实验八 进程同步机制 实验报告

数据科学与计算机学院 计算机科学与技术 2016 级 王凯祺 16337233

2018年5月16日

1 实验目的

- 用于互斥和同步的计数信号量机制
- 多个进程能够利用计数信号量机制实现临界区互斥
- 合作进程在并发时,利用计数信号量,可以按规定的时序执行各自的操作,实现复杂的同步,确保进程并发的情况正确完成使命

2 实验要求

- 内核实现 do_p() 原语, 在 c 语言中用 p(int sem_id) 调用
- 内核实现 do_v() 原语, 在 c 语言中用 v(int sem_id) 调用
- 内核实现 do_getsem() 原语,在 c 语言中用 getsem(int init_val) 调用, 参数为信号量的初值
- 内核实现 do_freesem(int sem_id), 在 c 语言中用 freesem(int sem_id) 调用

3 实验步骤

3.1 解决历史遗留问题

老师提供的银行存款程序是长这样的:

```
include "process.h"
   include "sync.h"
3
   int bankbalance=1000; /*银行帐户余额1000元*/
   void main() {
       int pid, sem_id;
5
6
       int t,totalsave=0,totaldraw=0;
7
       sem_id=GetSem(1);
8
       pid=fork();
9
       if (pid==-1) {printf("error in fork!");exit(-1);}
10
       if (pid) {
           while (1) {
11
12
               p(sem_id);
13
               t=bankbalance; /*父进程反复存钱,每次10元*/
14
              delay(3);
15
               t=t+10;
```

```
16
                delay(2)
17
                bankbalance=t;
18
                totalsave+=t;
                printf( "bankbalance=%d,%totalsave=%d" , bankbalance,totalsave );
19
20
                v(sem_id);
21
22
           exit(0);
23
24
       else {
25
           /*子进程反复取钱,每次20元*/
26
           exit(0);
27
28
```

我估算了一下这个程序编译后的大小,发现可能远大于 512 字节。由于我在实验三的时候过于自信地认为用户程序应该不会超过 512 字节,所以在内存里为每个用户程序都只预留了 512 字节的空间。在上个实验中,fork 测试程序已经差不多占满了,因此在这个实验中必须得为用户程序扩容。那么,我们需要重新布局软盘空间、重新分配内存空间、修改复制函数。

在实验七中我实现的 fork 是复制进程,而不是复制线程。具体为:复制 CS、DS、ES、SS中的数据复制一份。现在由于要使用共享变量,必须使用线程而非进程。我只需要不再复制 CS、DS、ES,只复制 SS中的数据。

3.2 Sleep 函数

老师的程序里使用了 Sleep 函数,是为了显著增加 RC 问题发生的概率。如果不加 Sleep 函数,此 RC 问题可能要花很长时间才能测试出来。

我使用系统调用来实现 Sleep 函数。用户程序调用 Sleep 函数时,启动中断服务程序。中断服务程序先做 save 操作,然后将当前进程阻塞,并记录该进程还需等待的秒数。每当时钟中断发生时,等待秒数 -1。当秒数减至 0 时,将当前进程恢复为就绪。

Sleep 中断核心代码展示:

```
void sleepint() {
1
2
       int sleeptime;
3
       save();
       sleeptime = new_pcb.ax;
4
5
       if (sleeptime > 0) {
6
            PCBlist[now_process].status = BLOCK;
7
            sleepqueue[sleepqueue_top].val = now_process;
8
            sleepqueue[sleepqueue_top].sleeptime = sleeptime;
9
            ++ sleepqueue_top;
10
11
       exchange();
12
```

时钟中断核心代码展示:

```
8
                for (j = i; j + 1 < sleepqueue_top; ++j) {</pre>
9
                     sleepqueue[j].val = sleepqueue[j + 1].val;
10
                     sleepqueue[j].sleeptime = sleepqueue[j + 1].sleeptime;
11
12
                 -- i;
13
                -- sleepqueue_top;
14
            }
15
16
        exchange();
17
```

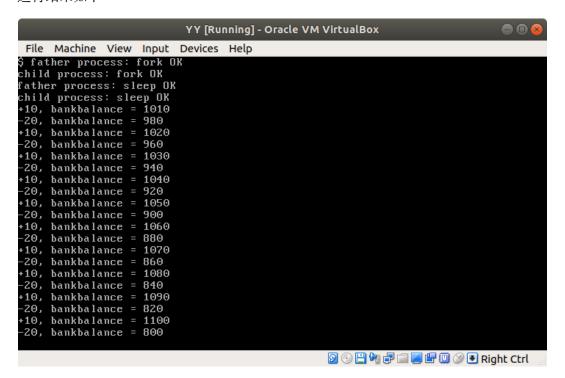
3.3 测试 RC 问题

我将老师的代码有关信号量的函数全部删去,测试一下是否真的会产生 RC 问题。测试代码如下:

