

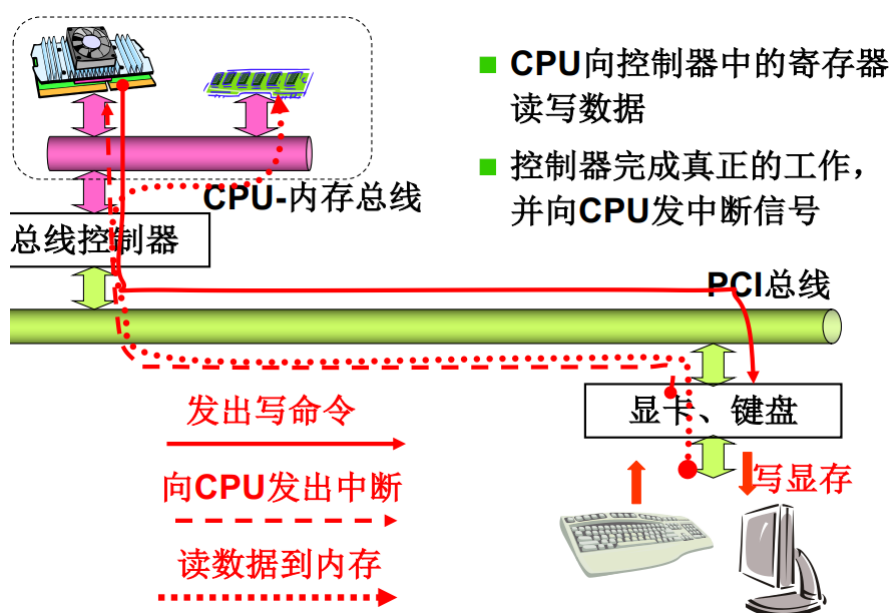
# 哈工大操作系统-L26IO与显示器

## 哈工大操作系统-L26IO与显示器

1. 让外设工作的三件事
2. 一个向屏幕输出的实例
  - 2.1 文件视图-统一的视图
  - 2.2 如何知道输出的是什么设备?
  - 2.3 如何向外部写
  - 2.4 输出的位置
3. 把一系列流程包装成一个统一的视图

计算机是如何使用外设的?

## 1. 让外设工作的三件事



- 对外设的使用，实际上就是**对外设的控制器发指令**。(可能是一堆out指令)
- 外设工作完成之后，进行中断处理就行。
- 为了让使用外设变得简单，需要提供一个统一的视图--文件视图。

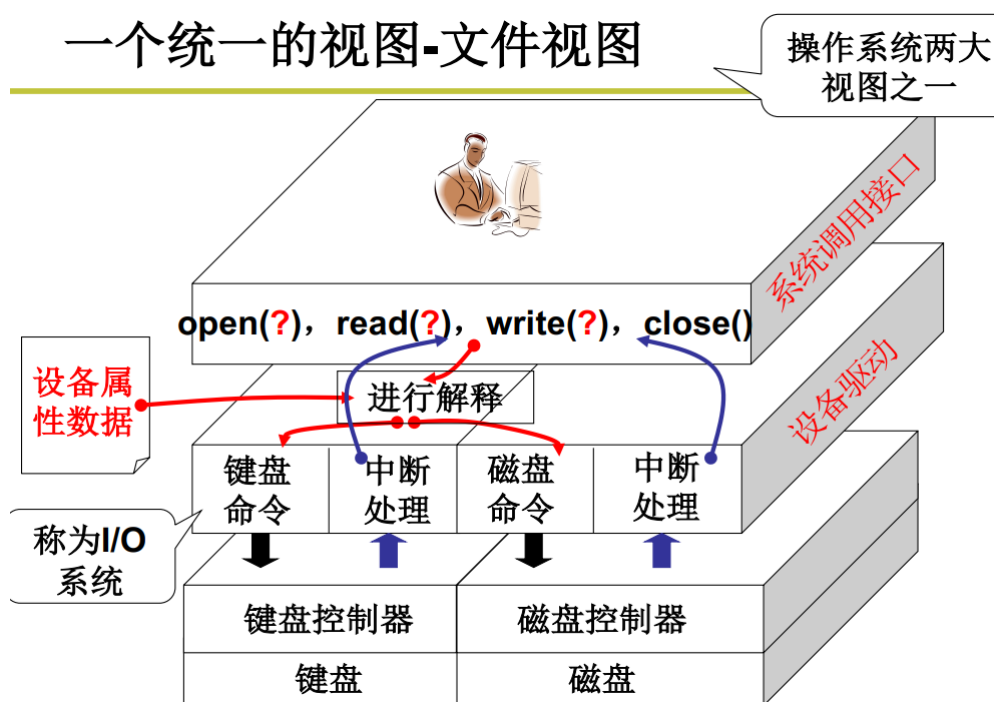
## 2. 一个向屏幕输出的实例

## 一段操纵外设的程序

```
int fd = open("/dev/xxx");  
for (int i = 0; i < 10; i++) {  
    write(fd, i, sizeof(int));  
}  
close(fd);
```

- (1) 不论什么设备都是open, read, write, close  
操作系统为用户提供统一的接口!
- (2) 不同的设备对应不同的设备文件(/dev/xxx)  
根据设备文件找到控制器的地址、内容格式等等!

