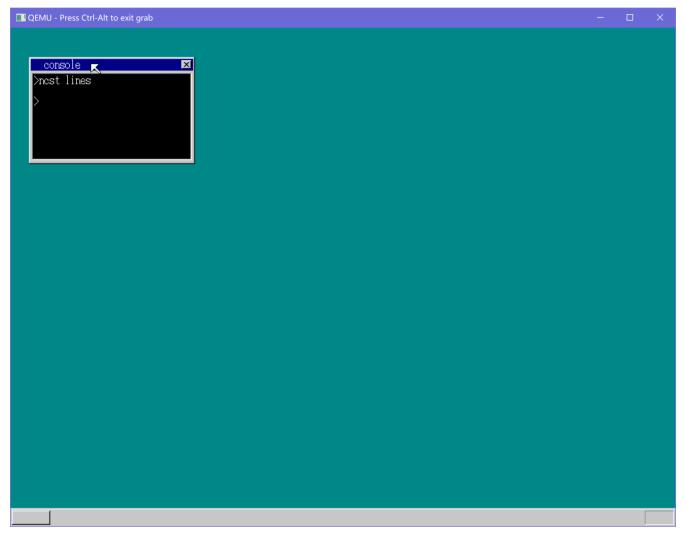
## **Day 27**

之前我们完成的那一版中,使用ncst启动的程序无法关闭:无论是点击 x 还是按 Shift + F1 ,都无法关闭程序。不过看起来我们Day26的代码当中并没有什么问题,所以我们应当把查错范围放大一些。

我们的解决方案是在 Shift + F1 和 x 的关闭逻辑后再加上 task\_run(task, -1, 0); 也就是唤醒要关闭的应用程序。原因到现在显而易见了: 如果程序一直在休眠的话,那么他就无法运行关闭程序的逻辑,从而无法退出了。这也是为什么那些具有光标闪烁的窗体能够被正常关闭的原因: 闪烁的光标保证这些任务每隔一段时间就被唤醒一次。



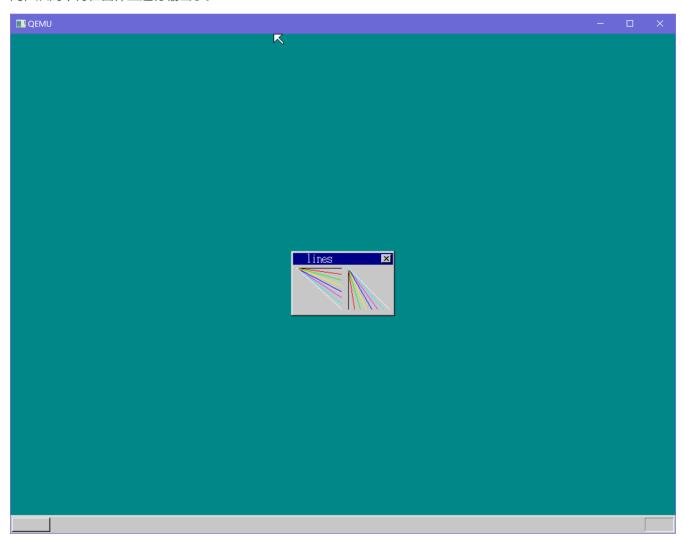
lines被关闭了

然后我们来实现运行时关闭命令行窗口。目前我们的程序在运行时,它所对应的命令行窗口是不响应的,没有什么 用,我们来实现运行时关闭命令行。

具体实现思路呢,是暂时隐藏图层,然后再进行进一步的清理

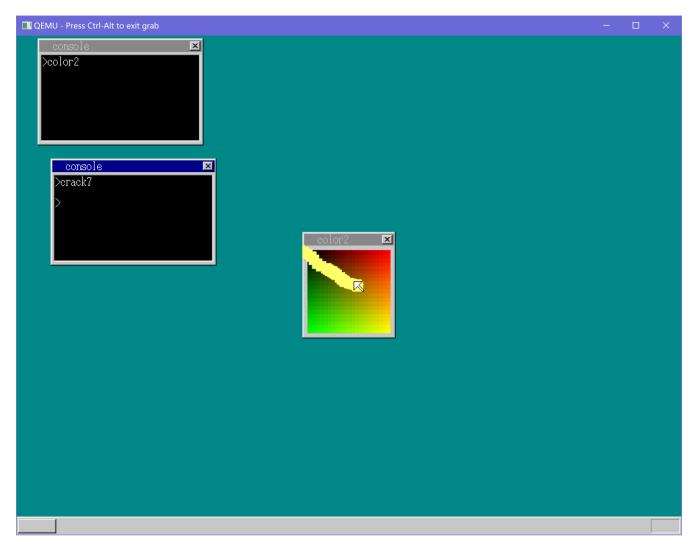
```
if (sht->bxsize - 21 <= x && x < sht->bxsize - 5 && 5 <=
```

