# 《实验十一:哈夫曼压缩、解压缩算法(编译码器)》

## (一) 问题描述

利用哈夫曼编码进行信息通信可以大大提高信道利用率,缩短信息传输时间,降低传输成本。但是,要求在发送端通过一个编码系统对传输数据预先编码(压缩);在接收端将传来的数据进行译码(解压缩复原)。试为这样的通信站编写一个哈夫曼编译码系统---哈夫曼压缩/解压缩算法。

#### 基本要求:

- 1) 通信内容可以是任意的多媒体文件;
- 2)自己设定字符大小,统计该文件中不同字符的种类(字符集、个数)、出现频率(在该文件中):
  - 3) 构建相应的哈夫曼树,并给出各个字符的哈夫曼编码;
  - 4) 对原文件进行哈夫曼压缩编码形成新的压缩后文件(包括哈夫曼树);
  - 5)编写解压缩算法对压缩后文件进行解码还原成原文件。

## (二)解决思路

利用哈夫曼编码对文件进行压缩与解压,首先要扫描原文件,统计每类字符的频率(即出现的次数),然后根据字符频率建立哈夫曼树,接着根据哈夫曼树生成哈夫曼编码。再次扫描原文件,每次读取 8bits,根据"字符——编码"表,匹配编码,并将编码存入压缩文件,同时存入各个字符的频率。解压时,先读取字符频率,重新建立哈夫曼树,生成哈夫曼编码,然后读取压缩文件的编码,匹配编码表找到对应字符,存入文件,完成解压。

### (三) 数据结构

- 1、哈夫曼树: 即带权路径长度 WPL 最小的二叉树。利用哈夫曼树生成的哈夫曼编码,既满足前缀编码的条件,译码时不会产生二义性,又能保证文件的总编码长度最短。
- 2、堆:满足下列条件的一棵完全二叉树——对于任意一个非终结点,其关键值≥(或≤) 其任意一个子节点的关键值。建立哈夫曼树的过程中,每次都要从森林中取根结点权值最小的两棵树,作为左右子树构造一棵新的二叉树,故可用小顶堆对森林进行排序。

### (四) 算法分析

- ①文件读写:为了能够处理任何格式的文件,采用二进制方式进行读写。以一个无符号字符(unsigned char)的长度 8 位作为处理单元,最多有 256 (0-255) 种组合,即 256 类字符。(之所以选择无符号类型,是因为在统计字符频率时,可以把字符作为数组下标,从而能够对数组元素进行随机访问)。
- ②哈夫曼树的建立:要建立哈夫曼树,首先需要知道文件中每一个不同字符的出现频率。将

一个 8bits 的数据作为一个字符编码(共有 256 种字符),并建立一个叶结点数组(leaves),数组下标对应不同的字符编码,这样可以实现随机访问,提高效率。每读取一个 8bits 的数据,就将对应数组元素的权重加一。文件读取完毕后,将每个叶结点的内存地址赋值给森林数组(tree),每次将森林中根结点权重最小的两棵树取出,作为左右子树构造一棵新的二叉树,其权重为左右子树根结点的权重之和,并将左子树根结点中存储的字符设置为'0',右子树根结点中存储的字符设置为'1'。然后将两棵树从森林中删除,并将新的树加入森林。不断重复以上操作,直至森林中只剩下一棵树,该树即为哈夫曼树。在比较两棵树根结点的权重大小时,可以建立一个小顶堆,堆顶元素即为根结点权重最小(非零)的树,每次将其取出后,需要对小顶堆重新调整。

③哈夫曼编码:哈夫曼树建好后,依次从每一个叶结点出发直至根结点,自底而上将结点中存储的'0''1'字符拷贝至 ch\_temp 数组中临时存储,然后统计字符串总长度,动态分配内存,将字符串反向拷贝至分配的内存中,再把内存地址拷贝给 Code 数组(其下标对应于原始的 8bits 字符编码)。

④文件压缩: 先将原文件的长度以及字符频率写入压缩文件中,然后再以二进制只读模式打开原文件,每次读取一个8位的无符号字符,并将其作为数组下标,访问存储在Code数组中的编码信息。由于编码长度不定,故需要一个编码缓存,待编码满足8位时才写入,文件结束时缓存中可能不足8位,在后面补0,凑足8位写入。此外,由于编码的每一位都是以字符形式保存的,占用空间很大,不可以直接写入压缩文件,故需要转为二进制形式写入。可以利用C语言的位操作(与、或、移位)来实现,每匹配一位,用"或"操作存入低位,并左移一位,为下一位腾出空间,依次循环,满足8位就写入一次。

