

北京交通大学操作系统实验报告

姓名：程维森

学号：21231264

一. 实验内容

1.1 实验简介

本实验要求在假设的 I/O 系统之上开发一个简单的文件系统，这样做既能让实验者对文件系统有整体了解，又避免了涉及过多细节。用户通过 `create`, `open`, `read` 等命令与文件系统交互。文件系统把磁盘视为顺序编号的逻辑块序列，逻辑块的编号为 0 至 L-1。I/O 系统利用内存中的数组模拟磁盘。

1.2 I/O 系统

实际物理磁盘的结构是多维的：有柱面、磁道、扇区等概念。I/O 系统的任务是隐藏磁盘的结构细节，把磁盘以逻辑块的形式呈现给文件系统。逻辑块顺序编号，编号取值范围为 0 至 L-1，其中 L 表示磁盘的存储块总数。实验中，可用类似于字符数组 `ldisk[L][B]` 构建磁盘模型，其中 B 表示每个存储块的长度，一般为 512 字节。I/O 系统从文件系统接收命令，

根据命令指定的逻辑块号把磁盘块的内容读入命令指定的内存区域，或者把命令指定的内存区域内容写入磁盘块。文件系统和 I/O 系统之间的接口由如下两个函数定义：

```
int read_block(int i, char *p);
```

该函数把逻辑块 i 的内容读入到指针 p 指向的内存位置，拷贝的字符个数为存储块的长度 B，

返回实际读取的字节数。

```
int write_block(int i, char *p);
```

该函数把指针 p 指向的内容写入逻辑块 i，拷贝的字符个数为存储块的长度 B，返回实际写的

入的字节数。

此外，为方便测试，我们还需要实现另外两个函数：一个用来把数组 `ldisk` 存储到文件；另一个用来把文件内容恢复到数组。

1.3 文件系统

文件系统位于 I/O 系统之上。

1.3.1 用户与文件系统之间的接口

文件系统需提供如下函数：`create`, `destroy`, `open`, `read`, `write`。

`create(filename)`: 根据给定的文件名创建新文件。

`destroy(filename)`: 删除指定文件。

`open(filename)`: 打开文件。该函数返回的索引号可用于后续的 `read`, `write`, `lseek` 或 `close` 操作。

`close(index)`: 关闭指定的文件。

`read(index, mem_area, count)`: 从指定文件顺序读入 count 个字节 mem_area 指定的内存位置。读操作从文件的读写指针指示的位置开始。

`write(index, mem_area, count)`: 把 memarea 指定的内存位置开始的 count 个字节顺序写入指定文件。写操作从文件的读写指针指示的位置开始。

`lseek(index, pos)`: 把文件的读写指针移动到 pos 指定的位置。pos 是一个整数，表示从文件开始位置的偏移量。文件打开时，读写指针自动设置为 0。每次读写操作之后，它指向最后被访问的字节的下一个位置。lseek 能够在不进行读写操作的情况下改变读写指针位置。

`directory`: 列表显示所有文件及其长度。

1.3.2 文件系统的组织

磁盘的前 k 个块是保留区，其中包含如下信息：位示图和文件描述符。位示图用来描述

磁盘块的分配情况。位示图中每一位对应一个逻辑块。创建或者删除文件，以及文件的长度发生变化时，文件系统都需要进行位示图操作。前 k 个块的剩余部分包含一组文件描述符（思

考：可以有多少个文件？）。每个文件描述符包含如下信息：

文件长度，单位字节

文件分配到的磁盘块号数组。该数组的长度是一个系统参数。在实验中我们可以把它设置为一个比较小的数，例如 3（请思考，这个数对文件的大小意味着什么）。

1.3.3 目录

我们的文件系统中仅设置一个目录，该目录包含文件系统中所有的文件。除了不需要显式地创建和删除之外，目录在很多方面和普通文件相像。目录对应 0 号文件描述符。初始状

态下，目录中没有文件，所有，目录对应的描述符中记录的长度应为 0，而且也没有分配磁

盘块。每创建一个文件，目录文件的长度便增加一分。目录文件的内容由一系列的目录项组成，其中每个目录项由如下内容组成：

文件名

文件描述符序号

1.3.4 文件的创建与删除

创建文件时需要进行如下操作：

找一个空闲文件描述符(扫描 $\text{ldisk}[0] \sim \text{ldisk}[k-1]$)

在文件目录里为新创建的文件分配一个目录项（可能需要为目录文件分配新的磁盘块）

在分配到的目录项里记录文件名及描述符编号

返回状态信息（如有无错误发生等）

删除文件时需要进行如下操作（假设文件没有被打开）

在目录里搜索该文件的描述符编号

删除该文件对应的目录项并更新位示图

释放文件描述符

返回状态信息

1.3.5 文件的打开与关闭

文件系统维护一张打开文件表，打开文件表的长度固定，其表目包含如下信息：

读写缓冲区

读写指针

文件描述符号

文件被打开时，便在打开文件表中为其分配一个表目；文件被关闭时，其对应的表目被释放。读写缓冲区的大小等于一个磁盘存储块。打开文件时需要进行的操作如下：

搜索目录找到文件对应的描述符编号

在打开文件表中分配一个表目

在分配到的表目中把读写指针置为 0，并记录描述符编号

读入文件的第一块到读写缓冲区中

返回分配到的表目

在打开文件表中的索引号关闭文件时需要进行的操作如下：

把缓冲区的内容写入磁盘
释放该文件在打开文件表中对应的表目
返回状态信息

1.3.6 读写

文件打开之后才能进行读写操作。读操作需要完成的任务如下：

1. 计算读写指针对应的位置在读写缓冲区中的偏移
 2. 把缓冲区中的内容拷贝到指定的内存位置，直到发生下列事件之一：
 - 到达文件尾或者已经拷贝了指定的字节数。这时，更新读写指针并返回相应信息
 - 到达缓冲区末尾。这时，把缓冲区内容写入磁盘，然后把文件下一块的内容读入磁盘。
- 最后返回第 2 步。
其他操作请同学们自己考虑。

1.4 测试

为了能够对我们的模拟系统进行测试，请编写一个操纵文件系统的外壳程序或者一个菜单驱动系统。

二. 实验变量说明

2.1 宏定义说明

```
#define B 512
#define L 64
#define K 3

#define OK 1
#define ERROR -1

#define File_Block_Length (B - 3)
#define File_Name_Length (B - 1)

#define map_row_num 8
#define map_cow_num 8

#define maxDirectoryNumber 49

#define Buffer_Length 64
```

#define B 512, #define L 64, #define K 3: 这些宏定义将 B 设置为 512, L 设

置为 64, K 设置为 3。它们代表了文件系统或程序中使用的固定常量值或者缓冲区大小。

#define OK 1, #define ERROR -1: 这里定义了两个宏, OK 的值是 1, 用于表示程序中的正常操作, 而 ERROR 的值是-1, 通常用于指示错误或异常的情况。

#define File_Block_Length (B - 3): 这个宏定义计算了文件块的长度, 它是 B (512) 减去 3 的结果。这是为了在文件系统中定义文件块的大小。

#define File_Name_Length (B - 1): 这个宏定义计算了文件名的最大长度, 它是 B (512) 减去 1 的结果。这个宏限制了文件名的最大长度。

#define maxDirectoryName 49: 这个宏定义将 maxDirectoryName 设置为 49, 是表示文件系统中最大的目录数量。

#define Buffer_Length 64: 这个宏定义设置了缓冲区的长度为 64。它用于定义在程序中用作临时存储数据的缓冲区大小

#define map_row_num 8, #define map_cow_num 8: 这些宏定义设置了地图的行数和列数, 分别为 8 行和 8 列。这用于某种位示图或矩阵数据结构。

2.2 全局变量说明

```

typedef struct FileDescriptor
{
    int fileLength;
    int file_allocation_blocknumber[File_Block_Length];
    int file_block_length;
    int beginpos;
    int rwpointer;
    char RWBuffer[Buffer_Length];
} FileDescriptor;

typedef struct Directory
{
    int index;
    int count;
    char fileName[File_Name_Length];
    int isFileFlag;
    int isOpenFlag;
    FileDescriptor fileDescriptor;
} Directory;

char ldisk[L][B];
char memory_area[L * (B - K)];
char mem_area[L * (B - K)] = {'\0'};
Directory Directories[maxDirectoryNumber + 1];
int bitMap[map_row_num][map_cow_num];