然后我们要把console\_task中的sheet变量全部修改为cons.sht变量。这样可以就可以在窗口关闭后得知窗体已经关闭,从而不再在窗体上进行输出了。



接着进行今天的正式内容,LDT的设置 先来对系统进行破坏。

```
[FORMAT "WCOFF"]
[INSTRSET "i486p"]
[BITS 32]
[FILE "crack7.nas"]
       GLOBAL _HariMain
[SECTION .text]
_HariMain:
       MOV AX,1005*8
       MOV DS,AX
       CMP DWORD [DS:0x0004], 'Hari'
       JNE fin ; 不是应用程序, 因此不执行任何操作
       MOV ECX, [DS: 0x0000] ; 读取该应用程序数据段的大小
       MOV AX,2005*8
       MOV DS,AX
crackloop: ;整个用123填充
       ADD ECX,-1
       MOV BYTE [DS:ECX],123
       CMP ECX,0
       JNE crackloop
fin: ; 结束
      MOV EDX,4
       INT 0x40
```



可以看到正在运行的应用程序被破坏了。

原因是crack7修改了正在运行的color2程序的数据段。系统没法进行防护的主要原因是crack7并没有访问操作系统的段(摊手

为了解决这个问题,我们要利用CPU提供的LDT功能。只要为每个程序设置对应的LDT,CPU就可以把程序对内存的访问限制在它所对应的段中。

我们之前没设置过ldtr, 我们现在进行设置。

然后我们修改启动程序的代码,在段号加上4,来表示他是LDT (也就是将Table Indicator位置成1)

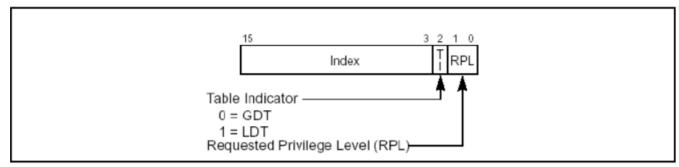
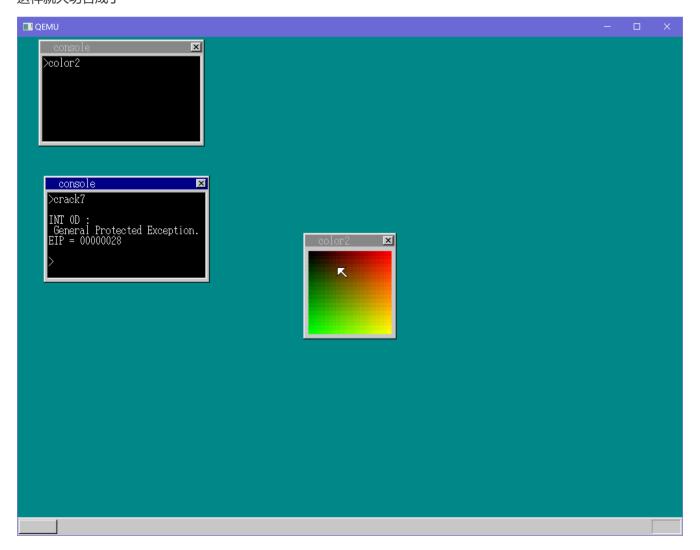


