《计算机与操作系统》第四次实验

1. 实验代码

1.1 读写公平

```
1
      void read_fair(int slices) {
 2
          P(&S);
 3
          P(&reader count mutex);
          P(&reader_mutex);
 5
          if (++readers == 1)
 6
              P(&rw_mutex); // 有读者, 禁止写
 7
 8
          V(&reader_mutex);
 9
10
          V(&S);
11
          read_proc(slices);
12
13
14
          P(&reader_mutex);
15
          if (--readers == 0)
              V(&rw_mutex); // 没有读者,可以开始写了
16
          V(&reader_mutex);
17
          V(&reader_count_mutex);
18
19
20
21
      void write_fair(int slices) {
22
          P(&S);
23
          P(&rw_mutex);
          write_proc(slices);
24
25
          V(&rw_mutex);
26
          V(&S);
27
```

1.2 读者优先

```
1
 2
      void read_rf(int slices) {
 3
          P(&reader_count_mutex);
 4
          P(&reader_mutex);
 5
          if (++readers == 1)
              P(&writer_mutex); // 有读者时不允许写
 6
 7
          V(&reader_mutex);
 8
 9
          read_proc(slices);
10
11
          P(&reader_mutex);
          if (--readers == 0)
12
              V(&writer_mutex); // 没有读者时可以开始写
13
14
          V(&reader_mutex);
          V(&reader_count_mutex);
15
16
      }
17
18
      void write_rf(int slices) {
19
          P(&writer_mutex);
```

```
write_proc(slices);

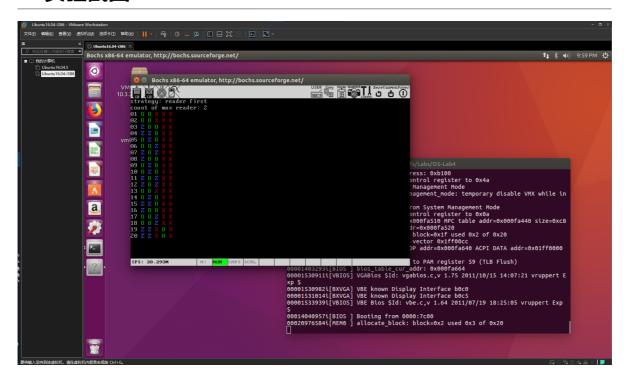
V(&writer_mutex);

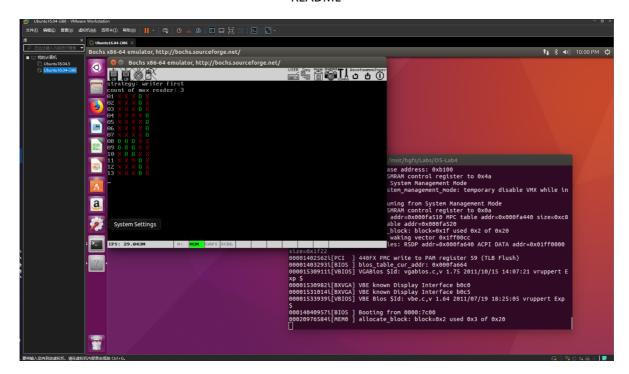
}
```

1.3 写者优先

```
1
 2
      void read_wf(int slices) {
          P(&rw_mutex);
 3
 4
          P(&reader_mutex);
 5
          if (++readers == 1)
              P(&writer_mutex); // 有读者时不允许写
 6
          V(&reader_mutex);
          V(&rw_mutex);
 8
9
          P(&reader_count_mutex);
10
          read_proc(slices);
11
12
          V(&reader_count_mutex);
13
14
          P(&reader_mutex);
15
          if (--readers == 0)
16
              V(&writer_mutex); // 没有读者时可以开始写
17
          V(&reader_mutex);
18
     }
19
      void write_wf(int slices) {
20
21
          P(&rw_mutex);
22
          P(&writer_mutex);
23
          write_proc(slices);
24
          V(&writer_mutex);
          V(&rw_mutex);
25
26
```

2. 实验截图





3. 实验问题

3.1 进程是什么?

