操作系统

Operating Systems

L26 I/O与显示器

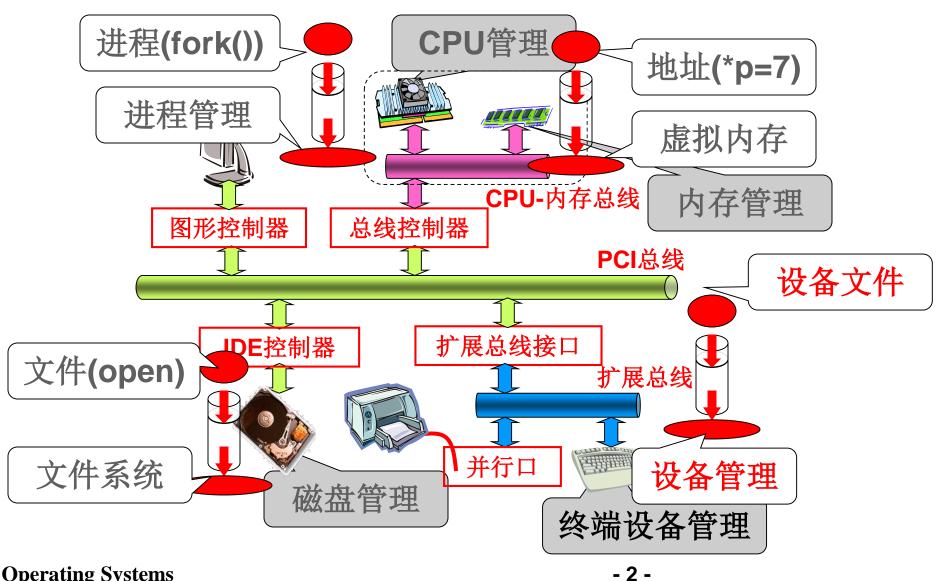
printf(Display)

lizhijun_os@hit.edu.cn 综合楼411室

授课教师: 李治军

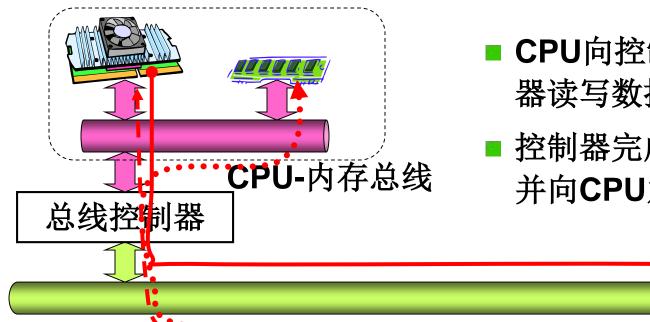
继续那台"计算机"







让外设工作起来

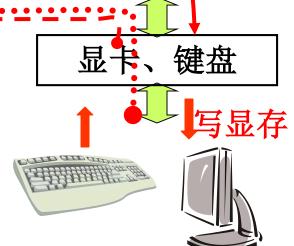


- CPU向控制器中的寄存 器读写数据
- 控制器完成真正的工作, 并向CPU发中断信号

发出写命令

向CPU发出中断

读数据到内存



PCI总线



向设备控制器的寄存器写不就可以了吗?

需要查寄存器地址、内容的格式和语义...操作系统要给用户提供一个简单视图—文件视图,这样方便



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);</pre>
```

- (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!



个统一的视图-文件视图 操作系统两大 视图之一 open(?), read(?), write(?), close() 设制技 设备属 进行解释 性数据 中断 磁盘 键盘 中断 处理 命令 命令 处理 称为I/O 系统 键盘控制器 磁盘控制器 磁盘 键盘



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,...)