⑤文件解压:解压时,先从压缩文件中读取原文件长度及各字符的频率,重新建立哈夫曼树。然后从树的根结点出发,先从压缩文件中读取一个8位的无符号字符,由字符高位到低位依次进行判断,若为0则进入左子树,反之进入右子树。若判断到字符的最低位时仍未进入叶结点,则继续读取一个8位的无符号字符,重复上述操作,直至到达叶结点,然后将叶结点对应的编码写入解压文件,并重新由哈夫曼树的根结点出发,继续对字符的下一位进行判断,并进入相应的子树。(注意,由于压缩文件是二进制文件,无法用EOF来判断文件的结束,故这里采用原文件长度来控制解压文件的写入)

## (五) 运行结果

#### 程序说明:

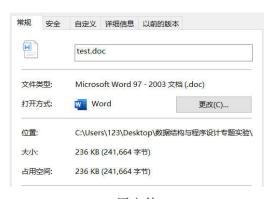
输入待处理的文件时必须输入全称(包括文件扩展名),且文件名不能超过50个字节的 大小,另外待处理文件必须跟编译后的 exe 应用程序处于同一级目录下。压缩后的文件会在 原文件名后面加上. huf 的后缀,将. huf 文件解压后,会去掉. huf 后缀,并在文件名前加上 ext 的前缀。

#### 结果截图:





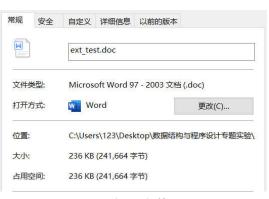
控制台操作界面



原文件



压缩文件



解压文件

### 结论分析:

对于纯文本文件(如 txt、doc 格式等),哈夫曼编码的压缩率接近 50%,如上面的运行结果所示,原文件的大小为 236KB,压缩后文件大小为 132KB;而对于其它文件(如 xlsx、pptx、pdf、png 等格式),哈夫曼编码的压缩率则接近于 100%,甚至比原文件还大。这是由于程序将 8bits 数据作为一个原始编码,而在非纯文本文件中,各种原始编码出现的频率大致相同,哈夫曼编码对比原始编码长度并无明显缩短,且压缩文件中还需写入文件长度及各原始编码的频率等信息,故无法对文件进行有效压缩。

## (六) 反思总结

通过本次实验,我对树这种数据结构有了更加深入的了解,掌握了如何建立哈夫曼树、哈夫曼编码的生成、筛选法建堆及堆的调整,还学习了文件的读取与写入操作,掌握了fopen、fclose、fread、fwrite等文件读写函数的使用。总之,本次实验让我收益匪浅。

# (七) 源程序

```
//哈夫曼压缩、解压缩算法(编译码器)
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdbool.h>
#define SIZE 256
//树结点
typedef struct tree node {
    char code;
    unsigned long weight;
    struct tree_node *parent;
    struct tree_node *left;
    struct tree_node *right;
} node;
//函数原型
char menu(void);
bool compress(void);
bool extract(void);
void Huffman_Tree(node *leaves);
char **encoder(node *leaves);
void free_tree(node *leaves);
void SiftDown(node **tree, int n, int i);
int main(void) {
    char choice = menu();
    while (choice != 'c') {
        switch (choice) {
             case 'a':
                              //压缩
                 compress();
                 break;
             case 'b':
                              //解压
                 extract();
                 break;
             default:
                 puts("Error!!!");
        choice = menu();
    }
    return 0;
}
```

```
//主界面
char menu(void) {
   基于哈夫曼编码的文件压缩程序\n\n");
                     (b)解压\n");
   printf("
            (a) 压缩
   printf("
          (c)退出\n\n");
   printf("功能选择: ");
   char choice = getchar();
   fflush(stdin);
                          //清空输入流
   while (!strchr("abcABC", choice)) {
      printf("\n输入有误! 请重新输入: ");
      choice = getchar();
                     //清空输入流
      fflush(stdin);
   }
   if (choice < 'a')</pre>
      choice -= 'A' - 'a'; //大写字母转小写
   return choice;
}
//压缩文件
bool compress(void) {
   char in_file[50];
   printf("\n待压缩文件名:");
   gets(in_file);
   fflush(stdin);
   FILE *fp = fopen(in_file, "rb"); //以二进制只读模式打开文件
   if (fp == NULL) {
      printf("\n文件不存在! \n\n");
      return false;
   }
   printf("\n压缩中·····\n\n");
   node leaves[SIZE];
                                //创建叶结点
   for (int i = 0; i < SIZE; i++) {</pre>
      leaves[i].weight = 0;
                               //初始化叶结点
```

