Day 18

我们今天要丰富一下我们的命令行工具,让他成为一个真正可用的命令行工具。

首先我们发现我们的多个窗口的光标是同时闪烁的,这样是不符合我们平常使用的系统的特性的,也不美观,所以我们只允许获得焦点的窗体上的光标闪烁。

我们先从harimain开始修改。

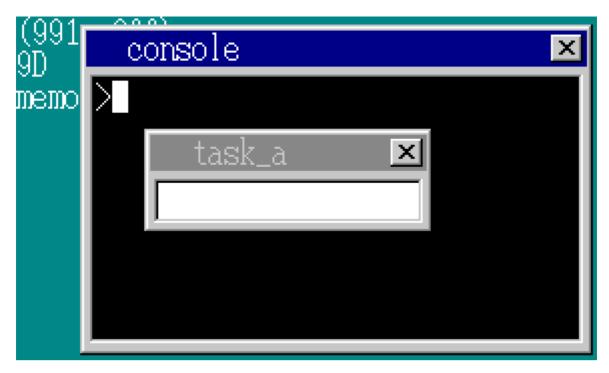
我们的主要思路是利用光标颜色的负数范围,来表明我们不想打印光标。

换句话说,如果我们的cursor_c是-1,那么我们就不打印光标。

除此之外,我们还要注意,在我们切换打印光标的颜色的时候,一定要先判断一下是否大于等于0,否则我们的-1就会被改掉。

另一种比较直观的思路是另设一个变量,来标记我们是否需要打印光标。作者的做法好处在于我们少开了一个变量,充分利用现有变量的值域空间,节省内存。

```
if (i == 256 + 0x0f) { /* Tab键*/
   if (key_to == 0) {
       key_to = 1;
       make_wtitle8(buf_win, sht_win->bxsize, "task_a", 0);
       make_wtitle8(buf_cons, sht_cons->bxsize, "console", 1);
       cursor_c = -1; /* 不显示光标 */
       boxfill8(sht_win->buf, sht_win->bxsize, COL8_FFFFFF, cursor_x, 28, cursor_x + 7,
43);
   } else {
       key_to = 0;
       make_wtitle8(buf_win, sht_win->bxsize, "task_a", 1);
       make_wtitle8(buf_cons, sht_cons->bxsize, "console", 0);
       cursor_c = COL8_000000; /*显示光标*/
   }
   sheet_refresh(sht_win, 0, 0, sht_win->bxsize, 21);
   sheet_refresh(sht_cons, 0, 0, sht_cons->bxsize, 21);
}
```



可以看到,当焦点在console上时只有一个光标在闪烁,两个光标不会同时闪烁了。

而当焦点不再console上的时候,还是由两个光标在闪烁,这是因为我们目前只修改了harimain,也就是task_a。

我们接着来修改task_cons也就是console。

由于两个task是相对独立的,要修改task_b的cursor_c,就需要想别的办法。我们可以通过fifo将我们想要灭掉光标的信息发送过去我们先将光标开始闪烁定义为2,停止闪烁定义为3。

我们首先需要在harimain对 Tab 的处理稍稍修改一下,在修改完自己的cursor_c后,向task_cons.fifo中put一个2或者3。

对了! 还有初始状态! 由于任意时刻只能由一个窗体有焦点,所以启动状态也是这样。我们要把task_cons的cursor_c的初始值设置成-1

```
int i, fifobuf[128], cursor_x = 16, cursor_c = -1;
```

就像这样

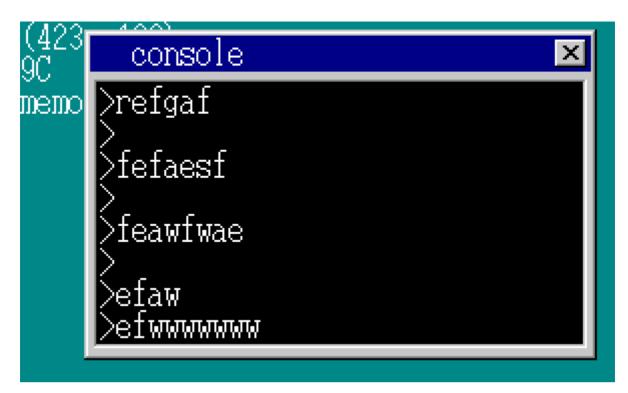
make run一下



成功了,这次任意时刻只有一个窗体的光标在闪烁了

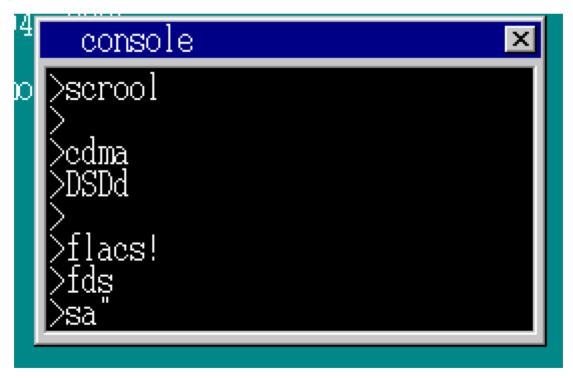
处理回车键,我们先只让回车键完成换行吧。当harimain捕获到回车且console具有焦点,我们向命令行窗口发送 10+256(换行的ASCII是10)

