thinking_2.md 9/21/2019

思考题 2

0、昨天我讲的 sched_init(void) 中,有这样的代码,for(i=1;i<NR_TASKS;i++) {task[i] = NULL;.....。没有涉及到 task[0],我提到 task[0] 已经给进程 0 了,请大家找到代码证据。

- 1、进程0的task_struct、内核栈、用户栈在哪?证明进程0的用户栈就是未激活进程0时的0特权栈,即user_stack,而进程0的内核栈并不是user_stack,给出代码证据。
- 2、在system

```
#define _set_gate(gate_addr,type,dpl,addr) \
           "movw %%dx,%%ax\n\t"
asm (
            "movw %0,%%dx\n\t"
            "movl %%eax,%1\n\t"
            "movl %%edx,%2"
            : "i" ((short) (0x8000+(dpl<<13)+(type<<8))), \
            "o" (*((char *) (gate_addr))), \
            "o" (*(4+(char *) (gate_addr))), \
            "d" ((char *) (addr)), "a" (0x00080000))
#define set_intr_gate(n,addr) \
    set gate(&idt[n],14,0,addr)
#define set_trap_gate(n,addr) \
    _set_gate(&idt[n],15,0,addr)
#define set_system_gate(n,addr) \
    _set_gate(&idt[n],15,3,addr)
```

- 3、这里中断门、陷阱门、系统调用都是通过 _set_gate 设置的,用的是同一个嵌入汇编代码,比较明显的差别是 dpl 一个是3,另外两个是0,这是为什么?说明理由。
- 4、进程 0 fork 进程 1 之前,为什么先要调用 move_to_user_mode()? 用的是什么方法? 解释其中的道理。
- 5、在 IA-32 中,有大约 20 多个指令是只能在 0 特权级下使用,其他的指令,比如 cli ,并没有这个约定。奇怪的是,在 Linux0.11 中,在 3 特权级的进程代码并不能使用 cli 指令,会报特权级错误,这是为什么?请解释并给出代码证据。
- 6、用户进程自己设计一套 LDT 表,并与 GDT 挂接,是否可行,为什么?
- 7、分析初始化 IDT、GDT、LDT 的代码。
- 8、在 sched_init(void) 函数中有这样的代码:

```
for(i = 1;i < NR_TASKS; i++) {
  task[i] = NULL;</pre>
```

thinking_2.md 9/21/2019

.....

但并未涉及 task[0], 从后续代码能感觉到已经给了进程 0, 请给出代码证据。