

## 《离散数学》课程实验报告

# 5-最优 2 元树的应用

### 一、题目背景与简介

在普通树中，一个结点到另一个结点之间的分支为这两个结点间的路径，而路径长度指的是这条路径上的分支数目。一般不带权时每个路径长度默认为 1，所以结点数为  $n$  的树路径长度为  $n-1$ （树根到每一结点的路径之和）。

在许多应用中，常常将一个有某种意义的实数赋值给某个结点，称此实数就是该结点的权，于是就有了带权路径。结点的带权路径长度=根结点到该结点之间的路径长度与该结点权的乘积，树中所有叶子的带权路径长度之和即为该树的带权路径长度。

而哈夫曼（Huffman）树又称最优二叉（搜索）树，作为一种带权路径的树，是带权路径长度最短的二叉树，在很多现实问题中得到了广泛的应用。其基本思想为：权值大的结点用短路径，权值小的结点用长路径。若对一棵哈夫曼树中的每个左分支赋 0，右分支赋 1，则从根到每个叶子的路径上形成了一个 0-1 串，该二进制串就称为哈夫曼编码。

本题要求利用最优二元树（哈夫曼树）解决通信编码：输入一组通信符号的使用频率，求各通信符号对应的前缀码。

### 二、原理与方法

(1) 用一维数组 `frequency[N]` 存储通信符号的使用频率，用求最优 2 元树的方法求出每个通信符号的前缀码：通过结点存放数据（即权值），再根据树的遍历方法求出对应节点的哈夫曼编码。

(2) 用链表保存最优 2 元树，输出前缀码时可以用树的遍历方法。

### 三、解题思路与核心算法

#### 3.1 涉及的主要变量与数据结构

结构体 `tree` 存储该结点的左指针 `Left`、右指针 `Right` 以及该结点本身的值 `value`，并命名一个 `fp[N]` 的指针以保存结点。另外，前缀码的存放通过 `bool` 型一维数组 `code[2*N]`（因为编码由 0、1 组成，所以定为 `bool` 型以减少内存占用，而大小  $2*N$  是因为  $N$  个结点最终构造出的哈夫曼树一共有  $2*N$  结点），用一维数组 `frequency[N]` 存储通信符号的使用频率，`int` 型变量 `node_num` 存储节点个数。

#### 3.2 哈夫曼树的创建——哈夫曼算法

用函数 `create_Huffman` 创建哈夫曼树：

(1) 由给定的  $n$  个权值  $\{W_1, W_2, \dots, W_n\}$ ，构造具有  $n$  棵二叉树的集合  $F = \{T_1, T_2, \dots, T_n\}$ ，其中每棵二叉树  $T_i$  中只有一个带权为  $W_i$  的根结点。

(2) 在  $F$  中选取两棵根权值最小的树作为左、右子树构造一棵新的二叉树，且该二叉树根结点的权值为其左、右子树上根结点的权值之和。

(3) 在  $F$  中删除这两棵权值最小的树，同时将新得到的二叉树加入  $F$  中。

(4) 重复步骤 2 和 3，直到  $F$  只含一棵树为止，此时  $F$  即为哈夫曼树。

#### 3.3 前序遍历存储前缀码

函数 `preorder` 进行递归式的前序遍历，存储前缀码。由根遍历到左子树，再遍历右子树，根据前序遍历的结果可知第一个访问的必定是 `root` 结点。这里需要通过 `bool` 型变量 `judge` 来判断正在遍历的是左/右子树，从而决定该位置的前缀码是 0。在函数体中，该位置的前缀码始终为 `judge` 的值。

#### 3.4 错误输入的处理

本题涉及到的输入有节点个数的输入和结点权值的输入。对于节点个数，是一个 `int` 型

变量，操作起来比较方便，当 `cin.fail()` 或 `node_num<0` 时，清空缓冲区，重新输入。而结点权值的输入就有一些复杂，因为是在循环体内部依次进行输入，所以每当输入错了一个值，就得将循环控制变量 `i` 置 0，从 `frequency` 数组的头部重新输入。