```

typedef struct FileDescriptor { ... } FileDescriptor;;

这是一个结构体定义，定义了一个名为 FileDescriptor 的结构体类型，包含了文件描述符的相关信息。

它包括了文件长度 fileLength、文件分配块的编号数组 file_allocation_blocknumber[File_Block_Length]、文件块长度 file_block_length、文件的起始位置 beginpos、读写指针 rwpointer、以及读写缓冲区 RWBuffer。

typedef struct Directory { ... } Directory;;

这是另一个结构体定义，定义了一个名为 Directory 的结构体类型，用于表示文

件目录的相关信息。

它包含了索引 `index`、计数 `count`、文件名 `fileName`、是否为文件标志 `isFileFlag`、是否为打开文件标志 `isOpenFlag`，以及一个 `FileDescriptor` 类型的结构体 `fileDescriptor`。

```
char ldisk[L][B];:
```

这是一个二维字符数组，名为 `ldisk`，用于模拟虚拟磁盘。它具有 `L` 行和 `B` 列，用于存储字符数据。

```
char memory_area[L * (B - K)];:
```

这是一个字符数组，名为 `memory_area`，用于存储大小为 `L * (B - K)` 的内存块，可能用于模拟某种内存区域。

```
char mem_area[L * (B - K)] = {'\0'};:
```

这是一个与 `memory_area` 类似的字符数组，初始化了大小为 `L * (B - K)` 的内存块，并将所有元素初始化为 `'\0'`，即空字符。

```
Directory Directorys[maxDirectoryNumber + 1];:
```

这是一个数组，名为 `Directorys`，用于存储 `maxDirectoryNumber + 1` 个 `Directory` 结构体，即用于存储文件目录的信息。

```
int bitMap[map_row_num][map_cow_num];:
```

这是一个二维整数数组，名为 `bitMap`，可能用于表示位图。它有 `map_row_num` 行和 `map_cow_num` 列，可能用于跟踪磁盘上的块或某些资源的分配情况。

三. 实验函数说明与函数之间的联系

```
void show_Menu()
{
    cout << "=====\n";
    cout << "\t\t菜单\n";
    cout << "=====\n";
    cout << "  1. 创建文件\n";
    cout << "  2.  (const char [31])"  3. 当前磁盘使用情况\n";
    cout << "  3. 当前磁盘使用情况\n";
    cout << "  4. 删除文件\n";
    cout << "  5. 打开文件\n";
    cout << "  6. 关闭文件\n";
    cout << "  7. 改变文件读写指针位置\n";
    cout << "  8. 文件读\n";
    cout << "  9. 文件写\n";
    cout << " 10. 查看文件状态\n";
    cout << "  0. 退出\n";
    cout << "=====\n";
}
```

这个函数用来显示操作菜单，并且在每次操作结束后再次显示菜单


```

void Init()
{
    memset(ldisk, 0, sizeof(ldisk));
    for (int i = 0; i <= maxDirectoryNumber; i++)
    {
        memset(Directorys[i].fileName, 0, sizeof(Directorys[i].fileName));
        if (i == 0)
        {
            Directorys[i].index = 0;
            Directorys[i].isFileFlag = 0;
            Directorys[i].count = 0;
        }
        else
        {
            Directorys[i].index = -1;
            Directorys[i].count = -1;
            Directorys[i].isFileFlag = 1;
            Directorys[i].isOpenFlag = 0;
            memset(Directorys[i].fileDescriptor.file_allocation_blocknumber, -1, File_Block_Length);
            Directorys[i].fileDescriptor.file_block_length = 0;
            Directorys[i].fileDescriptor.fileLength = 0;
            Directorys[i].fileDescriptor.beginpos = 0;
            memset(Directorys[i].fileDescriptor.RWBuffer, 0, sizeof(Directorys[i].fileDescriptor.RWBuffer));
            Directorys[i].fileDescriptor.rwpointer = 0;
        }
    }

    for (int i = 0; i < map_row_num; i++)
    {
        for (int j = 0; j < map_cow_num; j++)
        {
            bitMap[i][j] = (i * map_cow_num + j < K) ? 1 : 0;
        }
    }
}

```

这个函数名为 `Init()`，它主要用于在程序运行开始时对全局变量进行初始化，为程序使用的数据结构和数组赋予初始值。

函数内部的操作：

`memset(ldisk, 0, sizeof(ldisk));`：

这行代码使用 `memset` 函数将 `ldisk` 数组中的所有元素都初始化为 0。`ldisk` 数组是一个模拟虚拟磁盘的二维字符数组。

`for (int i = 0; i <= maxDirectoryNumber; i++)`：

这个循环迭代处理 `Directorys` 数组中的每个元素（`maxDirectoryNumber + 1` 个元素）。

`memset(Directorys[i].fileName, 0, sizeof(Directorys[i].fileName));`：

对于每个 `Directorys` 数组的元素，将其 `fileName` 字符数组的所有元素都初始化为 0。

`if (i == 0)`

`else`：

对于 `Directorys` 数组中的第一个元素（`i == 0`），将 `index`、`isFileFlag` 和 `count` 设置为 0。

对于其余的 `Directorys` 数组元素，将 `index`、`isFileFlag` 和 `count` 分别设置为 -1、1 和 -1，然后对 `fileDescriptor` 结构体中的相关元素进行初始化。这个部分将所有其他目录项初始化为一个默认的非空目录项。

for (int i = 0; i < map_row_num; i++):

这个嵌套的循环遍历 `bitMap` 数组中的每个元素，并根据条件为 `bitMap[i][j]` 赋值。

`bitMap[i][j]` 的值根据 $(i * \text{map_row_num} + j < K) ? 1 : 0$ 条件进行设置，如果当前索引小于 `K`，则为 1，否则为 0。

这用于初始化位示图或类似的数组，在模拟磁盘或资源分配时标记某些块或资源的状态（例如，0 表示未使用，1 表示已使用）。

```
int read(int index, char memory_area[], int count)
{
    int sub = isExist(index);
    if (sub == ERROR)
    {
        cout << "索引不正确! \n";
        return ERROR;
    }

    if (!Directorys[sub].isOpenFlag)
    {
        open(Directorys[sub].fileName);
    }

    int step_L = Directorys[sub].fileDescriptor.file_allocation_blocknumber[0];
    int step_ = Directorys[sub].fileDescriptor.file_block_length - 1;
    int pos = 0;

    for (int i = 0; i < step_; i++)
    {
        load(step_L, B, pos, memory_area);
        pos += B;
        step_L++;
    }

    int strLen = Directorys[sub].fileDescriptor.fileLength - (B * step_);
    load(step_L, strLen, pos, memory_area);

    return OK;
}
```

这是一个名为 `read` 的函数，它用于读取文件的内容到 `memory_area` 中。下面是这个函数的功能解释：

```
int read(int index, char memory_area[], int count):
```

这个函数接受三个参数: `index` 表示文件索引, `memory_area[]` 是用于存储读取数据的缓冲区, `count` 表示要读取的字符数。

```
int sub = isExist(index);:
```

这里调用了名为 `isExist()` 的函数来检查文件索引是否存在。如果 `isExist()` 返回 `ERROR` (可能表示索引不存在或不正确), 则会输出一条错误信息并返回错误代码 `ERROR`。

```
if (!Directorys[sub].isOpenFlag) { open(Directorys[sub].fileName); }:
```

如果文件未打开 (`isOpenFlag` 为假), 则会调用 `open()` 函数打开该文件, 传入文件名 `Directorys[sub].fileName`。这可能是为了确保文件被打开以便读取。
读取文件内容:

接下来的部分使用循环和 `load()` 函数从文件中读取数据。

首先, 根据文件描述符中存储的信息确定文件的块大小 `step_L` 和块数 `step_`。

通过循环从磁盘的块中加载数据到 `memory_area` 中。循环迭代了除了最后一个块之外的所有块, 每次加载一个完整的块大小 (`B`) 的数据。

最后一个块的大小可能不足 `B`, 所以计算 `strLen` 表示最后一块的实际长度, 并将其加载到 `memory_area` 中。

返回结果:

函数返回 `OK`, 表示读取操作成功完成。

总的来说, `read` 函数负责根据文件的索引读取数据块并加载到 `memory_area` 缓冲区中, 然后返回表示读取成功的 `OK`。如果文件索引不存在或出现其他错误, 则输出错误信息并返回 `ERROR`。

```

int write(int index, char memory_area[], int count)
{
    int sub = isExist(index);
    if (sub == ERROR)
    {
        cout << "索引不正确! \n";
        return ERROR;
    }

    if (!Directorys[sub].isOpenFlag)
    {
        open(Directorys[sub].fileName);
    }

    int i = 0;
    int step_ = 0;
    int num = 0;
    int step_L;
    int step_B;

    while (count)
    {
        Directorys[sub].fileDescriptor.RWBuffer[i] = memory_area[count - 1];
        count--;
        i++;

        if (i == Buffer_Length)
        {
            step_L = Directorys[sub].fileDescriptor.file_allocation_blocknumber[step_];
            step_B = Buffer_Length * num;

            save(step_L, step_B, Buffer_Length, sub);
            num++;

            if (num == B / Buffer_Length)
            {
                num = 0;
                step_++;
            }

            i = 0;
        }

        if (count == 0)
        {
            step_L = Directorys[sub].fileDescriptor.file_allocation_blocknumber[step_];
            step_B = Buffer_Length * num;

            save(step_L, step_B, i, sub);
            break;
        }
    }

    memset(Directorys[sub].fileDescriptor.RWBuffer, '\0', Buffer_Length);

    return OK;
}

```

这个代码定义了一个名为 **write** 的函数，它用于向文件中写入数据。下面是这

个函数的功能解释:

```
int write(int index, char memory_area[], int count):
```

这个函数接受三个参数: `index` 表示文件索引, `memory_area[]` 是要写入文件的数据, `count` 表示要写入的字符数。

```
int sub = isExist(index);:
```

这里调用了一个名为 `isExist()` 的函数来检查文件索引是否存在。如果 `isExist()` 返回 `ERROR` (可能表示索引不存在或不正确), 则会输出一条错误信息并返回错误代码 `ERROR`。

```
if (!Directorys[sub].isOpenFlag) { open(Directorys[sub].fileName); }:
```

如果文件未打开 (`isOpenFlag` 为假), 则会调用 `open()` 函数打开该文件, 传入文件名 `Directorys[sub].fileName`。这可能是为了确保文件被打开以便写入。写入文件内容:

函数使用 `while` 循环, 逐个字符从 `memory_area` 中取出, 并将其写入到文件描述符的 `RWBuffer` 中, 这个缓冲区大小为 `Buffer_Length`。

每当 `RWBuffer` 的大小达到 `Buffer_Length` 时, 会将其内容存储到磁盘中的相应块中。这个过程使用了 `save()` 函数。

如果 `count` 还有剩余字符需要写入, 但 `RWBuffer` 不满, 将剩余的字符写入最后一块缓冲区, 然后进行存储。

```
memset(Directorys[sub].fileDescriptor.RWBuffer, '\0', Buffer_Length);:
```

最后, 将文件描述符中的 `RWBuffer` 清空, 以便下次写入使用。

返回结果:

函数返回 `OK`, 表示写入操作成功完成。

总的来说, `write` 函数负责将 `memory_area` 缓冲区中的数据写入到文件中。它通过 `RWBuffer` 缓冲区逐步写入到磁盘的相应块中, 确保数据的持久性存储, 并在写入完成后清空缓冲区。如果文件索引不存在或出现其他错误, 则输出错误信息并返回 `ERROR`。

```

int load(int step_L, int bufLen, int pos, char memory_area[])
{
    for (int i = 0; i < bufLen; i++)
    {
        memory_area[pos + i] = ldisk[step_L][i];
    }
    return OK;
}

int save(int L_pos, int B_pos, int bufLen, int sub)
{
    for (int i = 0; i < bufLen; i++)
    {
        ldisk[L_pos][B_pos + i] = Directorys[sub].fileDescriptor.RWBuffer[i];
    }
    return OK;
}

int isExist(int index)
{
    for (int i = 1; i <= maxDirectoryNumber; i++)
    {
        if (Directorys[i].index == index)
        {
            return i;
        }
    }
    return ERROR;
}

```

这些函数是模拟文件系统中读取和存储数据的关键部分。以下是对这些函数的功能解释:

int load(int step_L, int bufLen, int pos, char memory_area[]):

这个函数用于从虚拟磁盘 `ldisk` 中加载数据到 `memory_area` 中的指定位置。

参数 `step_L` 表示要加载数据的虚拟磁盘块索引, `bufLen` 表示要加载的数据长度, `pos` 表示在 `memory_area` 中的起始位置, `memory_area[]` 是要加载数据的目标缓冲区。

函数通过循环从 `ldisk[step_L]` 中复制数据到 `memory_area` 中的指定位置, 加载指定长度的数据。

int save(int L_pos, int B_pos, int bufLen, int sub):

这个函数用于将数据从文件描述符的缓冲区 `RWBuffer` 存储到虚拟磁盘 `ldisk` 的指定位置。

参数 `L_pos` 表示虚拟磁盘块的行索引, `B_pos` 表示虚拟磁盘块中的起始位置,

`bufLen` 表示要存储的数据长度, `sub` 表示文件的索引。

函数通过循环从 `Directorys[sub].fileDescriptor.RWBuffer` 中复制数据到 `ldisk[L_pos]` 的指定位置, 实现数据的持久化存储。

`int isExist(int index):`

这个函数用于检查特定索引的文件是否存在于文件目录中。

参数 `index` 表示要检查的文件索引。

函数遍历文件目录 `Directorys`, 如果找到指定索引的文件, 则返回该文件在目录中的索引位置; 如果未找到, 则返回 `ERROR`。

总的来说, `load()` 函数用于从虚拟磁盘加载数据到内存, `save()` 函数用于将数据从内存保存到虚拟磁盘, `isExist()` 函数用于检查文件索引是否存在于文件目录中。这些函数共同模拟了文件系统中读取和存储数据的关键操作。

```

int create(char *filename)
{
    for (int i = 1; i <= maxDirectoryNumber; i++)
    {
        if (strcmp(Directories[i].fileName, filename) == 0)
        {
            cout << "该文件已经存在, 无需创建! \n";
            return ERROR;
        }
    }

    int sub;
    for (sub = 1; sub <= maxDirectoryNumber; sub++)
    {
        if (Directories[sub].index == -1)
        {
            break;
        }
        else if (sub == maxDirectoryNumber)
        {
            cout << "磁盘已满, 无法创建文件! ";
            return ERROR;
        }
    }

    strcpy(Directories[sub].fileName, filename);
    for (int i = 1; i <= maxDirectoryNumber; i++)
    {
        if (isExist(i) == -1)
        {
            Directories[sub].index = i;
            break;
        }
    }

    cout << "请输入内存大小 (提示: 最大为61*512 Byte) ";
    cin >> Directories[sub].fileDescriptor.fileLength;

    int L_Counter = (Directories[sub].fileDescriptor.fileLength % B != 0) ? (Directories[sub].fileDescriptor.fileLength / B + 1) : (Directories[sub].fileDescriptor.fileLength / B);
    int i = K;
    for (; i < map_row_num * map_cow_num - L_Counter; i++)
    {
        int outflag = 0;
        for (int j = 0; j < L_Counter; j++)
        {
            int maprow = (i + j) / map_cow_num;
            int mapcow = (i + j) % map_cow_num;
            if (bitMap[maprow][mapcow])
            {
                break;
            }
            else
            {
                if (j == L_Counter - 1)
                {
                    outflag = 1;
                }
            }
        }
        if (outflag == 1)
        {
            Directories[sub].fileDescriptor.file_block_length = L_Counter;
            Directories[sub].fileDescriptor.beginpos = i;
            for (int j = 0; j < L_Counter; j++)
            {
                Directories[sub].fileDescriptor.file_allocation_blocknumber[j] = i + j;
            }
            Directories[sub].isOpenFlag = 0;
            Directories[sub].fileDescriptor.rwpointer = 0;
            memset(Directories[sub].fileDescriptor.RwBuffer, '\0', Buffer_Length);
            break;
        }
        else if (L_Counter + i == map_row_num * map_cow_num - 1 - K)
        {
            cout << "内存不足, 无法分配! \n";
            Directories[sub].index = -1;
            return ERROR;
        }
    }

    int map_ = i;
    cout << "文件 " << filename << " 创建成功!\n";

    for (int j = 0; j < Directories[sub].fileDescriptor.file_block_length; j++)
    {
        int maprow = (map_ + j) / map_cow_num;
        int mapcow = (map_ + j) % map_cow_num;
        bitMap[maprow][mapcow] = 1;
    }
    Directories[0].count++;

    return OK;
}

