Lab5 文件系统实 习报告

目录

内容一:	总体概述	3
内容二:	任务完成情况	3
任金	务完成列表(Y/N)	3
具作	体 Exercise 的完成情况	3
内容三:	遇到的困难以及解决方法1	L8
内容四:	收获及感想	L8
内容五:	对课程的意见和建议	<u> 1</u> 9
内容六:	参考文献	Lg

内容一: 总体概述

本次实验是操作系统高级课程的第五次实验。在 Lab4 阅读内存管理机制,完成 TLB、Pagetable 管理、Lazy Loading,主要完成了 Nachos 文件系统相关代码的实践。Nashocs 中有两套文件系统,一套是基于 POSIX 的,在 Lab5 之前我们用的都是这套文件系统。另外一套文件系统是还未完全实现的,完善这套文件系统是本 Lab 的主要内容。总体感觉本次 Lab,任务量较大,实践难度较大,是历次实验中的难点。主要完成了扩展文件属性,扩展文件长度(多级索引),实现多级目录(Path 的解析),动态调整文件长度,文件的同步互斥访问,性能优化等子任务。经过本次 Lab 的实践,增强了对文件系统相关原理的认识,提高了对操作系统的整体理解。

内容二: 任务完成情况

任务完成列表(Y/N)

EXER1	EXER2	EXER3	EXER4	EXER5	EXER6	EXER7	C1	C2
Y	Υ	Y	Y	Υ	Υ	Y	Υ	N

具体 Exercise 的完成情况

一、文件系统的基本操作

Exercise1

文件系统定义于 filesys/filesys.h 文件中,可以看到通过全局变量 FILESYS_STUB 来控制 Nachos 具体使用哪种文件系统。当 FILESYS_STUB 为真时,使用基于 Unix 的文件系统。FILESYS_STUB 为 False 时,则进入本次 Lab 涉及到的文件系统。

在该文件系统中,定义了两个文件私有变量,freeMapFile,directorFile。分别表示该文件系统下来管理空闲磁盘块的 FreeMap 文件,和管理根目录文件的 DirectorFile。 FreeMap,DirectorFile 分别保存在第 0 号,第 1 号 Sector 扇区。文件系统初始化的时候,会先去创建二者,在这两者之后才会初始化正常的文件。所以其他文件的扇区都是大于 1 的。

除了 FreeMapSector,DirectorSector 常量之外,在 filesys/filesys.cc 中还 定义了

```
#define FreeMapFileSize (NumSectors / BitsInByte)
#define NumDirEntries 10
#define DirectoryFileSize (sizeof(DirectoryEntry) * NumDirEntries)
扇区文件大小,根目录文件目录数量,根目录文件文件大小。
在文件系统中还实现了一些函数。
```

这些函数实现了初始化文件系统,在文件系统中创建名字为 name 的文件,打开名字为 name 的文件,删除名字为 name 的文件,打印出文件的列表,打印出该文件系统的所有信息。

在初始化文件系统 filesys 之前,nachos 的文件系统需要先初始化 thread/system.h 中的 synchDisk 变量。该变量是基于同步机制实现的同步磁盘。通过该磁盘来实现文件的互斥读写。在之后的实践中需要扩展该部分。需要注意的是,SynchDisk 的初始化需要在 filesys 之前。

```
#ifdef FILESYS
 SynchDisk *synchDisk;
 #endif
在 Nashos 文件系统中,文件通过文件头,扇区地址 Sector 等来定义。文件头的信息在
#include "bitmap.h"
 #define HeaderIntNum 3
 #define HeaderTimeNum 3
 #define MaxFileTimeLen 26
 #define MaxFileNameLen 5
 #define HeaderStringLen MaxFileNameLen + HeaderTimeNum * MaxFileTimeLen
 #define NumDirect ((SectorSize - (HeaderIntNum * sizeof(int) +
 HeaderStringLen * sizeof(char))) / sizeof(int))
 #define IndirectNum 1
 #define SectorInt 32
 #define MaxDirectNum NumDirect - IndirectNum
 #define MaxFileSize (MaxDirectNum) * SectorSize + IndirectNum * SectorInt *
 SectorSize
```