```
在linux/fs/read_write.c中int sys_write(unsigned int fd, char *buf,int count)fd是找到file的索引!{ struct file* file;file = current->filp[fd];current不陌生吧,进程inode = file->f_inode;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



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)}
```

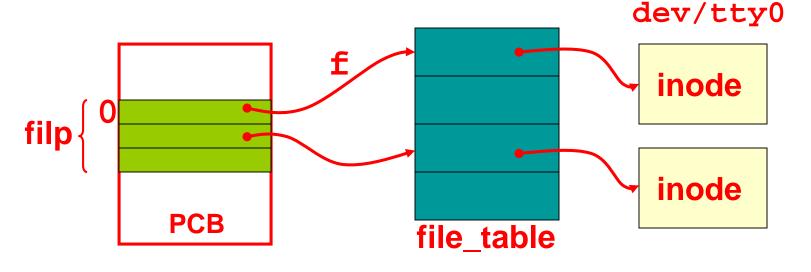


open系统调用完成了什么?

```
在linux/fs/open.c中
int sys_open(const char* filename, int flag)
{ i=open_namei(filename,flag,&inode);
    cuurent->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





准备好了,真正向屏幕输出!

■ 继续sys_write!

```
在linux/fs/read_write.c中int sys_write(unsigned int fd, char *buf,int cnt){ inode = file->f_inode;/dev/tty0的inode中的if(S_ISCHR(inode->i_mode))信息是字符设备return rw_char(WRITE,inode->i_zone[0], buf,cnt); ...
```

```
[/dev]# ls -l
crw-rw-rw- 1 root root 4, 0 Mar 4 2004 ttý0
```

■ 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)];
  call_addr(rw, dev, buf, cnt); ...}
```



■ 再转到tty_write! //实现输出的核心函数



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);
  } //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!



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!

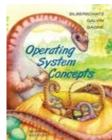
```
struct tty_struct tty_table[] = {
    {con_write, {0,0,0,0,""}, {0,0,0,0,""}}, {},...};
```

■ 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),
        "m"(*(short*)pos):"ax"); pos+=2;}
```



只有一句话: mov pos

PC/AT机内存区域图

■完成显示中最核心的秘密就是

Oxfffffff ROM BIOS 0x100000 **VGA ROM BIOS** 0xC0000 显存 0xA0000 0x00000

mov pos, c

■ pos指向显存: pos=0xA0000

```
con_init();

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

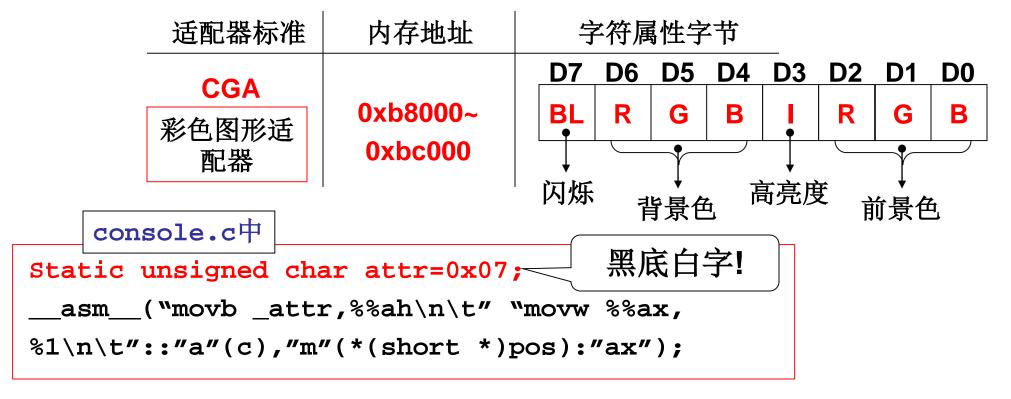
static inline void gotoxy()
{pos=origin+y*video_size_ro
w +(x<<1);}</pre>
```

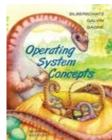
#define ORIG_X (*(unsigned char*)0x90000) //初始光标列号 #define ORIG_Y (*(unsigned char*)0x90001) //初始光标行号



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)





printf的整个过程!