```

这段代码定义了一个名为 **create** 的函数，其功能是创建文件并在模拟的文件系统中进行管理。

逐步解释这个函数的主要步骤：

检查文件是否已存在：

首先，函数遍历文件目录 **Directories**，如果发现有相同文件名的文件已经存在，

则输出消息并返回错误码 **ERROR**。

查找空闲位置创建文件:

接着, 函数寻找文件目录中第一个 `index` 为 `-1` 的空闲位置 (表示空余的目录项), 如果找到则跳出循环准备在此位置创建新文件。如果遍历完文件目录都没有找到空闲位置, 则输出消息表示磁盘已满, 无法创建新文件, 并返回错误码 `ERROR`。

设置文件属性:

在找到空闲位置后, 将文件名复制到对应目录项中, 并根据文件索引设置文件在目录中的索引位置。

用户被提示输入文件的长度, 并根据计算确定文件所需的虚拟磁盘块数量, 以及从哪个虚拟磁盘块开始存储文件内容。

进行检查以确认是否有足够的虚拟磁盘块用于存储文件, 如果没有足够的连续空间则输出消息表示内存不足, 删除刚创建的文件并返回错误码 `ERROR`。

分配虚拟磁盘块并标记位示图:

如果有足够的空间, 将文件所需的虚拟磁盘块分配给该文件, 并将相应的位示图设置为已使用 (设为 `1`) 。

记录文件的相关属性, 如文件块长度、起始位置、文件的打开状态等。

创建成功后输出消息提示文件创建成功, 并更新文件目录中的文件计数。

总的来说, `create` 函数负责在模拟文件系统中创建文件, 首先进行各种检查以确保文件的有效创建, 然后分配虚拟磁盘块并标记位示图, 最后更新文件目录。

```

int destroy(char *filename)
{
    int sub;
    for (int i = 1; i <= maxDirectoryNumber; i++)
    {
        if (strcmp(Directorys[i].fileName, filename) == 0)
        {
            sub = i;
            break;
        }
        else if (i == maxDirectoryNumber)
        {
            cout << "该文件不存在! \n";
            return ERROR;
        }
    }

    if (Directorys[sub].isOpenFlag)
    {
        cout << "文件打开, 无法删除! \n";
        return ERROR;
    }

    int position = Directorys[sub].fileDescriptor.file_allocation_blocknumber[0];
    for (int i = 0; i < Directorys[sub].fileDescriptor.file_block_length; i++)
    {
        int d_row = (position + i) / map_row_num;
        int d_cow = (position + i) % map_row_num;
        bitMap[d_row][d_cow] = 0;
    }

    memset(Directorys[sub].fileName, 0, File_Name_Length);
    Directorys[sub].index = -1;
    memset(Directorys[sub].fileDescriptor.file_allocation_blocknumber, -1, File_Block_Length);
    Directorys[sub].fileDescriptor.file_block_length = 0;
    Directorys[sub].fileDescriptor.fileLength = 0;
    Directorys[sub].fileDescriptor.beginpos = 0;
    memset(Directorys[sub].fileDescriptor.RWBuffer, '\0', Buffer_Length);
    Directorys[sub].fileDescriptor.rwpointer = 0;

    cout << "文件 " << filename << " 删除成功! \n";
    Directorys[0].count--;
    return OK;
}

```

这段代码定义了一个名为 **destroy** 的函数，其主要功能是删除文件。下面是对函数的主要步骤解释：

查找文件：

函数首先遍历文件目录 **Directorys**，查找要删除的文件名是否存在。如果找到了该文件名对应的目录项，记录该文件的索引 **sub**，并跳出循环。如果遍历完整个目录都没有找到文件名对应的文件，则输出消息表示文件不存在，并返回错误码 **ERROR**。

检查文件是否打开：

如果要删除的文件处于打开状态（**isOpenFlag** 为真），则输出消息表示文件处

于打开状态，无法删除，并返回错误码 **ERROR**。

释放虚拟磁盘块并清空文件属性：

如果文件存在且未打开，开始释放该文件占用的虚拟磁盘块，并在位示图

bitMap 中将相应的块标记为未使用（设为 0）。

清空该文件在文件目录中的相关属性，包括文件名、索引、文件块分配情况、文件长度、起始位置、读写缓冲区等。

更新文件计数并输出消息：

删除成功后，更新文件目录中的文件计数，并输出消息提示文件删除成功。

总的来说，**destroy** 函数负责在模拟文件系统中删除文件。它首先查找要删除的文件名是否存在，然后检查文件是否打开，接着释放文件占用的虚拟磁盘块并清空文件属性，最后更新文件目录中的文件计数。

```

int open(char *filename)
{
    int sub;
    for (int i = 1; i <= maxDirectoryNumber; i++)
    {
        if (strcmp(Directories[i].fileName, filename) == 0)
        {
            sub = i;
            break;
        }
        else if (i == maxDirectoryNumber)
        {
            return ERROR;
        }
    }
    Directories[sub].isOpenFlag = 1;
    return OK;
}

int lseek(int index, int position)
{
    int sub;
    for (int i = 1; i <= maxDirectoryNumber; i++)
    {
        if (Directories[i].index == index)
        {
            sub = i;
            break;
        }
        else if (i == maxDirectoryNumber)
        {
            cout << "index 数据有错误, 找不到该索引\n";
            return ERROR;
        }
    }
    Directories[sub].fileDescriptor.rwpointer = position;
    return OK;
}

int close(int index)
{
    int sub;
    for (int i = 1; i <= maxDirectoryNumber; i++)
    {
        if (Directories[i].index == index)
        {
            sub = i;
            if (!Directories[i].isOpenFlag)
            {
                cout << "该文件已经为关闭状态! \n";
                return ERROR;
            }
            break;
        }
        else if (i == maxDirectoryNumber)
        {
            cout << "文件不存在, 打开失败\n";
            return ERROR;
        }
    }

    int pos = Directories[sub].fileDescriptor.file_allocation_blocknumber[0];
    for (int i = 0; i < Directories[sub].fileDescriptor.fileLength; i++)
    {
        int L_Pos = i / B;
        int B_Pos = i % B;
        ldisk[pos + L_Pos][B_Pos] = Directories[sub].fileDescriptor.RWBuffer[i];
    }

    Directories[sub].isOpenFlag = 0;
    Directories[sub].fileDescriptor.rwpointer = 0;
    return OK;
}

```

这些函数是模拟文件系统中处理文件打开、关闭和定位的关键部分。以下是对这

些函数的功能解释:

int open(char *filename):

此函数用于打开指定文件。

函数首先遍历文件目录 **Directorys**, 寻找指定文件名对应的文件项, 如果找到则将该文件的 **isOpenFlag** 设置为 1 (表示打开状态) 并返回 **OK**, 否则返回 **ERROR**。

int lseek(int index, int position):

此函数用于改变文件指针的位置。

函数首先根据文件的索引号 **index** 在文件目录中寻找对应的文件项, 然后将文件的读写指针 **rwpointer** 设置为 **position**, 表示将文件指针移动到指定位置。

如果成功找到对应文件项, 则返回 **OK**, 否则输出消息表示索引数据错误, 返回 **ERROR**。

int close(int index):

此函数用于关闭指定文件。

函数根据文件的索引号 **index** 在文件目录中寻找对应的文件项。如果找到文件且文件为打开状态 (**isOpenFlag** 为 1), 则将文件数据从缓冲区写回虚拟磁盘 **ldisk** 中, 并将文件的 **isOpenFlag** 设置为 0 (表示关闭状态)。

如果成功关闭文件, 则返回 **OK**; 如果文件已经为关闭状态, 输出消息表示文件已关闭, 返回 **ERROR**; 如果找不到文件, 输出消息表示文件不存在, 返回 **ERROR**。

