild);
    PrePrint(root->rightChild);
}

void initPath(HuffmanNode<T>* &root, string code) {
    if (root == nullptr) return;
    //给每个结点编码，并将对应叶子结点的元素值和编码保存在数组中去
    static int i = 0; //应该要是静态变量，而不是函数签名里传一个形参进来
    root->path = code;
    if (root->rightChild == nullptr && root->leftChild == nullptr) {
        Ecode<T> temp(root->data, root->path);
        save[i++] = temp;
    }
    initPath(root->leftChild, code + "1");
    initPath(root->rightChild, code + "0");
}

void PrePrintPath(HuffmanNode<T>* root) {
    if (root == nullptr) return;
    if (root->leftChild == nullptr && root->rightChild == nullptr) {
        cout << root->data << "的编码是: " << root->path << endl;
    }
    PrePrintPath(root->leftChild);
    PrePrintPath(root->rightChild);
}

void writeTreeIntoFile(ofstream& f, HuffmanNode<T>* root) {
    if (root == nullptr) return;
    if (root->leftChild == nullptr && root->rightChild == nullptr)
        f << root->data << " " << root->path << endl;
    writeTreeIntoFile(f, root->leftChild);
    writeTreeIntoFile(f, root->rightChild);
}

```

};  
}