一个 Sector 的总长度是 128 个字节,所以 Direct 的信息是除了文件头之外的所有空间。因为在后面扩充了文件头的一些字段,所以在这里需要重新计算一些 Direct 可用的空间。

```
void FetchFrom(int sectorNumber); // Initialize file header from disk
void WriteBack(int sectorNumber); // Write modifications to file header
int ByteToSector(int offset); // Convert a byte offset into the file
int FileLength(); // Return the length of the file
void Print(); // Print the contents of the file.
void SetCreateTime(); // lab5 set create time
void SetLastVisterTime(); // lab5 set last visiter time
void SetLastModifyTime(); // lab5 set last modified time
```

```
void HeaderInit(char *type, int sector);// lab5 init header set
void setFileType(char* fileType) {
    printf("Size of file type %d\n", sizeof type);
    strcmp(fileType, "") ? strncpy(type, fileType, sizeof type - 1) :
strncpy(type, "None", sizeof type - 1);
    type[sizeof type - 1] = '\0';
    printf("file type %s\n", type);
}
    // lab5 set file type
int SectorPos;  // lab5 sector position
bool Extend(BitMap *freeMap, int bytes); // lab 5 extend file length
```

其通过扇区标号从磁盘中获得文件头信息,WriteBack 是将文件头写回磁盘。其他实现的函数与文件系统的基本类似。

Directory 中定义的是目录文件中相关的内容,在 Nachos 中使用 DirectorEnty 来定义一个目录,其中包含,inuse, sector, name 三个初始字段。通过这些字段来实现目录文件的读写,查找空闲区块等操作。和 FileHeader 一样的是其也有 FetchFrom 和 WriteBack 两个函数,其含义也相同,都是把目录文件写入磁盘,和从磁盘中读取目录文件信息。