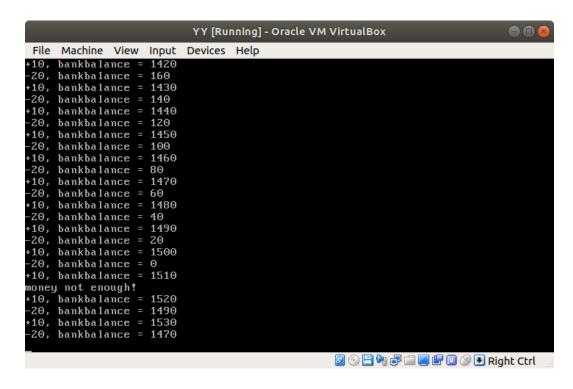
```
1
   #include "stdlib.h"
   #include "stdio.h"
3
   #include "sync.h"
4
5
   int bankbalance = 1000;
6
7
   void syncmain() {
8
        int pid, sem_id;
9
        int t, i;
10
    /* sem_id = getSem(1); */
11
        if (sem_id >= 0 && sem_id < 64) {</pre>
12
            puts_no_new_line("Applying_signal:_sem_id_=_");
13
            printint(sem_id);
        } else {
14
15
            puts("error_while_applying_signal");
16
17
        pid = fork();
18
        if (pid == -1) {
            puts("error_in_fork!");
19
20
            exit(-1);
21
22
        if (pid) {
23
            puts("father_process:_fork_OK");
24
            sleep(2);
25
            puts("father_process:_sleep_OK");
26
            while (1) {
27
    /*
                P(sem_id); */
28
                t = bankbalance;
29
                sleep(3);
30
                t = t + 10;
31
                sleep(2);
32
                bankbalance = t;
33
                puts_no_new_line("+10, _bankbalance_=_");
34
                printint(bankbalance);
35
   /*
                V(sem_id); */
36
37
            exit(0);
```

```
38
        } else {
39
            puts("child_process:_fork_OK");
40
            sleep(2);
41
            puts("child_process:_sleep_OK");
42
            while (1) {
43
                P(sem_id); */
44
                t = bankbalance;
45
                sleep(3);
46
                t = t - 20;
47
                sleep(2);
48
                if (t >= 0) {
49
                     bankbalance = t;
                     puts_no_new_line("-20,_bankbalance_=_");
50
51
                     printint(bankbalance);
52
                 } else {
53
                     puts("money_not_enough!");
54
55
    /*
                 V(sem_id); */
56
57
            exit(0);
58
59
   }
```

运行结果如下:



RC 问题在第一次取款的时候就出现了!如果只有这一张截图,并不能证明就是 RC 问题的锅。RC 问题的根源是两个进程共享变量,如果这个变量是私有的,那么上面这张截图是正常的。



我们耐心地等 bankbalance 跑到 0 ,在不够钱的下一次取款,余额重新回到 1490 ,证明了 bankbalance 这个变量是共享变量。导致账面出错的原因就是 RC 问题。

3.4 设计信号量数组

```
      1
      int signalav[64];
      // 表示信号量是否被使用

      2
      int signal[64];
      // 表示信号量的值

      3
      int signalqueue_top[64];
      // 表示信号量队列长度

      4
      int signalqueue[64][64];
      // 表示信号量队列(进程编号)
```

本来想用指针实现队列的,我不会写动态内存分配还是算了吧……

3.5 设计信号量中断服务程序

我给信号量中断服务程序分配了一个中断号: 25h, 再对 4 个功能分别分配功能号。

函数	功能	功能号	传入参数	返回参数
getSem	申请一个新的信号量	ah = 00h	$dx = \overline{\partial}$	ax = 信号量编号
P	P 操作	ah = 01h	dx = 信号量编号	-
V	V 操作	ah = 02h	dx = 信号量编号	-
freeSem	释放一个信号量	ah = 03h	dx = 信号量编号	-

核心代码如下:

```
1
   void signalint() {
       int p, d, i, ok;
2
3
       save();
4
       p = new_pcb.ax >> 8;
5
       d = new_pcb.dx;
6
       if (p == 0x0) {
7
           ok = -1;
8
           if (d > 0) {
```