进程是计算机中的程序关于某个数据集合上的一次运行活动,是系统**进行资源分配和调度的基本单位**。从宏观来看,它有自己的目标(功能),同时又能受控于进程调度模块;从微观来看,它可以利用系统的资源,有自己的代码和数据,同时拥有自己的堆栈,进程需要被调度。

3.2 进程表是什么?

进程表是存储进程状态信息的数据结构。进程表是进程存在的唯一标识,是操作系统用来记录和刻画进程状态及环境信息的数据结构,是进程动态特征的汇集,也是操作系统掌握进程的唯一资料结构和管理进程的主要依据。

3.3 进程栈是什么?

进程运行时自身的堆栈。

3.4 当寄存器的值已经被保存到进程表内, esp 应该指向何处来避免 破坏进程表的值?

进程运行时, esp 指向堆栈中的某个位置。寄存器的值刚刚被保存到进程表内, esp 是指向进程表某个位置的。如果接下来进行任何的堆栈操作,都会破坏掉进程表的值。为解决这个问题,使用内核栈,让 esp 指向内核栈。

3.5 tty **是什么**?

Teletype 的缩写。终端是一种字符型设备,它有多种类型,通常使用 TTY 来简称各种类型的终端设备。不同 TTY 对应的输入设备是同一个键盘。

3.6 不同的 tty 为什么输出不同的画面在同一个显示器上?

不同 TTY 各有一个 CONSOLE, 各个 CONSOLE 公用同一块显存。虽然不同的 TTY 对应的输入设备是同一个键盘,但输出却好比是在不同的显示器上,因为不同的 TTY 对应的屏幕画面可能是迥然不同的。实际上,我们当然是在使用同一个显示器,画面的不同只不过是因为显示了显存的不同位置罢了。

3.7 解释 tty 任务执行的过程?

在 TTY 任务中执行一个循环,这个循环将轮询每一个 TTY,处理它的事件,包括从键盘缓冲区读取数据、显示字符等内容。轮询到每一个 TTY 时:

- **1.** 处理输入: 查看其是否为当前 TTY。只有当某个 TTY 对应的控制台是当前控制台时,它才可以读取键盘缓冲区;
- 2. 处理输出: 如果有要显示的内容则显示它。

3.8 tty 结构体中大概包括哪些内容?

```
#define TTY_IN_BYTES 256 /* tty input S size */
 2
 3
       struct s_console;
 4
       /* TTY */
 5
 6
       typedef struct {
           u32 in_buf[TTY_IN_BYTES]; /* TTY 输入缓冲区 */
 7

      u32 *p_inbuf_head;
      /* 指向缓冲区中下一个空闲位置 */

      u32 *p_inbuf_tail;
      /* 指向键盘任务应处理的键值 */

      int inbuf_count;
      /* 缓冲区中已经填充了多少 */

 8
 9
10
11
            struct s_console *p_console;
12
13 } TTY;
```

3.9 console 结构体中大概包括哪些内容?

```
/* CONSOLE */
 2
      typedef struct s console {
         unsigned int current_start_addr; /* 当前显示到了什么位置 */
 3
         unsigned int original_addr; /* 当前控制台对应显存位置 */
unsigned int v_mem_limit; /* 当前控制台占的显存大小 */
unsigned int cursor; /* 当前光标位置 */
 4
 5
 6
 7
         u8 color;
      } CONSOLE;
 8
9
10
      #define SCR_UP 1 /* scroll forward */
      #define SCR_DN -1 /* scroll backward */
11
12
      #define SCREEN_SIZE (80 * 25)
13
     #define SCREEN WIDTH
14
                                80
15
16
     #define DEFAULT_CHAR_COLOR 0x07 /* 0000 0111 黑底白字 */
```

3.10 什么是时间片?

3.11 结合实验代码解释什么是内核函数? 什么是系统调用?