Openfile 文件中定义了对文件具体内容的读写操作。包括 Seek, Read, Write,

ReadAt, WriteAt 等函数。在该文件中读写文件是通过字节数来定义的。

BitMap 文件是用来定义位图模块,包括一些常量,位图大小,位图文件大小等等。主要实现的函数包括,寻找空闲区块,清除位图,标记指定位置等等。

Exercise2

需要扩展文件描述信息,文件描述信息在 Nachos 中是存储在 filehdr 中,在这里需要更改

FileHeader 类。

```
// Number of bytes in the file
   int numBytes;
   int numSectors;
                         // Number of data sectors in the file
   int dataSectors[NumDirect];  // Disk sector numbers for each data
                                        // block in the file
                                     // lab5 create time
   char createTime[MaxFileTimeLen];
   char lastVisterTime[MaxFileTimeLen]; // lab5 last vister time
   char lastModifiedTime[MaxFileTimeLen];// lab5 last modified time
                                   // lab5 file type
   char type [MaxFileNameLen];
前面提到,文件头是存储在 Sector 中的,是和 Director 公用一个 Sector,所以
当我们扩充文件头的时候需要相应的更改 directory 的大小。
#define HeaderIntNum 3
#define HeaderTimeNum 3
#define MaxFileTimeLen 26
```

```
#define MaxFileNameLen 5
#define HeaderStringLen MaxFileNameLen + HeaderTimeNum * MaxFileTimeLen
                  ((SectorSize - (HeaderIntNum * sizeof(int) + HeaderStringLen *
#define NumDirect
sizeof(char))) / sizeof(int))
#define IndirectNum 1
#define SectorInt 32
#define MaxDirectNum NumDirect - IndirectNum
#define MaxFileSize (MaxDirectNum) * SectorSize + IndirectNum * SectorInt *
SectorSize
在 filehdr.cc 中定义 SetTime 来实现时间设定。
    void setTime(char *paramName, char *name){
       time_t timep;
       time (&timep);
       struct tm *timeinfo = localtime(&timep);
       strncpy(paramName, asctime(timeinfo), 25);
       paramName[24] = ' \ 0';
       DEBUG('f', "033[92m %s: %s \ n \ 033[0m", name, paramName);
    }
   而通过 HeadeInt 来实现初始化 FIleHdr 是需要同步的一些参数。
    void FileHeader::HeaderInit(char *fileType, int sector){
       DEBUG('f', "\033[93m File Type: %s \033[0m\n", fileType);
       SectorPos = sector;
       setFileType(fileType);
       SetCreateTime();
       SetLastModifyTime();
       SetLastVisterTime();
    }
   对文件长度设置进行扩充,最简单的方式就是直接更改 MaxFileLen 常量。但这
样的做法治标不治本。参考 FreeMap 和 DirectoryFile 的思路,通过设立一个
NameFile 来存储 Name 信息,从而一劳永逸的解决文件长度的问题。
#define NameSector 2
FileHeader *nameHdr = new FileHeader;
nameHdr->HeaderInit("Name", NameSector);
freeMap->Mark(NameSector);
ASSERT(nameHdr->Allocate(freeMap, FreeMapFileSize));
ameHdr->WriteBack(NameSector);
   实验结果如下:
   执行./nachos -f 初始化文件系统之后, ./nachos -D 查看文件列
表, ./nachos -cp test/big big
```

```
1. root@1801210840: -jnachos/nachos_dianti/hab5/nachos_dianti/nachos-3.4/code/filesys (docker)

1. di 4, nome: _inlike: 0, sector: 0

1. di 5, nome: _inlike: 0, sector: 0

1. di 5, nome: _inlike: 0, sector: 0

1. di 6, nome: _inlike: 0, sector: 0

1. di 7, nome: _inlike: 0, sector: 0

1. di 9, nome: _inlike: 0

1. di 9,
```

可以看到 MapH,DirH 两个文件系统最先初始化的文件,分别占据 0,1号 Sector,之后是我们复制进入文件系统的 big 文件,其占据 5号 Sector。在 BitMap 中占据 6-10.

Exercise3

之前的设定中 Nachos 的文件不能超过的长度是 NumDirct * Sector 也就是 其实在完成 Exercise 之后,我们只能存储 7 * 128 = 896 B 的文件大小。这样 的结果是不能被接受的。在这里简单的用一级索引来实现文件长度的扩充。把第 7 个 Sector 作为间接索引。故改造之后能存储,6 * 128 + 1 * 32 * 128 = 4992B。

```
if (numSectors <= MaxDirectNum) {
    DEBUG('f', "Allocating using direct indexing only\n");
    int freeSpace = freeMap->Find2(numSectors);
    if (freeSpace != -1) {
        for (int i = 0; i < numSectors; ++i)
            dataSectors[i] = freeSpace + i;
    } else {
        for (int i = 0; i < numSectors; i++)
            dataSectors[i] = freeMap->Find();
    }
} else {
```

通过定义 MaxDirectNum 来实现对 MaxDIrect 的控制。同样在收回文件头空间的时候也是需要分开来讨论的。

```
void
FileHeader::Deallocate(BitMap *freeMap)
{
    if (numSectors <= MaxDirectNum) {
        for (int i = 0; i < numSectors; ++i)
            freeMap->Clear((int) dataSectors[i]);
    } else {
        char *indirect_index = new char[SectorSize];
        synchDisk->ReadSector(dataSectors[MaxDirectNum], indirect_index);
        for (int i = 0; i < numSectors - MaxDirectNum; ++i)
            freeMap->Clear((int) indirect_index[i * 4]);
        for (int i = 0; i < NumDirect; ++i)
            freeMap->Clear((int) dataSectors[i]);
    }
}
```