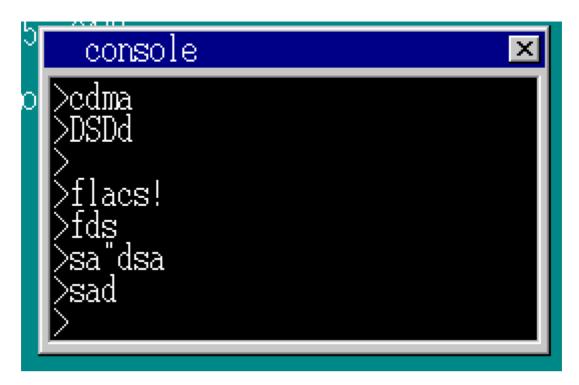
我们想下task_cons应该怎么修改,要完成换行,我们先要把旧光标删除,然后把光标(及输入位置)移到下一行的 开始位置。打印一个提示符,打印光标。



意料之内, 打印到最后一行之后不再下滚了。

我们接下来要写向下滚动的逻辑。具体做法是将除第一行之外的每一行的东西都复制到上一行,然后我们用空行覆盖最后一行,就ok了。





工作正常

接下来我们要实现mem命令

mem: 在控制台中打印当前的内存使用情况

我们首先先去掉harimain当中在桌面的内存占用显示,把相关的代码注释掉就好了。

若要获取我们输入的内容,我们必须新开一个数组来记录我们都输入了什么东西。

然后我们在处理回车的时候对cmdline进行一下判断。

在写这个之前,我们先把控制台换行单独拎出来写成一个函数。

```
int cons_newline(int cursor_y, struct SHEET *sheet)
{
   int x, y;
   if (cursor_y < 28 + 112) {
      cursor_y += 16;
   } else {
      for (y = 28; y < 28 + 112; y++) {</pre>
```

然后修改task_cons中处理回车键的部分

```
cursor_y = console_newline(cursor_y, sheet); // 换行
if (strcmp(cmdline, "mem") == 0) {
                                          //使用strcmp来进行简化
   sprintf(s, "total %dMB", memtotal / (1024 * 1024));
    putfonts8_asc_sht(sheet, 8, cursor_y, COL8_FFFFFF, COL8_000000, s, 30);
   cursor_y = cons_newline(cursor_y, sheet);
   sprintf(s, "free %dKB", memman_total(memman) / 1024);
    putfonts8_asc_sht(sheet, 8, cursor_y, COL8_FFFFFF, COL8_000000, s, 30);
   cursor_y = cons_newline(cursor_y, sheet);
    cursor_y = cons_newline(cursor_y, sheet);
} else if (cmdline[0] != 0) {
    putfonts8_asc_sht(sheet, 8, cursor_y, COL8_FFFFFF, COL8_000000, "Command Illegal.",
sizeof("Command Illegal."));
   cursor_y = cons_newline(cursor_y, sheet);
   cursor_y = cons_newline(cursor_y, sheet);
putfonts8_asc_sht(sheet, 8, cursor_y, COL8_FFFFFF, COL8_000000, ">", 1); /// 打印提示符
cursor_x = 16;
```

注意为了获取memtotal,我们使用了和获取sheet相同的trick

```
// void console_task(struct SHEET *sheet, unsigned int memtotal);
// ------ HariMain(void) ------
*((int *) (task_cons->tss.esp + 8)) = memtotal;
```

```
console

>python
Command Illegal.

>mem
total 32MB
free 27420KB
>
```

下面来实现cls命令,要点在于将cursor_x、cursor_y置为初始状态,把整个屏幕涂黑,然后打印提示符



最后来实现dir命令

dir命令是列举文件的命令

还记得文件名存储在磁盘的0x002600位置开始,也就是内存的0x00102600位置开始。

修改makefile, 镜像中再添加几个文件

```
haribote.img : ipl10.bin haribote.sys Makefile
  $(EDIMG) imgin:../z_tools/fdimg0at.tek \
    wbinimg src:ipl10.bin len:512 from:0 to:0 \
    copy from:haribote.sys to:@: \
    copy from:ipl10.nas to:@: \
    copy from:make.bat to:@: \
    imgout:haribote.img
```

