## 操作系统

## **Operating Systems**

# L32 目录解析代码实现

**Directory Resolution** 

lizhijun\_os@hit.edu.cn 综合楼411室

授课教师: 李治军

## "完成全部映射下"的磁盘使用

用户

读test.c 202-212个字节



open(/xx/test.c)

目录解析找到/,读入/内容找 到xx,再找到test.c的inode



read(fd)

根据找到的FCB和file中的 202-212字节找盘块789



写入电梯队列

add\_request(789)



磁盘中断

从队列中取出789,算出 cyl,head,sector



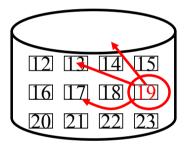
写磁盘控制器

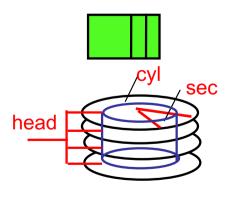
outp(cyl,head,sector)



inode数组

数据盘块









# 一个实际运转的文件系统!



### 就是将open弄明白...

```
m inode
  open(name)
在linux/fs/open.c中
int sys open(const char* filename, int flag)
   i=open_namei(filename,flag,&inode);
                                         解析路径!
   . . . }
int open_namei(...)
   dir=dir namei(pathname, &namelen, &basename);
static struct m_inode *dir_namei()
   dir=get_dir(pathname); }
```



## get\_dir完成真正的目录解析

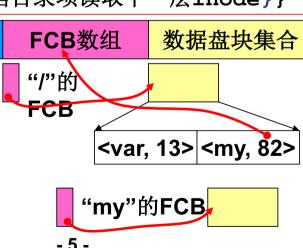
■核心的四句话正好对应目录树的四个

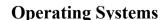
重点: (1)root: 找到根目录;

(2)find\_entry: 从目录中读取目录项;

(3)inr: 是目录项中的索引节点号;

(4)iget: 再读下一层目录





#### 目录解析 — 从根目录开始

```
inode=current->root;
```

■ 又是current(task\_struct),仍然是拷贝自init进程

```
void init(void) — 一句看过无数次,又略
{ setup((void *) &drive_info) / . 过无数次的语句
```

```
sys_setup(void * BIOS) //在kernel/hd.c中
{ hd_info[drive].head = *(2+BIOS);
hd_info[drive].sect = *(14+BIOS);
mount_root(); ... }
```



## 读取inode — iget

```
struct m inode * iget(int dev, int nr)
  struct m inode * inode = get empty inode();
   inode->i dev=dev; inode->i num=nr;
  read inode(inode); return inode;}
static void read inode(struct m inode *inode)
{ struct super block *sb=get super(inode->i dev);;
  lock inode(inode);
 block=2+sb->s imap blocks+sb->s zmap blocks+
        (inode->i num-1)/INODES PER BLOCK;
 bh=bread(inode->i dev,block);
  inode=bh->data[(inode->i num-1)%INODES PER BLOCK];
  unlock inode(inode); }
     i节点位图 盘块位图
                                      数据区
```

引导块 超级块

i节点

**Operating Systems** 





## 开始目录解析 — find\_entry(&inode,name,...,&de)

#### ■ de: directory entry(目录项)

```
struct dir entry{
                                   #define NAME LEN 14
   unsigned short inode; //i节点号
   char name[NAME LEN]; //文件名 }
在fs/namei.c中
static struct buffer head *find entry(struct m inode
**dir, char *name, ..., struct dir entry ** res dir)
{ int entries=(*dir)->i size/(sizeof(struct dir entry));
  int block=(*dir)->i zone[0];
  *bh=bread((*dir)->i dev, block);
  struct dir entry *de =bh->b data;
 while(i<entries) {</pre>
    if (match (namelen, name, de))
    {*res dir=de; return bh;}de++; i++;} }
```



### while(i<entries)...



## 操作系统全图