在实现间接索引之前我们是不能存储大于 **896B** 的文件的,现在通过间接索引,我们可以存储 **4kB** 左右的文件。

Exercise 4

实现多级目录,这个和前面的拓展文件长度不同,只需要记录 Path,然后依次划分找到相应的各级地址。

```
int type;  // lab 5 multi-dir
char path[20];  // lab 5 multi-dir
```

通过文件类型来判断是目录文件,还是普通文件,而 Path 则表示其绝对路径。 在改完数据结构之后,需要对 Directory 中 FindIndex 等函数进行改造。

```
char *Directory::FindName(char *name){
        char fileName[FileNameMaxLen + 1];
        int pos = -1;
        for (int i = strlen(name) - 1; i >= 0; --i)
            if (name[i] == '/') {
               pos = i + 1;
               break;
            }
        if (pos == -1) pos = 0;
        int j = 0;
        for (int i = pos; i < strlen(name); ++i)</pre>
            fileName[j++] = name[i];
        fileName[j] = ' 0';
        char *nameFile = fileName;
        return nameFile;
通过 FindName 来从 Path 解析到 Name。
    int Directory::GetType(char *name){
      for (int i = 0; i < tableSize; i++) {</pre>
            DEBUG('f', "%s %d %d\n", table[i].name, table[i].inUse,
    table[i].sector);
            if (table[i].inUse && !strncmp(table[i].name, name, FileNameMaxLen))
               return table[i].type;
        return -1;  // name not in directory
    }
通过 GetType 来获得文件的类型。为测试在 main 中创建-mkdir 字段。
    void CreateDir(char *name){
        printf("\033[93m Begin Create Dir \n\033[0m");
        fileSystem->Create(name, -1);
    }
```

```
| I.rotolifolitorists | I.rotolifolitorists
```

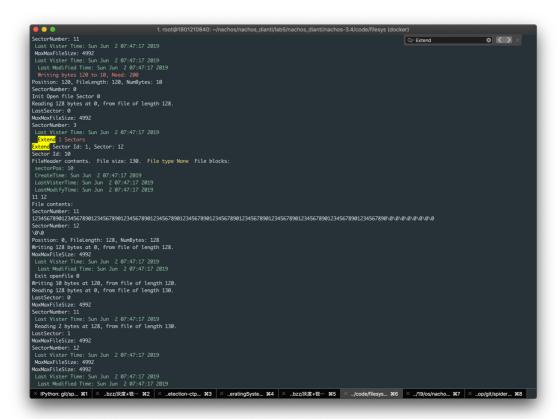
Exercise 5

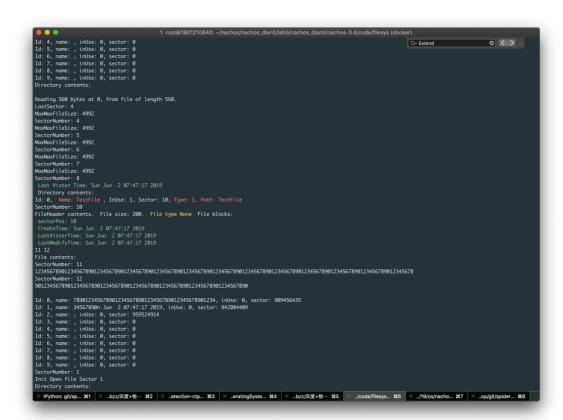
在文件 filesys/filehdr.cc 中实现 Extend 函数,通过比较增长前后扇区大小来判断是否需要扩充文件长度。

```
bool FileHeader::Extend(BitMap *freeMap, int bytes){
   numBytes = numBytes + bytes;
   int initialSector = numSectors;
   numSectors = divRoundUp(numBytes, SectorSize);
   if (initialSector == numSectors)
        return TRUE;
   if (freeMap->NumClear() < numSectors - initialSector) {
        return FALSE;
   }
   for (int i = initialSector; i < numSectors; ++i){
        int NowSector = freeMap->Find();
        dataSectors[i] = NowSector;
   }
   return
```