总的来说, 这些函数提供了文件操作的关键功能, 包括打开文件、改变文件指针位置以及关闭文件。它们模拟了文件系统中的关键行为, 允许对文件进行读写操作并控制文件的打开和关闭状态。

```

void directory()
{
    if (Directorys[0].count == 0)
    {
        cout << "目前没有文件\n";
    }
    for (int i = 1; i <= Directorys[0].count; i++)
    {
        if (Directorys[i].index != -1)
        {
            cout << "第 " << i << " 个文件为: " << Directorys[i].fileName << endl;
            cout << "文件长度为: " << Directorys[i].fileDescriptor.fileLength << " Byte\n";
        }
    }
}

void show_ldisk()
{
    for (int i = 0; i < L; i++)
    {
        cout << i << ": " << ldisk[i] << endl;
    }
    cout << endl;
}

int show_File(char *filename)
{
    int sub;
    for (int i = 1; i <= maxDirectoryNumber; i++)
    {
        if (strcmp(Directorys[i].fileName, filename) == 0)
        {
            sub = i;
            break;
        }
        else if (i == maxDirectoryNumber)
        {
            cout << "未找到文件!!" << endl;
            return ERROR;
        }
    }
    cout << "文件名: " << Directorys[sub].fileName << endl;
    cout << "文件打开状态 (1为打开, 0为关闭) : " << Directorys[sub].isOpenFlag << endl;
    cout << "文件的 index 索引值: " << Directorys[sub].index << endl;
    cout << "文件的长度: " << Directorys[sub].fileDescriptor.fileLength << " Byte\n";
    return OK;
}

```

这些函数用于显示文件系统中的信息或特定文件的详细信息:

void directory():

此函数用于列出当前文件系统中存在的文件以及它们的文件长度。

如果文件目录中的文件数量为零 (Directorys[0].count == 0) , 则输出消息表示当前没有文件。

否则, 遍历文件目录, 输出每个文件的序号、文件名以及文件长度。

`void show_ldisk():`

此函数用于显示虚拟磁盘 `ldisk` 中的内容。

遍历虚拟磁盘 `ldisk`，逐行输出每个块的内容。

`int show_File(char *filename):`

此函数用于显示特定文件的详细信息。

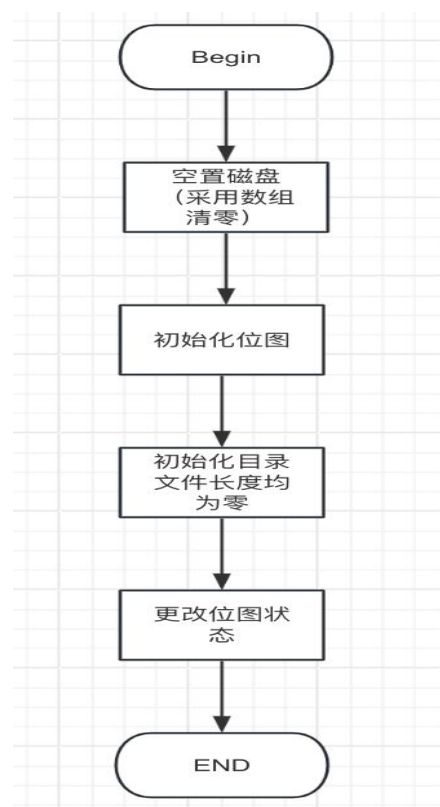
首先遍历文件目录 `Directorys`，查找指定文件名对应的文件项。如果找到该文件，则输出该文件的文件名、打开状态、索引值、文件长度等详细信息；如果未找到该文件，则输出消息表示未找到文件并返回 `ERROR`。