### 2.1文件视图--统一的视图



### 2.2如何知道输出的是什么设备?

## 概念有了，开始给显示器输出...

### ■ 从哪里开始这个故事呢？

**printf("Host Name: %s", name);**

- **printf**库展开的部分我们已经知道：先创建缓存buf将格式化输出都写到那里，

然后再**write(1,buf,...)**

1决定了向显示器输出，那么  
是如何得到这个1的

在linux/fs/read\_write.c中

```
int sys_write(unsigned int fd, char *buf,  
int count)
```

```
{ struct file* file;
```

```
file = current->filp[fd];
```

```
inode = file->f_inode;
```

fd是找到file的索引!

current不陌生吧，进程  
带动整个系统的视图

- **file**的目的是得到**inode**，显示器信息应该就在这里  
得到当前进程的inode

## fd=1的filp从哪里来？

- 因为是被**current**指向，所以是从**fork**中来

```
int copy_process(...){
```

```
    *p = *current;
```

```
    for (i=0; i<NR_OPEN;i++)
```

```
        if ((f=p->filp[i])) f->f_count++;
```

- 显然是拷贝来的，那么是谁一开始打开的？

**shell**进程启动了**whoami**命令，**shell**是其父进程

```
void main(void)
```

```
{ if(!fork()){ init(); }
```

```
void init(void)
```

```
{ open("dev/tty0", O_RDWR, 0); dup(0); dup(0);  
  execve("/bin/sh", argv, envp); }
```

从父进程拷而来，因此  
filp[1]也是为filp[0]  
为dev/tty0

rating Systems

- 8 -

## open系统调用完成了什么？

在linux/fs/open.c中

```
int sys_open(const char* filename, int flag)
```

```
{ i=open_namei(filename, flag, &inode);
```

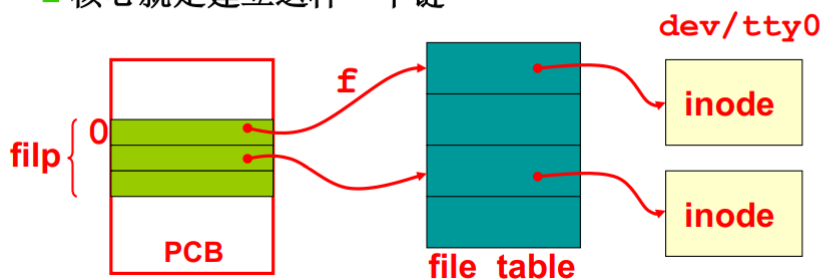
```
current->filp[fd]=f; //第一个空闲的fd
```

```
f->f_mode=inode->i_mode; f->f_inode=inode;
```

```
f->f_count=1; return fd; }
```

解析目录，找到inode!

- 核心就是建立这样一个链



## 2.3如何向外部写

### 准备好了，真正向屏幕输出!

#### ■ 继续sys\_write!

sys\_write 会检查 inode 中是什么设备 根据不同的设备 调用不同函数

在linux/fs/read\_write.c中

```
int sys_write(unsigned int fd, char *buf,int cnt)
{ inode = file->f_inode;
  if(S_ISCHR(inode->i_mode))
    return rw_char(WRITE,inode->i_zone[0], buf,
cnt); ...
```

/dev/tty0的inode中的  
信息是字符设备

检查是否是字符设备，是字符设备，就调用 rw char 读写

```
[/dev]# ls -l
crw-rw-rw-  1 root    root      4,  0 Mar  4  2004 tty0
```

字符设备

#### ■ 转到rw\_char!

在linux/fs/char\_dev.c中

```
int rw_char(int rw, int dev, char *buf, int cnt)
{ crw_ptr call_addr=crw_table[MAJOR(dev)];又查表，根据表格信息
  call_addr(rw, dev, buf, cnt); ...} 调用不同的函数
```