除此之外,修改 openfile 的 WriteAt 函数,但结束位置超过文件长度,则调用 Extend 的函数来看看需不需要扩充 Sector。

测试时,用-t 循环 20 次。因为一次是 10B,一个扇区是 128B,所以理论上第一次循环和 第 12 次循环是需要扩充 Sector 的。实验结果也吻合理论分析。





Exercise 6

synchDisk 是通过在原有的 Disk 基础上,增加 Lock 和 semaphore 来实现同步磁盘,保证数据一致性。之前我们提到 filesys 启动前,会先去启动这个 synchDisk。

```
void
    SynchDisk::ReadSector(int sectorNumber, char* data)
                              // only one disk I/O at a time
       lock->Acquire();
       disk->ReadRequest(sectorNumber, data);
       semaphore->P();
                             // wait for interrupt
       lock->Release();
    }
在他读取扇区的时候,是先去加一个锁,获得锁之后再去读取 Disk。
同样的在 Console 基础上实现 synch 版本的 Console, 思路也是相同的。
    static Semaphore *readAvail = new Semaphore("Read avail", 0);
    static Semaphore *writeDone = new Semaphore("Write Done", 0);
    static void ReadAvail(int arg) { readAvail->V();}
    static void WriteDone(int arg) { writeDone->V();}
    void SynchConsole::PutChar(char ch){
       lock->Acquire();
       console->PutChar(ch);
       writeDone->P();
       lock->Release();
    }
通过定义 readAvial, WriteDone 两个信号量 Write 和 read 来管理同步问题,
再加上 Lock 来控制互斥问题。
在测试中,在main中定义-sc。
        static SynchConsole *synchConsole;
        void SynchConsoleTest (char *in, char *out)
        {
           char ch;
           synchConsole = new SynchConsole(in, out);
           for (;;) {
               ch = synchConsole->GetChar();
               synchConsole->PutChar(ch); // echo it!
               if (ch == 'q') return; // if q, quit
```

}

Exercise 7

利用 synchDisk 来实现文件的同步异步访问。为保证能多人同步读取一个文件,借用读写锁的思路,设立 ReadLock 锁,和 NumSector 个信号量+记录 read 人数来完成读写锁模型的文件同步互斥访问。

```
// SynchDisk::PlusRead
// lab 5 Plus reader
//-----

void SynchDisk::PlusRead(int sector) {
    DEBUG('f', "Num Readers: %d\n", numReaders[sector]);
    readLock->Acquire();
    ++numReaders[sector];
    if (numReaders[sector] == 1){
        mutex[sector]->P();
    }
    printf("\033[91m Reader cnt: %d\n \033[0m",
numReaders[sector]);
```

```
readLock->Acquire();
}
//-----
// SynchDisk::MinusRead
// lab 5 minus reader
void SynchDisk::MinusRead(int sector) {
  readLock->Acquire();
  --numReaders[sector];
  if (numReaders[sector] == 0){
     mutex[sector]->V();
  }
  printf("\033[91m Reader cnt: %d\n \033[0m",
numReaders[sector]);
  readLock->Acquire();
}
//-----
// SynchDisk::BeginWrite
// lab 5 begin write
//-----
void SynchDisk::BeginWrite(int sector) {
  mutex[sector]->P();
}
//----
// SynchDisk::EndWrite
// lab 5 end write
//-----
void SynchDisk::EndWrite(int sector) {
  mutex[sector]->V();
}
```

```
I. most@1801210840:-/machos/machos_disml/machos-3.4/code/fileys (docker)

First _ Took moin

Seagemental write of 200 byte file, in 10 byte chunks

Directory contents:

Id-0, Nome: TestFile _ Tellse: 1, Sector: 10, Type: 1, Puth: TestFile
Filelideader contents. File size: 0. File type None File blocks:

sectorPos: 10

Contents: Sun in 2 12:097:38 2019

Eile contents:

Directory contents:

Directory contents:

Id-0, Nome: TestFile _ Tellse: 1, Sector: 10, Type: 1, Puth: TestFile
Filelideader contents. File size: 0. File type None File blocks:

sectorPos: 10

Contents:

Directory contents:

Id-0, Nome: TestFile _ Tellse: 1, Sector: 10, Type: 1, Puth: TestFile
Filelideader contents. File size: 0. File type None File blocks:

sectorPos: 10

Contents:

Directory contents:

Id-0, Nome: TestFile _ Tellse: 1, Sector: 10, Type: 1, Puth: TestFile
Filelideader contents. File size: 0. File type None File blocks:

sectorPos: 10

Contents:

Directory contents:

Id-0, Nome: TestFile _ Tellse: 1, Sector: 10, Type: 1, Puth: TestFile
Filelideader contents. File size: 0. File type None File blocks:

sectorPos: 10

Contents:

Directory contents:

Id-0, Nome: TestFile _ Indise: 1, Sector: 10, Type: 1, Puth: TestFile
Filelideader contents. File size: 0. File type None File blocks:

sectorPos: 10

Contents:

Directory contents:

Dire
```

