OS Lab2 Report

1. 个人信息

姓名: 佘帅杰

学号: 181860077

邮箱: <u>3121416933@qq.com</u>

2. 实验进度

我完成了所有的内容,

实验内容

- 1. 补全文件系统
- 2. 修改中断向量表
- 3. 实现键盘按键的串口回显
- 4. 实现printf的处理例程
- 5. 完善格式化输出

最终的结果:

- 1. cp指令正常运行
- 2. 键盘按键成功输出
- 3. 通过测试样例printf, 多种格式正常输出

代码修改位置

- 1. func.c文件里的cp函数
- 2. idt.c里的initldt函数
- 3. irqHandle.c里的syscallPrint函数
- 4. syscall.c里的printf函数
- 5. irqHandle.c里的keyboardHandle函数
- 6. 修改main函数加入样例

3. 实验思路

文件系统

文件系统是补全cp指令

先阅读linux文件系统的概论,随后看到上下文有mkdir和touch指令,然后举一反三写出cp指令

基本思路就是

- 1. 读取超级块内容
- 2. 先解析源路径
- 3. 然后读取inode, fathernode等等的数据
- 4. 为目的文件分配inode块
- 5. 打开源路径文件后拷贝数据

键盘按键回显

阅读serial.c, 里面提供了显示的接口

阅读keyboard.c里面提供了读取键盘数据的接口

思路如下:

- 1. 先去idt.c里加上对应的中断号和处理函数
- 2. 利用keyboard.c里的getKeyCode获取键码
- 3. 利用keyboard.c里的getChar对上述的键码进行处理
- 4. 利用serial.c里的putChar进行输出

printf处理例程

阅读代码可以知道int80指令最后会一路落到syscallPrint函数

且利用手册中的代码块可以实现对应位置的字符打印,则处理换行和滚屏问题

思路如下

- 1. 得到数据字符
- 2. 判断是否为换行, 如果是就换行
- 3. 不是换行就对应的打印到位置
- 4. 打印完后纵坐标加1, 判断是否满了换行
- 5. 最后判断是否需要滚屏

printf格式化输出

prinf有四种格式需要注意

阅读代码发现框架代码提供了三种函数

分析后发现三种函数是分别在buffer中插入格式化符号的对应数据。那么就利用起来。还有就是代码里的paralist,应该是参数的指针

思路如下

- 1. 对paralist+=4指向第一个参数
- 2. 开始遍历format数组
- 3. 如果是%则获取下一个字符并对应的移动指针
- 4. 对上述获取的字符进行分析, 获取参数并调用对应的函数
- 5. 如果不是就直接拷贝到buffer同时移动指针即可
- 6. 最后判断count,输出所有buffer里的数据

paralist是指针指向栈里的数据,由于是按4对齐,每一次读取后就是移动4,然后按照格式符的种类调整类型读取即可

4. 实验结果

下面是文件系统的运行结果

可以看到最后的一次Is和手册一致

```
FORMAT success.
1023 Inodes and 3959 data blocks available.
mkdIr /boot
MKDIR success.
1022 Inodes and 3958 data blocks available.
cp /boot/initrd
cp success.
1021 Inodes and 3950 data blocks available.
mkdIr /sur
MKDIR success.
1021 Inodes and 3950 data blocks available.
mkdIr /sur
MKDIR success.
1020 Inodes and 3949 data blocks available.
ls/
Name: ., Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: sur, Inode: 2, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: usr, Inode: 4, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
LS success.
1020 Inodes and 3949 data blocks available.
ls /boot
Name: ., Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 3, Type: 1, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 3, Type: 1, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 3, Type: 2, LinkCount: 1, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 3, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 4, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 4, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 4, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 4, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 4, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 4, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 4, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 4, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
Name: ., Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, B
```

下面的是测试滚屏的,可以看到成功的显示

```
### State of the string of the
```

下面是键盘输出的结果

随便在qemu中打字,在teminal中成功的输出

下面是运行格式化输出的结果,可以看到不管是字符还是字符串还是数字都被正确的输出了

```
printf('printf test begin...n');
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: bost, Inode: 2, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
Sourcess.
220 Inodes and 3949 data blocks available.
sourcess.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: titrd, Inode: 3, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 3, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 3, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 3, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 3, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 3, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 3, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 2, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 3, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCount: 1, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 3, Size: 1024.
ane: ... Inode: 1, Type: 2, LinkCount: 4, BlockCo
```

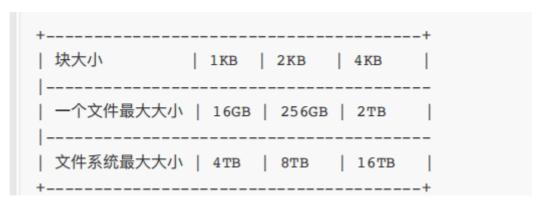
5.自由报告

问题1

ring3的堆栈在哪里?IA-32提供了4个特权级,但TSS中只有3个堆栈位置信息,分别用于ring0,ring1,ring2的堆栈切换.为什么TSS中没有ring3的堆栈信息?

由于只是在外层到内层(低特权级到高特权级)切换时,新堆栈才会从TSS中取得,所以TSS并没有位于最外层 ring3 的堆栈信息;同时在R3进入R0的时候会把信息压入堆栈(同时自动加载ring0的esp和ss(在TSS里)),出来的时候只要从堆栈恢复就可以。

问题2



对于1KB的块大小

每一个block可以记录1000/4=256个号码

12个直接的块含有12KB

单层256*1K=256K

256*256= 65536k

双层256*256*256*1K=16777216k

单文件最大总量 = (12 + 256 + 65536 + 16777216) / (1024 * 1024) = 16.06G

同理计算有2KB的

2000/4=512则有最大总量256.50G

同理4KB的有4.00T

PS: 当block单位容量为4K时,由于文件系统本身的限制(2T)和原结果有写不同

参考: https://www.cnblogs.com/justmine/p/9128730.html

问题3

我们在使用eax, ecx, edx, ebx, esi, edi前将寄存器的值保存到了栈中,如果去掉保存和恢复的步骤,从内核返回之后会不会产生不可恢复的错误?

如果内核用到了这些寄存器,那么值就被改变,没有备份则可能出错