这些函数允许用户查看文件系统中存在的文件列表、虚拟磁盘中的内容以及特定文件的详细信息。它们为用户提供了管理和监视文件系统状态的功能。

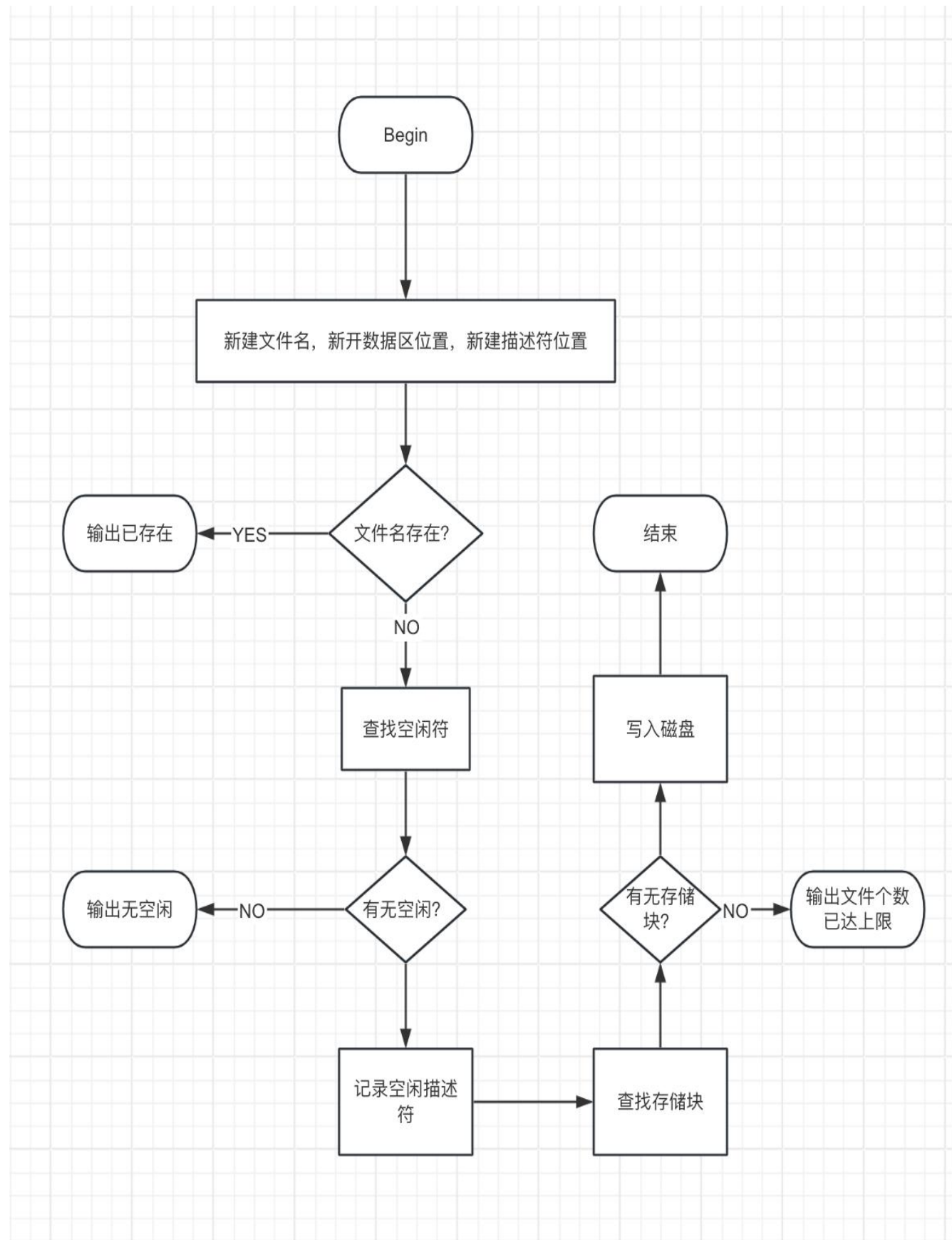
主函数不做说明，仅为 `switch case` 的函数用来显示不同的输出。

四. 实验主要函数流程框图

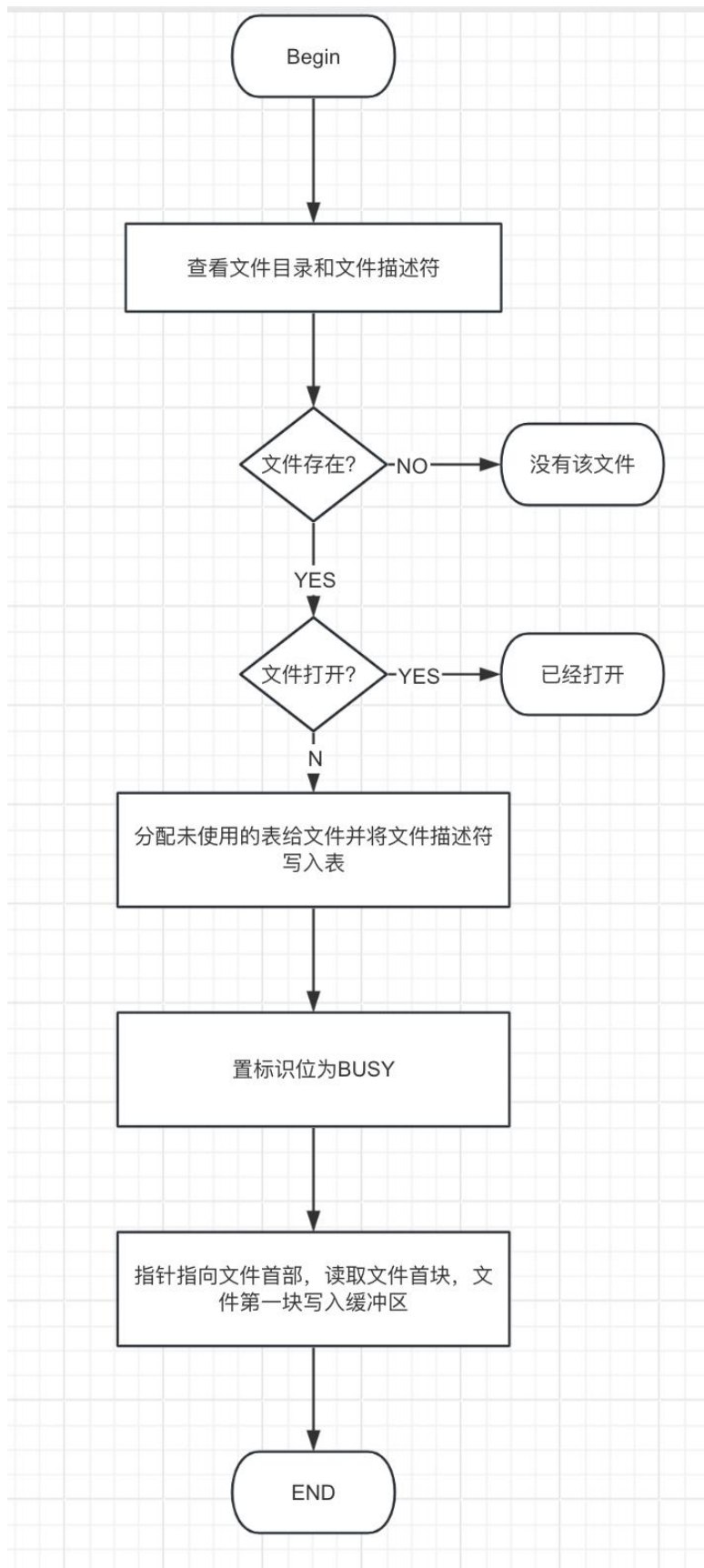
`Init():`



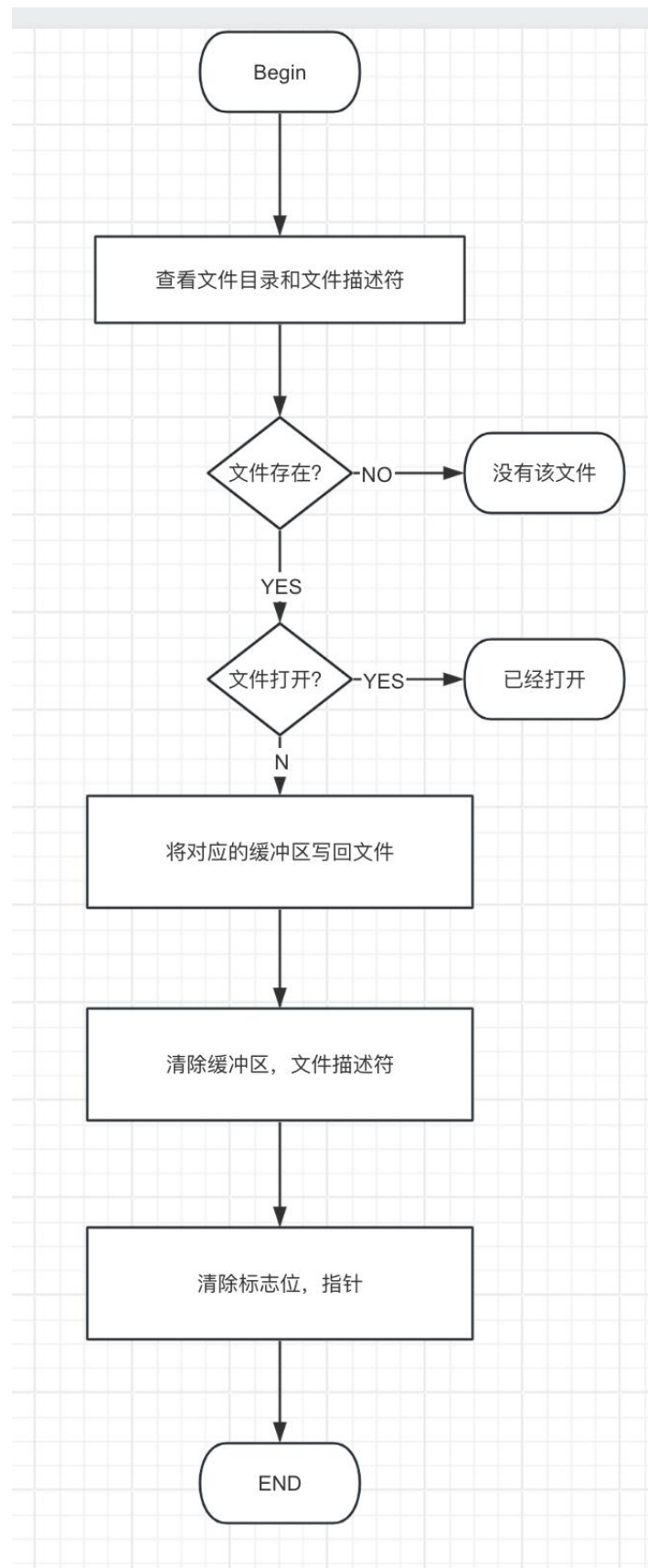
create(char filename[]):



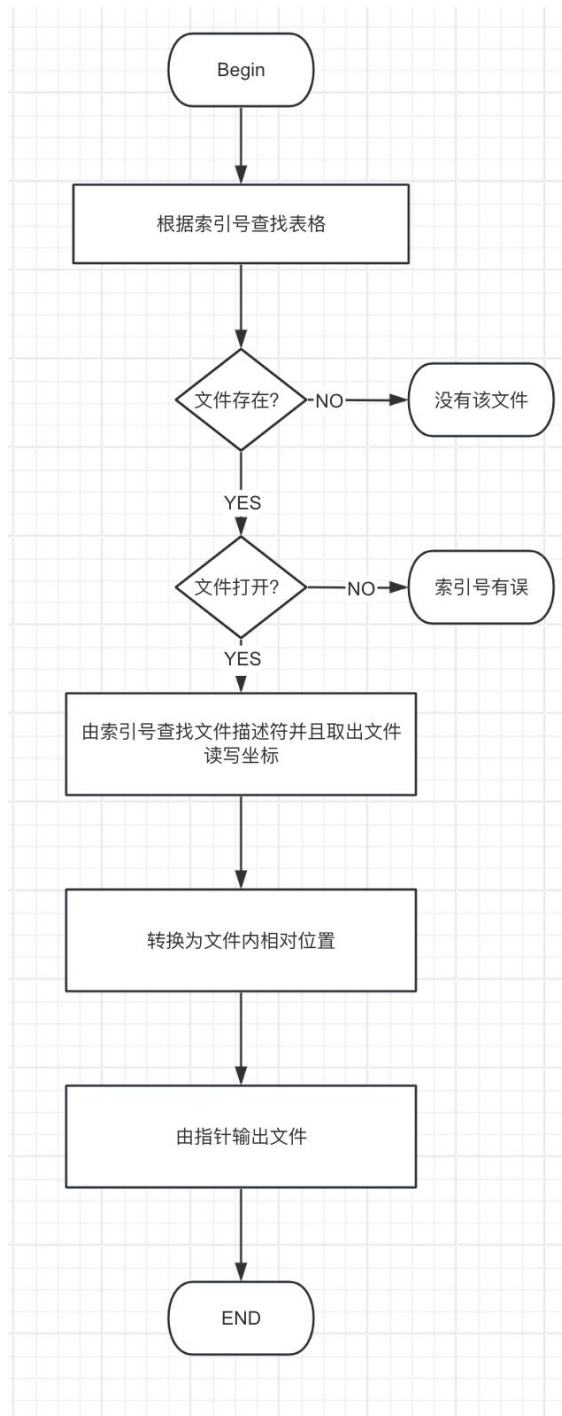
open(char* filename):