Challenge 1

性能优化,考虑到 freeMap 分配的时候需要循环取调用 freeMap->Find()接口,当文件大小比较大的时候,这个开销是比较大的。想通过 BitMap 连续分配地址来实现这个优化。在 BitMap 中定义 Find2 函数。

同时修改 filehdr 的 Allocate 函数,优先使用 Find2 来进行 BitMap 分配。

```
int freeSpace = freeMap->Find2(numSectors);
if (freeSpace != -1) {
    for (int i = 0; i < numSectors; ++i)
        dataSectors[i] = freeSpace + i;
} else {
    for (int i = 0; i < numSectors; i++)
        dataSectors[i] = freeMap->Find();
}
```

在实验过程中,先./nachos -cp test/small small && ./nachos -cp test/small small1

在优化前,会分配不连续的 BitMap 给到 big 文件,而优化之后分配的 BitMap 地址则是连续的。提升了效率。

```
I. notifie 1012/101401: -/nachos/nachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/fisachos_dismi/has/f
```

内容三: 遇到的困难以及解决方法

在一开始调试的时候出现了很多问题,各种打断点之后还不能解决。主要是三个问题,一个是因为 IDE 对代码 format 进行自动优化,这个操作会对#include 顺序进行排序,这就导致了在一些情况下会报错,实际上 Nachos 在很多地方都是有严格的#include 顺序依赖的。第二个是使用 time_t 就会 segnment fault。后来使用了回退代码一个个查,发现是在 Lab4 引进的,但是具体在哪并不清楚,也是 Lab5 是在 Lab3 代码的基础上进行操作的。

第三个问题,是一开始对代码理解不到位,实际上在进行文件系统操作之前,需要 $-\mathbf{f}$ 先初始化文件系统。

除此之外,还有很多小细节,在实验的过程中并没有很好地实现。在之后的实验 中会更加注意的。

内容四: 收获及感想

这次的作业的难度比前面四个 lab 有所增加,做起来还是比较吃力的,尤其是 Exercise3 的实现,实际上,为了偷懒在 Exercise3 的实现中,仅仅完成了一级间接索引,对文件大小的支持也仅仅到 4KB,并没有真正的扩展文件大小。这在之后的实践过程中,可以继续完善。

内容五: 对课程的意见和建议

本次实验实际上在调试过程中花费了大量时间,如果能有更为详尽的指导文档,可能会更好一些。

内容六:参考文献

[1] Stevens, W. R. (2002). UNIX 环境高级编程: 英文版. 机械工业出版社.