### 看看crw\_table!

第4个!

```
static crw_ptr crw_table[]={...,rw_ttyx,};
typedef (*crw_ptr)(int rw, unsigned minor, char
*buf, int count)
```

```
static int rw_ttyx(int rw, unsigned minor, char
*buf, int count)
{ return ((rw==READ)? tty_read(minor,buf) :
tty_write(minor,buf));}
```

先写到缓冲里面，再写  
到IO

因为CPU快，IO慢，

因此先写到缓冲，然后  
中断写IO

#### ■ 再转到tty\_write! //实现输出的核心函数

在linux/kernel/tty\_io.c中

```
int tty_write(unsigned channel,char *buf,int nr)
{ struct tty_struct *tty;tty=channel+tty_table;
  sleep_if_full(&tty->write_q);
  ...}
```

可以猜测:输出就是  
放入队列!

队列满 进程睡眠

## 继续tty\_write这一核心函数

在linux/kernel/tty\_io.c中

```
int tty_write(unsigned channel, char *buf, int nr)
{ ...
    char c, *b=buf;
    while(nr>0&&!FULL(tty->write_q)) {
        c = get_fs_byte(b); fs:从用户缓存区读!
        if(c=='\r') {PUTCH(13,tty->write_q);continue;}
        if(O_LCUC(tty)) c = toupper(c);
        b++; nr--; PUTCH(c,tty->write_q); //把buf中的东西放到tty的写队列write_q中
    } //输出完事或写队列满!
    tty->write(tty);
}
```

- tty->write应该就是真的开始输出屏幕了!

Operating Systems

使用tty结构体的函数进行输出

## 看看tty->write

在include/linux/tty.h中

```
struct tty_struct{ void (*write)(struct tty_struct
*tty); struct tty_queue read_q, write_q; }
```

- 需要看tty\_struct结构的初始化!

```
struct tty_struct tty_table[] = {
{con_write,{0,0,0,0,""},{0,0,0,0,""}},{},...};
```

- 到了con\_write, 真正写显示器!

在linux/kernel/chr\_drv/console.c中

```
void con_write(struct tty_struct *tty)
{ GETCH(tty->write_q,c);
    if(c>31&&c<127){__asm__ ("movb __attr,%ah\n\t"
        "movw %%ax,%1\n\t"::"a"(c), 低字节是字符
        "m" (*(short*)pos):"ax"); pos+=2;} ah 高字节是属性
```

Operating Systems

往某个位置上输出东西

- 13 -

因此写设备驱动, 就是做好这些读写函数, 并且把一些信息注册到注册表里面。

## 2.4输出的位置

# 只有一句话: mov pos

**PC/AT机内存区域图**

0xffffffff	ROM BIOS
0x100000	.....
0xC0000	VGA ROM BIOS
0xA0000	显存
0x00000	

**完成显示中最核心的秘密就是**

**mov pos, c**

**pos指向显存: pos=0xA0000**

```
con_init();
```

```
void con_init(void)
{ gotoxy(ORIG_X, ORIG_Y); }
```

```
static inline void gotoxy()
{ pos=origin+y*video_size_row + (x<<1); }
```

```
#define ORIG_X (*(unsigned char*)0x90000) //初始光标列号
#define ORIG_Y (*(unsigned char*)0x90001) //初始光标行号
```

我们在setup.s的那节课学过, 把指针位置保存在90000和90001的位置

ting Systems - 14 -

## pos的修改

- pos的修改: **pos+=2** 为什么加2?
- 屏幕上的一个字符在显存中除了字符本身还应该有**字符的属性(如颜色等)**

适配器标准	内存地址	字符属性字节																								
<b>CGA</b> 彩色图形适配器	<b>0xb8000~0xbc000</b>	<table border="1"><thead><tr><th>D7</th><th>D6</th><th>D5</th><th>D4</th><th>D3</th><th>D2</th><th>D1</th><th>D0</th></tr></thead><tbody><tr><td>BL</td><td>R</td><td>G</td><td>B</td><td>I</td><td>R</td><td>G</td><td>B</td></tr><tr><td>闪烁</td><td colspan="2">背景色</td><td>高亮度</td><td colspan="2">前景色</td><td colspan="2"></td></tr></tbody></table>	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0	BL	R	G	B	I	R	G	B	闪烁	背景色		高亮度	前景色			
D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0																			
BL	R	G	B	I	R	G	B																			
闪烁	背景色		高亮度	前景色																						

**console.c中**

```
Static unsigned char attr=0x07;
```

```
__asm__("movb _attr,%ah\n\t" "movw %%ax, %1\n\t": "a"(c), "m" (*(short *)pos): "ax");
```

**黑底白字!**

## 3.把一系列流程包装成一个统一的视图

# printf的整个过程!