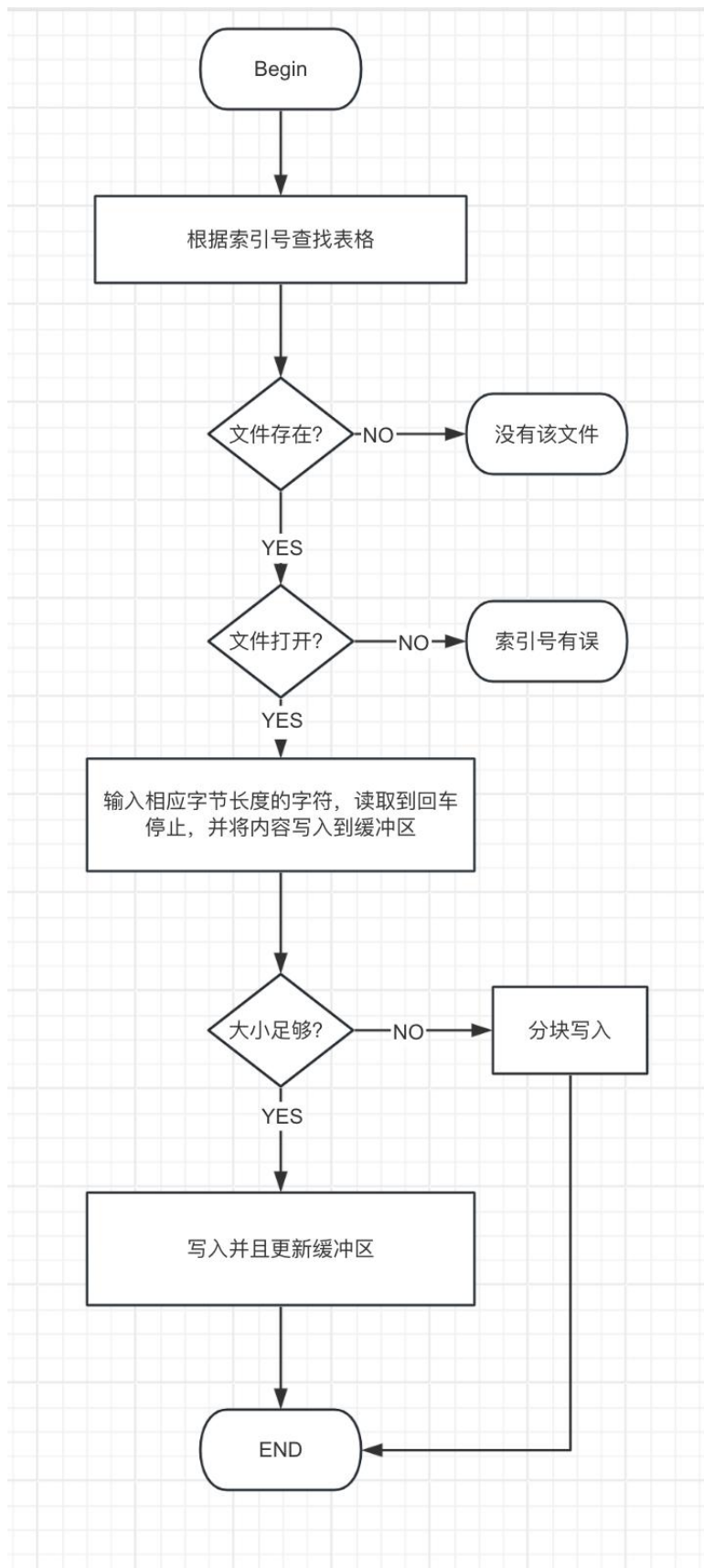
close(int index):



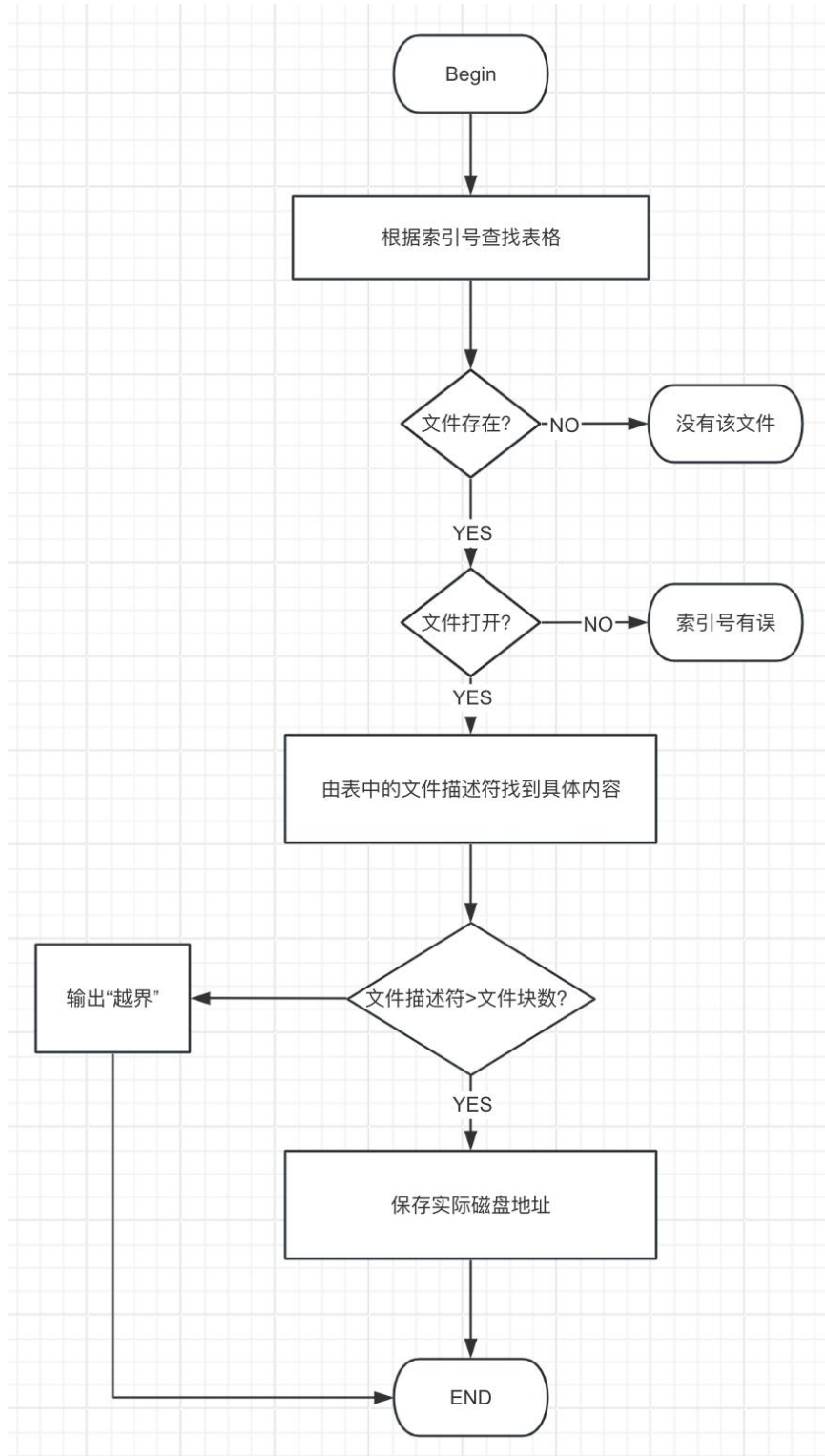
read(int index, int mem_area, int count):