## 四、代码与运行结果

```
/*2151133 孙韩雅*/
#include <iostream>
#include <iomanip>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
using namespace std;

#define N 13//宏定义结点个数
#define MAX_F 80//宏定义使用频率数组的大小

struct tree {
    int value = 0;
    tree* Left = NULL;//左节点
    tree* Right = NULL;//右节点
}*fp[N]; //保存结点
bool code[N]; //放前缀码

void init_leaf(int f[], int n) //生成叶子节点
{
    tree* leaf;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        leaf = (tree*)malloc(sizeof(tree)); //生成叶子
        //节点
        if (leaf == NULL) //确保空间开辟成功
            cout << "生成叶子结点失败" << endl;
        return;
        leaf->value = f[i];
        leaf->Left = NULL;
        leaf->Right = NULL;
        fp[i] = leaf; //空间开辟成功则将
        //node 存入 fp[] 中
    }
}

void sort(tree* array[], int n) //将第 N-n 个结点插入到已排好
//序的序列中
{
    tree* tmp;
    for (int i = N - n; i < N - 1; i++) {
        if (array[i]->value > array[i + 1]->value) //序
        //列从小到大进行排序
        {
            tmp = array[i + 1];
            array[i + 1] = array[i];
            array[i] = tmp;
        }
    }
}

tree* create_Huffman(int f[], int n) //建树
{
    tree* parent;
    for (int i = 1; i < N; i++) {
        parent = (tree*)malloc(sizeof(tree)); //生成非
        //叶子结点（父结点）
        if (parent == NULL) //保证空间开辟成功
            cout << "生成非叶子结点失败" << endl;
        return NULL;
        parent->value = fp[i - 1]->value + fp[i]->value; //
        //最小的两个数上添一个父结点，其值为两数之和
        parent->Left = fp[i - 1];
        parent->Right = fp[i];
        fp[i] = parent; //w1+w2
        sort(fp, N - i); //将此时第 i 个点进行排序
    }
    return fp[N - 1];
}

void preorder(tree* p, int k, bool judge) //用以判别左右子树*/
{
    //递归式前序遍历求哈弗曼编码
    if (p != NULL) {
        code[k] = judge; //judge 为 true 时，是右子树，标 1；
        //否则为左子树，标 0
        if (p->Left == NULL) //P 指向叶子
            cout << setw(6) << setiosflags(ios::left)
            << p->value << ": ";
        for (int j = 1; j <= k; j++) //从 j=1 开始
            //打印，code[0]为多出的一位 '0'
            cout << code[j];
        cout << endl;
    }
}

//递归遍历树
preorder(p->Left, k + 1, false);
preorder(p->Right, k + 1, true);
```

```

int main() {
    int node_num = 0;
PART1:
    cout << "请输入结点个数(必须是正整数):";
    cin >> node_num;
    if (cin.fail() || node_num < 0) {
        cin.clear();
        cin.ignore(100, '\n');
        cout << "输入错误, 请重新输入!" << endl << endl;
        goto PART1;
    }
    int frequency[MAX_F] = { 0 };
    cout << "请输入结点 (以空格分隔): " << endl;
    for (int i = 0; i < node_num; i++) {
        cin >> frequency[i];
    }

    if (cin.fail()) {
        cout << "输入错误, 请重新输入所有节点: " << endl;
        cin.clear();
        cin.ignore(100, '\n');
        i = 0;
    }

    tree* head = new tree;//分配空间
    init_leaf(frequency, N); //初始化结点
    head = create_Huffman(frequency, N); //生成最优树
    code[0] = 0;
    preorder(head, 0, false); //遍历树
    return 0;
}

```

```

请输入结点个数(必须是正整数):13
请输入结点 (以空格分隔):
2 3 5 7 11 13 17 19 23 29 31 37 41
19 : 000
23 : 001
11 : 0100
13 : 0101
29 : 011
31 : 100
7 : 10100
2 : 1010100
3 : 1010101
5 : 101011
17 : 1011
37 : 110
41 : 111

```

运行结果:

## 五、体会与心得

在哈夫曼树这块由于没跟上进度,我对它的了解可谓极其浅薄,并不知道它应该如何应用。在看到本题的要求时,我的脑袋是空的,但还是硬着头皮跟着示例代码走了一遍,明白了大致的流程。在后期我对代码进行修改与完善的过程中,我对哈夫曼树以及哈夫曼算法有了彻底的了解,并且惊叹于这样编码的巧妙性。

在代码的编写过程中,我新增了几点心得。

第一个是初始化与分配空间的问题。示例代码通过使用 `init_leaf()` 函数对结点进行初始化,是一个细节的操作,这就让我思维打开、放眼整个代码,在每一个声明语句中进行检查,把所有未初始化变量的声明语句都进行了修改,这样使得代码更加的健壮。另外,树的应用就不得不使我们对结点进行空间的分配,可以使用 `new` 或者 `malloc`,但都需要进行内存空间是否成功开辟的判断,做到了这一点,也同样增加了程序的健壮性和完备性。

第二个是要正确选择变量的类型。我在阅读示例代码时,发现有很多可以用 `bool` 型来定义的变量反而用了 `int` 型,或者与数字有关的变量用了 `char` 型。与实际意义不匹配的变量类型很大程度上会增加代码的运行量,降低代码的效率。所以我在此基础上对相关变量进行了修改。

第三个是每个代码要形成自己的风格。比如我会喜欢用英文全拼来定义变量,而非一个

字母，这样不仅增加了代码的可读性，而且自己在编写、更进的同时不会引起混淆。所以对示例代码的变量名进行了大规模的修改，虽然工序繁复，但对后期的检查提供了很大的帮助，提高了效率。