leaves[i].parent = NULL; leaves[i].left = NULL; leaves[i].right = NULL;

}

```
unsigned long file_len = 0;
                           //原文件长度
unsigned char temp;
fread(&temp, sizeof(unsigned char), 1, fp);
                                               //读取8bit
while (!feof(fp)) {
    leaves[temp].weight++;
                                               //统计字符频率
    file_len++;
                                               //统计原文件长度
    fread(&temp, sizeof(unsigned char), 1, fp);
                                               //读取8bit
}
fclose(fp);
                   //关闭文件
Huffman_Tree(leaves);
                                   //建立哈夫曼树
char **Code = encoder(leaves);
                                  //生成哈夫曼编码
                                   //释放树占用的内存
free_tree(leaves);
char out file[54];
                                   //生成的压缩文件名
strcpy(out_file, in_file);
strcat(out_file, ".huf");
FILE *fp1 = fopen(in_file, "rb");
                                   //以二进制只读模式打开文件
FILE *fp2 = fopen(out_file, "wb");
                                 //以二进制只写模式打开文件
fwrite(&file_len, sizeof(unsigned long), 1, fp2);
                                                  //写入文件长度
//写入字符频率
for (int i = 0; i < SIZE; i++)
    fwrite(&(leaves[i].weight), sizeof(unsigned long), 1, fp2);
//写入哈夫曼编码
char code buf[SIZE + 8] = \sqrt{0};
                                                   //哈夫曼编码缓存
while (!feof(fp1)) {
    fread(&temp, sizeof(unsigned char), 1, fp1);
                                                  //读取8bit
    strcat(code_buf, Code[temp]);
                                                  //编码字符写入缓存区
    while (strlen(code_buf) >= 8) {
        temp = ' \setminus 0';
        for (int i = 0; i < 8; i++) {
            temp <<= 1;
            if (code buf[i] == '1')
                temp |= 1;
        fwrite(&temp, sizeof(unsigned char), 1, fp2); //写入8bit
        strcpy(code_buf, code_buf + 8);
                                                  //去除已处理的前8位
}
```

```
//处理最后不足8bit编码
    int length = strlen(code_buf);
    if (length > 0) {
       temp = ' \setminus 0';
       for (int i = 0; i < length; i++) {
           temp <<= 1;
           if (code buf[i] == '1')
               temp |= 1;
       temp <<= 8 - length;
       fwrite(&temp, sizeof(unsigned char), 1, fp2);
   }
    fclose(fp1); //关闭文件
    fclose(fp2);
    for (int i = 0; i < SIZE; i++) //释放编码字符占用的内存
       free(Code[i]);
    free(Code);
   printf("压缩完成! \n\n");
   return true;
}
//解压文件
bool extract(void) {
   char in file[54];
                                        //待解压文件名
   printf("\n待解压文件名:");
    gets(in_file);
   fflush(stdin);
   FILE *fp1 = fopen(in_file, "rb"); //以二进制只读模式打开文件
   if (fp1 == NULL) {
       printf("\n文件不存在! \n\n");
       return false;
   }
    printf("\n解压中·····\n\n");
    char out_file[54] = "ext_";
                                       //生成的解压文件名
    strncat(out_file, in_file, strlen(in_file) - 4);
   FILE *fp2 = fopen(out_file, "wb"); //以二进制只写模式打开文件
```

```
//读取文件长度
unsigned long file_len;
fread(&file_len, sizeof(unsigned_long), 1, fp1);
node leaves[SIZE];
for (int i = 0; i < SIZE; i++) {
                                 //读取字符频率
    leaves[i].parent = NULL;
                                   //初始化叶结点
    leaves[i].left = NULL;
    leaves[i].right = NULL;
    fread(&(leaves[i].weight), sizeof(unsigned long), 1, fp1);
}
Huffman_Tree(leaves);
                                   //建立哈夫曼树
node *root;
                                   //寻找根结点
for (int i = 0; i < SIZE; i++) {
    if (leaves[i].weight) {
                                   //频率为0的字符不在哈夫曼树中
        root = &(leaves[i]);