似乎有规律

结构是这样的

```
struct FILEINFO {
   unsigned char name[8], ext[3], type;
   char reserve[10];
   unsigned short time, date, clustno;
   unsigned int size;
};
```

开始的8个字节是文件名。文件名不足8个字节时,后面用空格补足。文件名超过8个字节的情况比较复杂,我们在这里先只考虑不超过8个字节的情况吧,一上来就挑战高难度的话,很容易产生挫败感呢。再仔细观察一下,我们发现所有的文件名都是大写的。如果文件名的第一个字节为0xe5,代表这个文件已经被删除了;文件名第一个字节为0x00,代表这一段不包含任何文件名信息。从磁盘映像的0x004200就开始存放文件haribote.sys了,因此文件信息最多可以存放224个。接下来3个字节是扩展名,和文件名一样,不足3个字节时用空格补足,如果文件没有扩展名,则这3个字节都用空格补足。扩展名和文件名一样,也全部使用了大写字母。后面1个字节存放文件的属性信息。我们这3个文件的属性都是0x20。一般的文件不是0x20就是0x00,至于其他的值,我们来看下面的说明。

0x02隐藏文件 0x04系统文件 0x08非文件信息(比如磁盘名称等) 0x10目录

接下来的10个字节为保留,也就是说,是为了将来可能会保存更多的文件信息而预留的,在我们的磁盘映像中都是0x00。话说,这个磁盘格式是由Windows的开发商微软公司定义的,因此,这段保留区域以后要如何使用,也是由微软公司来决定的。其他人要自行定义的话也可以,只不过将来可能会和Windows产生不兼容的问题。下面2个字节为WORD整数,存放文件的时间。因此即便文件的内容都一样,这里大家看到的数值也可能是因人而异的。再下面2个字节存放文件的日期。这些数值虽然怎么看都不像是时间和日期,但只要用微软公司的公式计算一下,就可以转换为时、分、秒等信息了。接下来的2个字节也是WORD整数,代表这个文件的内容从磁盘上的哪个扇区开始存放。变量名clustno本来是"簇号"(cluster number)的缩写,"簇"这个词是微软的专有名词,在这里我们先暂且理解为和"扇区"是一码事就好了。最后的4个字节为DWORD整数,存放文件的大小。

以上引用的是书上的内容。

不过我比较好奇,好多文件的扩展名不止3个字节,不知道这是怎么处理的

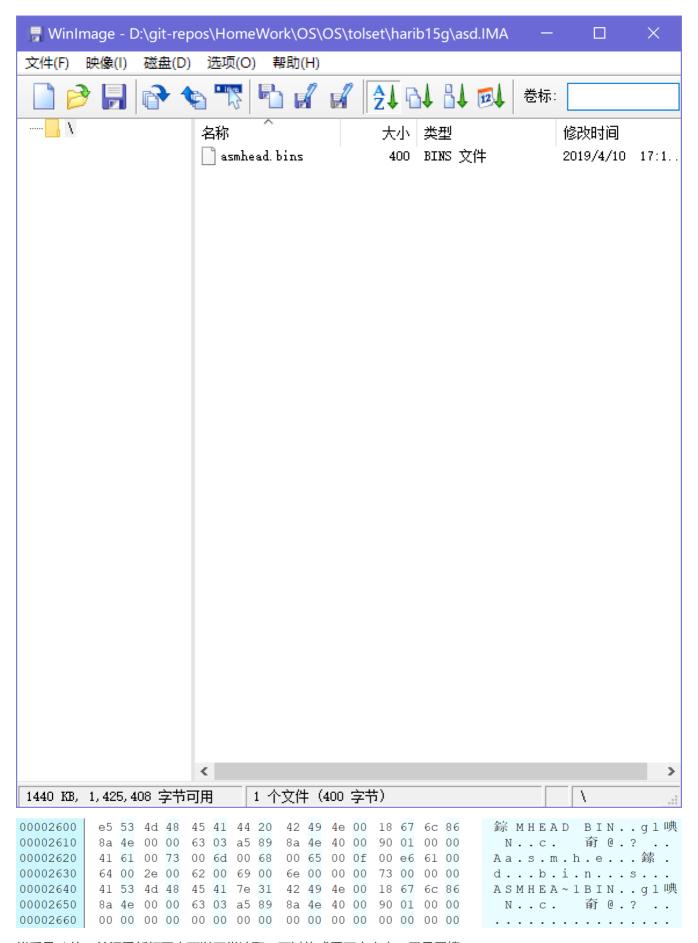
于是我稍微修改了下makefile

```
haribote.img : ipl10.bin haribote.sys Makefile
  $(EDIMG) imgin:../z_tools/fdimg0at.tek \
    wbinimg src:ipl10.bin len:512 from:0 to:0 \
    copy from:haribote.sys to:@: \
    copy from:ipl10.nass to:@: \
    copy from:make.bat to:@: \
    imgout:haribote.img
```