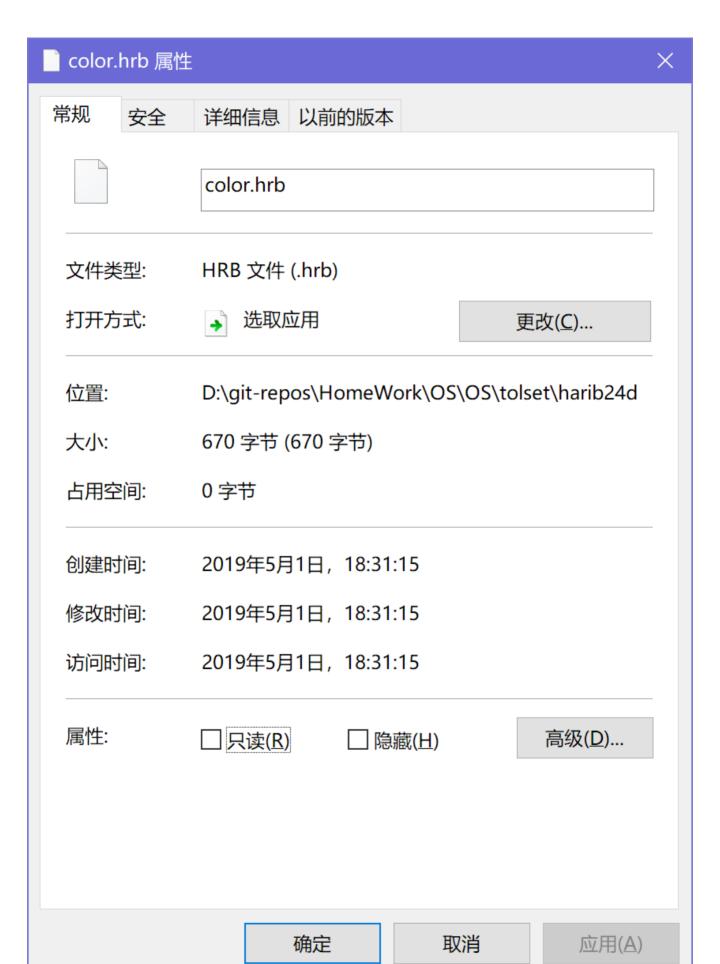
Figure 3-6. Segment Selector

```
set_segmdesc(task->ldt + 0, finfo->size - 1, (int) p, AR_CODE32_ER + 0x60);
set_segmdesc(task->ldt + 1, segsiz - 1, (int) q, AR_DATA32_RW + 0x60);
for (i = 0; i < datsiz; i++) {
    q[esp + i] = p[dathrb + i];
}
start_app(0x1b, 0 * 8 + 4, esp, 1 * 8 + 4, &(task->tss.esp0));
```

## 这样就大功告成了



如果还想搞破坏的话,那么恶意程序只能使用lldt来重设ldtr到别的程序,但lldt是系统专用指令,所以这个操作是会被CPU拦截下来的。



应用程序的大小急剧的增长,究其原因,是因为不管他用没用到某些API,所有API的代码都被添加到了应用程序当中,究其原因,是因为尽管链接器可以按需链接,但链接一次链接会一整个obj文件,并不会单独的链接其中的某个函数。

接下来我们将API拆分成单独的文件,这样就可以按需链接了。



然后我们修改makefile,把之前的a\_nask.nas改成api001~020.nas

不过这样还是有些麻烦,我们使用库管理器来对这些obj文件进行管理。作者提供了一个库管理器。修改makefile,添加

```
GOLIB = $(TOOLPATH)golib00.exe

apilib.lib : Makefile $(OBJS_API)
    $(GOLIB) $(OBJS_API) out:apilib.lib
```

这样就可以利用作者提供的库管理器生成一个交 apilib.lib 的库

然后我们写一个头文件,囊括所有的API,然后写程序的时候只要include这个头文件就ok了,不用再进行单独的函数声明了。

然后整理makefile和我们的源码,拆分到不同的目录

make	像之前一样,生成一个包含操作系统内核及全部应用程序的磁盘映像
make run	"make"后启动QEMU
make install	"make"后将磁盘映像安装到软盘中
make full	将操作系统核心、apilib和应用程序全部make后生成磁盘映像
make run_full	"make full"后"make run"
make install_full	"make full"后"make install"
make run_os	将操作系统核心make后执行"make run",当只对操作系统核心进行修改时可使用这个命令
make clean	本来clean命令是用于清除临时文件的,但由于在这个Makefile中并不生成临时文件,因此这个命令不执行任何操作
make src_only	将生成的磁盘映像删除以释放磁盘空间
make clean_full	对操作系统核心、apilib和应用程序全部执行"make clean",这样将清除所有的临时文件
make src_only_full	对操作系统核心、apilib和应用程序全部执行"make src_only", 这样将清除所有的临时文件和最终生成物。不过执行这个命令后,"make"和"make run"就无法使用了(用带full版本的命令代替即可),make时会消耗更多的时间
make refresh	"make full"后"make clean_full"。从执行过"make src_only_full"的状态执行这个命令的话,就会恢复到可以直接"make"和"make run"的状态

测试make run\_full,正常编译,成功运行。拆分没有出差错