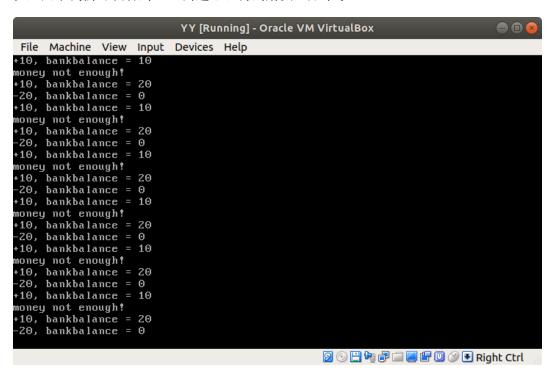
```
9
                for (i = 0; i < 64; ++i)
10
                     if (signalav[i] == 0) {
11
                         signalav[i] = 1;
                         signal[i] = d;
12
13
                         ok = i;
14
                         break;
15
16
17
            new_pcb.ax = ok;
18
        } else
19
        if (p == 0x1) {
20
            if (d >= 0 \&\& d < 64 \&\& signalav[d]) {
21
                -- signal[d];
22
                if (signal[d] < 0) {
23
                     signalqueue[d][ signalqueue_top[d]++ ] = now_process;
24
                     PCBlist[now_process].status = BLOCK;
25
26
            }
27
        } else
28
        if (p == 0x2) {
29
            if (d >= 0 && d < 64 && signalav[d]) {</pre>
30
                ++ signal[d];
31
                if (signal[d] <= 0) {
32
                     PCBlist[ signalqueue[d][0] ].status = READY;
33
                     for (i = 0; i + 1 < signalqueue_top[d]; ++i)</pre>
34
                         signalqueue[d][i] = signalqueue[d][i + 1];
35
                     -- signalqueue_top[d];
36
                }
37
            }
38
        } else
39
        if (p == 0x3) {
40
            if (d >= 0 && d < 64 && signalav[d]) {</pre>
41
                signalav[d] = 0;
42
            }
43
44
        exchange();
45
```

3.6 再次测试 RC 问题

做好信号量的工作后,将之前的测试代码加上信号量进行测试。

```
YY [Running] - Oracle VM VirtualBox
                                                                                 File Machine View Input Devices Help
 Applying signal: sem_id = 0
father process: fork OK
child process: fork OK
father process: fork UK
father process: sleep OK
child process: sleep OK
+10, bankbalance = 1010
-20, bankbalance = 990
+10, bankbalance
-20, bankbalance = 980
10, bankbalance =
                    990
-20, bankbalance
                  = 970
+10, bankbalance = 980
-20, bankbalance =
                    960
+10, bankbalance = 970
20, bankbalance
                    950
+10, bankbalance = 960
-20, bankbalance =
                    940
+10, bankbalance =
                    950
-20, bankbalance = 930
                    940
+10, bankbalance
-20, bankbalance = 920
10, bankbalance
                  = 930
                  = 910
20, bankbalance
```

在上图中我们可以看到 RC 问题已经得到解决。账平了!



再上一张图,是儿子取完钱没钱了,RC问题也没出问题。

4 实验总结

单纯信号量这个实验来说,在充分理解信号量原理的基础上实现,还是挺简单的。我花了 1个小时写好调好 Sleep 函数,再花 1个小时写好调好信号量。最花时间的是解决历史遗留问题。特别是之前对未来的预判不足,导致资源不足,需要花大量的精力来扩展资源。同样的事情也发生在 Youtube , Youtube 没有预料到有视频的点赞数会超过 32 位整型的范围,故点赞数量是用

32 位整型存储的。结果那一夜,小苹果的视频点赞量爆 int 了……更新整个数据库是个非常庞大的工程。如果在之前有预见,做好扩展的准备,就不会这么麻烦。

同样的事情也应用在 FAT32 文件系统上,也是由于使用了 32 位整型,单文件大小最大为 4GB 。随着科技的发展,4GB 的单文件大小明显不够用,那么又要写一套新的文件系统。我觉得程序的可扩展性是非常重要的,无论在何时,都不要想着用户资源"应该"不会超过多少 GB ,而要随时保留扩展的余地(当然,我现在从原来假定用户程序不超过 512 字节改成假定用户程序不超过 4KB ,也没有保留未来扩展的余地,要是程序超过 4KB ,我又要去改内核了)。