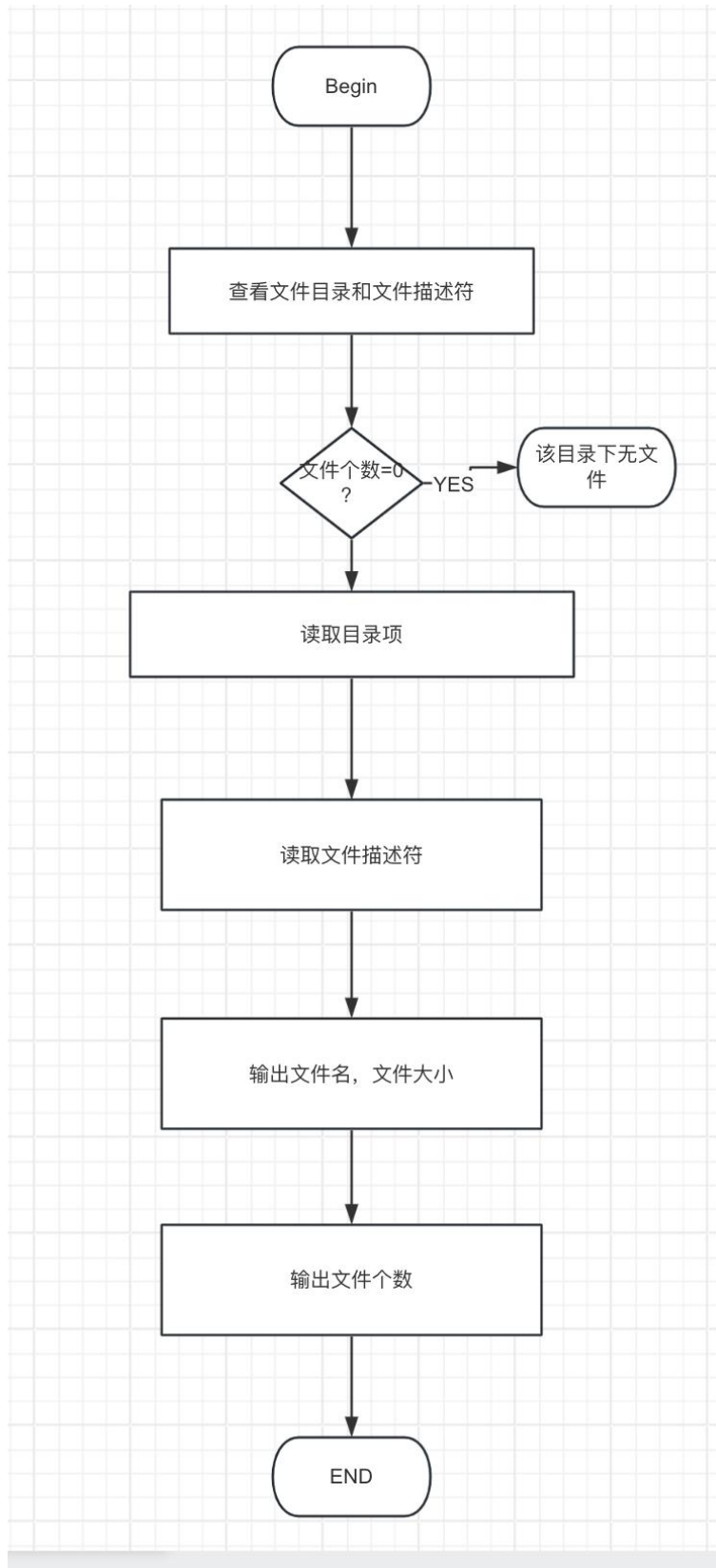
write(int index, int mem_area, int count):



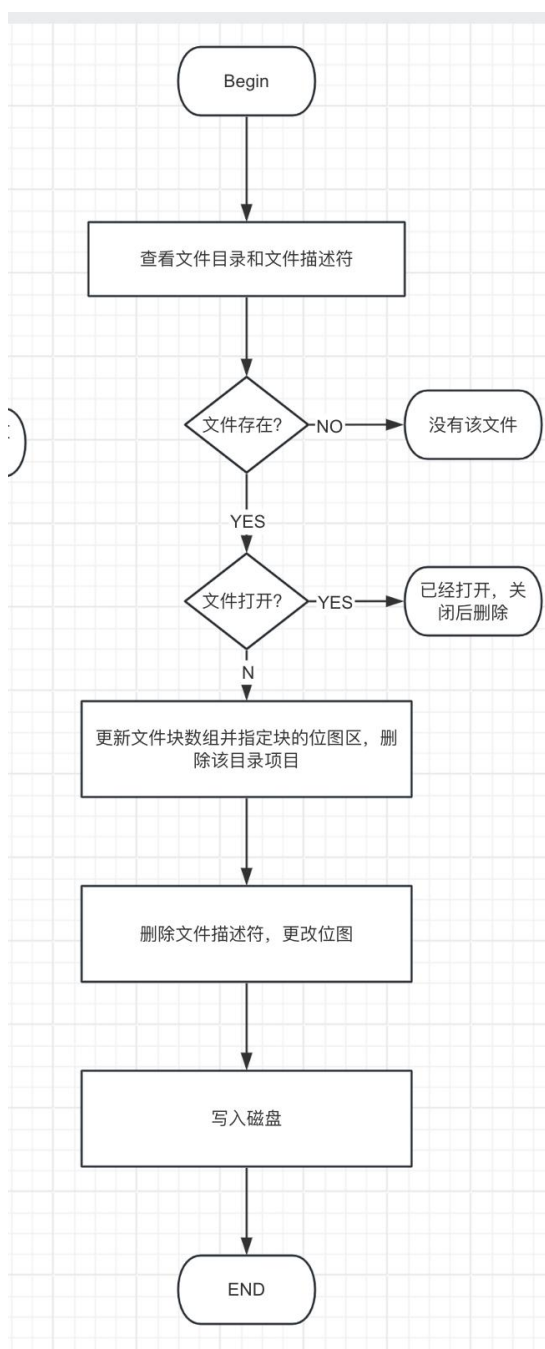
lseek(int index, int pos):



directory():



destroy(char* filename):



五. 实验结果

文件写入:

```
(base) sksx085@sksx085deMacBook-Pro exp6 % g++ myword.cpp -o word
(base) sksx085@sksx085deMacBook-Pro exp6 % ./word
=====
菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择: 1
请输入文件名: ok.cpp
请输入内存大小 (提示: 最大为 61*512 Byte) 512
文件 ok.cpp 创建成功!
=====
菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择: 1
请输入文件名: b.cpp
请输入内存大小 (提示: 最大为 61*512 Byte) 256
文件 b.cpp 创建成功!
=====
菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择: 2
第 1 个文件为: ok.cpp
文件长度为: 512 Byte
第 2 个文件为: b.cpp
文件长度为: 256 Byte
=====
菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择:
```

文件列出:


```
=====
                        菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择： 2
第 1 个文件为：ok.cpp
文件长度为：512 Byte
第 2 个文件为：b.cpp
文件长度为：256 Byte
```

文件打开关闭:

```
=====
                        菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择： 5
请输入要打开的文件名:b.cpp
文件 b.cpp 打开成功!

=====
                        菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择： 6
请输入要关闭的文件名:b.cpp
文件 b.cpp 关闭成功!
```

文件写入读出:

```

2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择: 5
请输入要打开的文件名:b.cpp
文件 b.cpp 打开成功!

=====
                        菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择: 9
请输入要写入数据的文件名: b.cpp
请输入要写入的数据: aaaa

=====
                        菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择: 8
请输入要读的文件名: b.cpp
aaaa

=====
                        菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择: 6
请输入要关闭的文件名:b.cpp
文件 b.cpp 关闭成功!

```

文件删除与查看状态:

```
=====
                        菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择: 10
请输入要查询的文件名:
b.cpp
文件名: b.cpp
文件打开状态 (1为打开, 0为关闭): 0
文件的 index 索引值: 2
文件的长度: 256 Byte

=====
                        菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择: 2
第 1 个文件为: ok.cpp
文件长度为: 512 Byte
第 2 个文件为: b.cpp
文件长度为: 256 Byte

=====
                        菜单
=====
1. 创建文件
2. 列出所有文件信息
3. 当前磁盘使用情况
4. 删除文件
5. 打开文件
6. 关闭文件
7. 改变文件读写指针位置
8. 文件读
9. 文件写
10. 查看文件状态
0. 退出
=====
请选择: 4
请输入要删除的文件名: ok.cpp
文件 ok.cpp 删除成功!
```

六. 实验代码与仓库

请参考: <https://github.com/sksx085/OSHomework/exp6>