# 北京交通大學

# 《操作系统》

实验一

操作系统初步

学号: 16281052

姓名: 杨涵晨

班级: 计科 1601

专业: 计算机科学与技术

### 一. 系统调用实验

要求: 1、参考下列网址中的程序。阅读分别运行用 API 接口函数 getpid() 直接调用和汇编中断调用两种方式调用 Linux 操作系统的同一个系统调用 getpid 的程序(请问 getpid 的系统调用号是多少? linux 系统调用的中断向量号是多少?)。

- 2、上机完成习题 1.13。
- 3、阅读 pintos 操作系统源代码,画出系统调用实现的流程图。

#### 1.1 题解答:

API 接口函数的直接调用代码如下:可以看到直接利用 getpid()函数进行,然后返回到预先定义好的变量 pid 中。然后将 pid 打印出来。

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>

int main()
{
    pid_t pid;
    pid = getpid();
    printf("%d\n",pid);

    return 0;
}
```

利用 gcc 进行编译,生成可执行文件然后运行得到: 3064

通过查看文档发现,getpid()函数功能为进行进程的查看,返回值为进程识别码。

```
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/l gcc getpid.c -o getpid -Wall yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/l ./getpid 3064
```

通过进行 linux 系统调用号查询,查看 vim 中的文件,可以看到这我的系统中 getpid 为 172.

```
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
```

```
kernel/timer.c */
       __NR_g<mark>e</mark>tpid 172
#define
 #define
#define
        NR_getuid 174
 SYSCALL( NR getuid, sys getuid)
```

在汇编代码中调用中,利用汇编的软中断进行调用,int 0x80;将汇编代码 嵌套在 c 中。代码如下:

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int main()
{
      pid_t tt;
      asm volatile (
           "movl $0x14, %%eax\n\t"
           "int $0x80\n\t"
           :"=m"(tt)
       );
      printf(" current PID is : %u\n",tt);
      return 0;
```

执行结果如下: 其中汇编代码的中断向量号为 0x14.

```
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 gcc getpid2.c -Wall -o getpid2 yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 ./getpid2 current PID is: 3173
```

#### 1.2 题解答:

C语言的程序代码如下进行 gcc编译与执行,直接调用 printf()函数, 进行实现

```
#include <stdio.h>
int main()
   printf("hello world!!!");
   return 0;
```

执行结果如下:

```
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 gcc hello.c -o hello -Wall
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 ./hello
hello world!!!%
```

汇编的代码如下,通过 nasm 进行编译和实现。

```
section .data
                "Hello, world!",0xA
msg
len
                $ - msg
section .text
   global _start
_start:
              eax,4
              ebx,1
              ecx, msg
              edx,len
      int
              0x80
              eax,1
              ebx,ebx
              0x80
       int
```

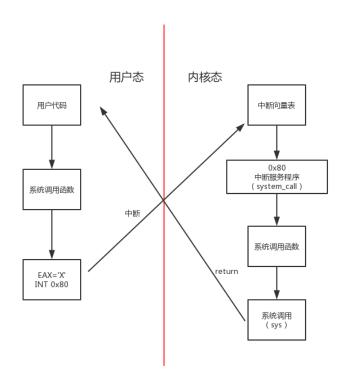
#### 执行结果如下:

```
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
yhc@yhc-virtual-machine
Hello, world!
yhc@yhc-virtual-machine

/mnt/hgfs/share/1
/mnt/hgfs/share/1
/mnt/hgfs/share/1
/mnt/hgfs/share/1
```

#### 1.3 题解答

流程图如下:区分用户态和内核态。



# 二. 并发实验

要求: 1、编译运行该程序(cpu.c),观察输出结果,说明程序功能。(编译命令: gcc -o cpu cpu.c -Wall)(执行命令: ./cpu)

2、再次按下面的运行并观察结果: 执行命令: ./cpu A & ; ./cpu B & ; ./cpu C & ; ./cpu D & 程序 cpu 运行了几次? 他们运行的顺序有何特点和规律? 请结合操作系统的特征进行解释。

#### 2.1 题解答

主要功能为:

1. 当输入两个参数时,进行 stderr 标准错误,打印"usage: cpu<string>"

```
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 ./cpu 2 A
usage: cpu <string>
x yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1
```

2.但是当只有一个参数时进行打印,通过循环语句进行限制,循环 10 次后停止。中间通过 sleep(2) 让程序执行过程中阻塞两秒。

```
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/l gcc cpu.c -o cpu -Wall yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/l ./cpu A &;./cpu B &./cpu C &;./cpu D &; ./cpu A &;./cpu B &./cpu C &;./cpu B &./cpu B &./cpu C &;./cpu B &./cpu B
```

四个程序同步进行时我们可以看见。执行时好像没有规律可循。

```
• yhc@yhc-virtual-machine //mnt/hgfs/share/1 A
C
D
B
A
D
C
B
B
B
D
A
C
C
D
A
B
C
D
A
B
C
D
A
B
C
D
A
B
C
D
B
C
A
D
B
C
A
D
B
C
A
D
B
C
A
D
B
C
A
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
D
B
C
```