                                   //无法通过其寻找根结点
        break;
    }
}
while (root->parent)
    root = root->parent;
unsigned long written_len = 0; //写入的编码个数
unsigned char temp;
node *leaf = root;
while (file_len != written_len) {
                                 //二进制文件无法用feof判断文件结束
    fread(&temp, sizeof(unsigned char), 1, fp1);
    for (int i = 0; i < 8; i++) {
        leaf = (temp & 128) ? leaf->right : leaf->left;
        temp <<= 1;
        if (!leaf->left) {
                                   //从根结点遍历至叶结点
            unsigned char ch = leaf - leaves;
                                                       //确定编码
            fwrite(&ch, sizeof(unsigned char), 1, fp2); //写入8bit
            written_len++;
            if (file_len == written_len)
               break;
            leaf = root;
    }
}
fclose(fp1);
                     //关闭文件
fclose(fp2);
free_tree(leaves);
                       //释放树占用的内存
```

```
printf("解压完成! \n\n");
    return true;
}
//构建哈夫曼树
void Huffman_Tree(node *leaves) {
    node *tree[SIZE];
                                     //建立森林
    for (int i = 0; i < SIZE; i++)
        tree[i] = &(leaves[i]);
    //筛选法建立小顶堆
    for (int i = SIZE / 2 - 1; i >= 0; i--) //从最后一个内部结点开始
        SiftDown(tree, SIZE, i);
    for (int count = SIZE - 1; count > 0; count--) {
        while (tree[0]->weight == 0) {
            tree[0] = tree[count];
            SiftDown(tree, count, 0); //调整小顶堆
            count--;
        }
        node *temp1 = tree[0];
                                 //权重最小的元素(非零)
        tree[0] = tree[count];
        SiftDown(tree, count, 0);
                                   //调整小顶堆
        while (tree[0]->weight == 0) {
            tree[0] = tree[count];
            SiftDown(tree, count, 0); //调整小顶堆
            count--;
        node *temp2 = tree[0];
                                 //权重次小的元素(非零)
        node *root = (node *)malloc(sizeof(node));
        root->weight = temp1->weight + temp2->weight;
        root->parent = NULL;
        root->left = temp1;
                                     //生成子树
        root->right = temp2;
        temp1->parent = temp2->parent = root;
        temp1 \rightarrow code = '0';
        temp2 \rightarrow code = '1';
        tree[0] = root;
        SiftDown(tree, count, 0); //调整小顶堆
}
```

```
//筛选法调整堆
void SiftDown(node **tree, int n, int i) {
    node *temp = tree[i];
    while (2 * i + 1 < n) {
                                    //不断下沉
        int index = 2 * i + 1;
        if (index < n - 1 && tree[index]->weight > tree[index + 1]->weight)
                                     //取左右子结点中的较小者
        if (temp->weight <= tree[index]->weight) break;
                                                         //终止下沉
        else { tree[i] = tree[index]; i = index; }
    tree[i] = temp;
}
//哈夫曼编码
char **encoder(node *leaves) {
    char **Code = (char **) malloc(SIZE * sizeof(char *));
    for (int i = 0; i < SIZE; i++) {
        node *temp = &leaves[i]; //从叶结点向上读取编码
        int j = 0;
        char ch_temp[SIZE];
                                     //临时存储反向编码
        while (temp->parent) {
            ch_temp[j] = temp->code;
            j++;
            temp = temp->parent;
        //获取正向编码
        char *code = (char *) malloc((j + 1) * sizeof(char));
        int m = 0;
        for (int k = j - 1; k \ge 0; k--) code[m++] = ch_temp[k];
        code[m] = ' \setminus 0';
        Code[i] = code;
    }
    return Code;
}
//销毁哈夫曼树
void free tree(node *leaves) {
    for (int i = 0; i < SIZE; i++) {
        node *temp1 = leaves[i].parent; node *temp2;
        while (temp1) {
            temp2 = temp1->parent; free(temp1); temp1 = temp2;
    }
```

}