并且把ipl.nas重命名成了ipl.nass, 重新make并且用二进制编辑器查看

emmm,只进行了简单的截断?我觉得是edimg的锅。

于是我下载了winimg, 并尝试进行修改



似乎是ok的,关闭重新打开也可以正常读取。不过格式看不太出来,于是网搜

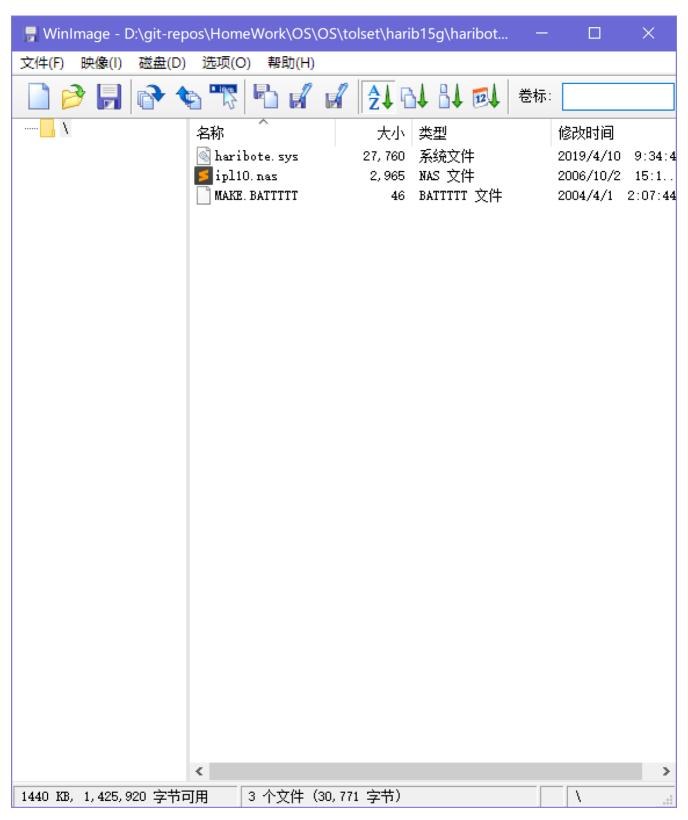
https://blog.csdn.net/sikuon/article/details/76397831

emmm,看起来不ok?不知道这怎么实现的,暂时留作问题

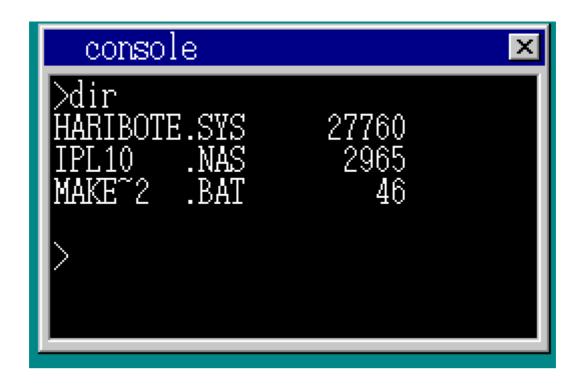
然后我们就可以来编制dir了!

```
for (x = 0; x < 224; x++) {
   if (finfo[x].name[0] == 0x00) {
        break:
   }
   if (finfo[x].name[0] != 0xe5) {
        if ((finfo[x].type \& 0x18) == 0) {
            sprintf(s, "filename.ext %7d", finfo[x].size);
            for (y = 0; y < 8; y++) {
               s[y] = finfo[x].name[y];
            }
            s[9] = finfo[x].ext[0];
            s[10] = finfo[x].ext[1];
            s[11] = finfo[x].ext[2];
            putfonts8_asc_sht(sheet, 8, cursor_y, COL8_FFFFFF,
                    COL8_000000, s, 30);
           cursor_y = cons_newline(cursor_y, sheet);
       }
   }
}
```

我make之后又皮了一下,似乎有些发现

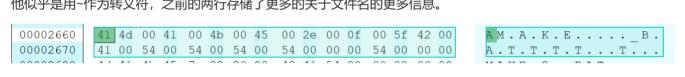


这样改完之后



后面有个~2,又修改为make.batt,变成~1,查看二进制。

他似乎是用~作为转义符,之前的两行存储了更多的关于文件名的更多信息。



今天就先到这吧