主要原因如下:现代操作系统中进程的运行都是并发实现的,并不是像以前的单道批处理的操作系统那样,总是按照进程进入内存的先后顺序来执行,因此进程的运行的顺序并没有规律。现代 CPU 一般都是多核 CUP,因此实验中的四个进程可能也不是简单的在一个 CPU 中并发,而有可能是在多个 CPU 核心中并行运行,也有可能某两个进程在一个 CPU 核心中并发运行,和其他的进程在不同的 CPU 核心中并行运行。所以进程的运行顺序并没有特别的规律。

#### 代码如下:

```
#include <stdio.h>
#include <stdib.h>
#include <sys/time.h>
#include <assert.h>
#include <unistd.h>

int main(int argc, char *argv[])
{
    if (argc != 2) {
        fprintf(stderr, "usage: cpu <string>\n");
        exit(1);
    }
        char *str = argv[1];
        int i = 10;
        while (i-- >= 0) {
        sleep(2);
        printf("%s\n", str);
        }
        return 0;
}
```

# 三、内存分配实验

要求: 1、阅读并编译运行该程序(mem.c),观察输出结果,说明程序功能。 (命令: gcc -o mem mem.c -Wall)

2、再次按下面的命令运行并观察结果。两个分别运行的程序分配的内存地址是否相同?是否共享同一块物理内存区域?为什么?命令./mem &; ./mem &

#### 3.1 题解答

主要功能为:通过一个 while 循环对分配好的内存地址进行累加。每累加一次进行一次 sleep。

运行程序如下:我们可以看到开辟的两个进程用了两个不同的物理地址,分别为 0x7f9010,0x20c7010.所以物理地址并不相同

```
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 gcc mem.c -o mem -Wall yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 ./mem & ; ./mem & [1] 3550 [2] 3551 (3550) address pointed to by p: 0x7f9010 (3551) address pointed to by p: 0x20c7010
```

不能共用一块地址,如果进行共用,这个答案将会是 20,因为两个不同的进程都在给一个物理地址上做加法,这个导致了程序的混乱。如果想要进行共享,那必然要进行保存现场和回复现场。正确结果如下:

```
phc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 (3550) p: 1
(3551) p: 1
(3551) p: 2
(3550) p: 2
(3550) p: 3
(3551) p: 3
(3550) p: 4
(3551) p: 4
(3551) p: 5
(3550) p: 5
(3550) p: 5
(3550) p: 6
```

#### 实验代码如下:

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <assert.h>

int main(int argc, char *argv[])
{
    int *p = malloc(sizeof(int)); // a1
    assert(p != NULL);
    printf("(%d) address pointed to by p: %p\n",getpid(), p);
    *p = 0; // a3
    int i=10;
    while (i-->=0) {
        sleep(1);
        *p = *p + 1;
        printf("(%d) p: %d\n", getpid(), *p); // a4
        }
        return 0;
}
```

# 四、共享的问题

要求: 1、阅读并编译运行该程序,观察输出结果,说明程序功能。(编译命令: gcc -o thread thread.c -Wall -pthread)(执行命令1: ./thread 1000)

- 2、尝试其他输入参数并执行,并总结执行结果的有何规律?你能尝试解释它吗? (例如执行命令 2: ./thread 100000)(或者其他参数。)
- 3、提示:哪些变量是各个线程共享的,线程并发执行时访问共享变量会不会导致意想不到的问题。

#### 4.1 题解答

主要功能:通过命令行输入参数到 loop,然后利用 pthread\_create()进行线程开辟,其中第三个参数是线程运行函数的地址。

利用 worker 函数进行累加 counter,因为 counter 是一个全局变量,利用两个 pthread\_create()进行两个累计,然后利用 pthread\_join()函数进行进程回收。

最后利用 printf()打印全局变量 counter 的值。

实验代码如下:

```
#include <string.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <errno.h>
#include <ctype.h>

volatile int counter = 0;
int loops;

void *worker(void *arg) {
   int i;
   for (i = 0; i < loops; i++) {
      counter++;
   }
   return NULL;
}

int main(int argc, char *argv[]) {
   if (argc != 2) {</pre>
```

```
fprintf(stderr, "usage: threads <value>\n");
    exit(1);
}
loops = atoi(argv[1]);
pthread_t p1, p2;
printf("Initial value : %d\n", counter);

pthread_create(&p1, NULL, worker, NULL);
pthread_create(&p2, NULL, worker, NULL);
pthread_join(p1, NULL);
pthread_join(p2, NULL);
printf("Final value : %d\n", counter);
return 0;
}
```

对代码进行编译运行。我们可以发现,大部分结果都是输入参数的两倍,但是在线程数足够大的时候就会小于两倍,两个线程共享了一个执行函数 worker,进行 for 循环对 counter 进行累加。

```
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 gcc thread.c -o thread -Wall -pth
read
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 ./thread 100
Initial value : 0
Final value : 200
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 ./thread 1000
Initial value : 2000
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 ./thread 10000
Initial value : 0
Final value : 20000
x@A\+ o yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 ./thread 1000
Initial value : 0
Final value : 2000
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 ./thread 10000
Initial value : 0
Final value : 2000
yhc@yhc-virtual-machine /mnt/hgfs/share/1 ./thread 10000000000
Initial value : 0
Final value : 0
Final value : 1992780770
```

其中 counter, loops 这两个全局变量,和 worker()函数是共享的。