# 操作系统 实验 3 进线程切换

白晋斌 171860607 810594956@qq.com

# 目录

<b>—,</b>	重点,精华都在这里	. 3
1.	基本功能	3
2.	拓展功能	3
_,	实验要求	. 5
1.	1. 实现进程切换机制	5
1.	2. 实现 FORK、SLEEP、EXIT 系统调用	5
1.	3. 实现 pthread 库	5
三、	实验过程	. 5
0.	阅读框架代码	5
1.	<b>进程部分</b> 1.0 调度算法	
	1.1 补充完成 timerHandle 函数	
	1.2 补充完成 fork 函数	5
	1.3 补充完成 sleep 和 exit 函数	5
	1.4 测试环节	5
2.	线程部分	6
	2.0.自学	6
	2.1 调度算法	6
	2.2 线程切换过程的实现	6
	2.3 补充完成 create、exit、join、yield 函数	7
	2.4 测试环节	7
四、	拓展功能	. <i>7</i>
1.	线程部分	7
2.	进程部分	7
<i>∓</i> .	友情鸣谢	. 7

# 一、重点,精华都在这里

## 1.基本功能

以下图片表示已实现进程与线程功能。

```
Ponge9
child Process: 2, 6;
Pinge10-1
Pinge11-2
Ponge12
Pinge13-1
Pinge14-2
Ponge15
Pinge16-1
Pinge17-2
child Process: 2, 5;
Pinge18-1
Pinge29-2
Pinge20-1
Pinge21-2
Pinge23-2
Pinge24-1
Pinge23-2
Pinge25-2
child Process: 2, 4;
child Process: 2, 3;
child Process: 2, 3;
child Process: 2, 2;
child Process: 2, 2;
child Process: 2, 1;
child Process: 2, 0;
```

#### 2. 拓展功能

新线程的属性(create 函数第二个参数)、线程返回值(join 函数第二个参数)功能均已实现。第二部分即选做任务。

#### 2.2.8. pthread\_exit 库函数

```
void pthread_exit(void *retval);
```

pthread\_exit 函数会结束当前线程并通过 retval 返回值,该返回值由同一进程下 join 当前线程的线程获得. retval 返回值在本次实验中不强制要求实现,做为选做.具体参见man page.

#### 实际效果如下图:

#### 测试 1:

```
void * mytest(void *arg){
    //int i;
    int a=10086;
    pthread_exit(&a);
    return NULL;
}

int main(void) {{
        pthread_t test_ID;
        //int aa=1;
        void *m;
        pthread_create(&test_ID, NULL, mytest, NULL);
        pthread_join(test_ID, &m);
        printf("my test=%d",*(int *)m);
        int a = 1, b = 2;
```

```
my test=10086Pinge1-1
child Process: 2, 7;
Pinge2-2
Ponge3
Pinge4-1
fuPinge5-2
Ponge6
fuPinge7-1
Pinge8-2
child Process: 2, 6;
unPonge9
Pinge10-1
Pinge11-2
Ponge12
Pinge13-1
Pinge14-2
Ponge15
child Process: 2, 5;
Pinge16-1
Pinge17-2
Pinge18-1
Pinge19-2
Pinge20-1
Pinge21-2
```

## 测试 2:

```
void * mytest(void *arg){
    //int i;
    //int a=10086;
    pthread_exit(arg);
    return NULL;
}

int main(void) {
    pthread_t test_ID;
    int aa=1;
    void *m;
    pthread_create(&test_ID, NULL, mytest, &aa);
    pthread_join(test_ID, &m);
    printf("mv test=%d".*(int *)m):

    © © QEMU
my test=iPinge1-1
child Process: 2, 7;
Pinge2-2
Ponge3
Pinge4-1
Pinge5-2
Ponge6
Pinge7-1
Pinge8-2
child Process: 2, 6;
Ponge9
Pinge10-1
Pinge11-2
Ponge12
Pinge11-2
Ponge15
-
```

这证明我们的实现是正确的。

# 二、实验要求

本实验通过实现一个简单的任务调度,介绍**基于时间中断进行进程切换**以及**纯用户态的非抢占式的线程切换**完成任务调度的全过程。

- 1.1. 实现进程切换机制
- 1.2. 实现 FORK、SLEEP、EXIT 系统调用
- 1.3. 实现 pthread 库

# 三、实验过程

- 0.阅读框架代码
- 1. 进程部分
- 1.0 调度算法

遍历除 0 号进程和当前进程外的所有进程,如果找到 runable,调度即可。否则查看当前进程是否为 runable,是的话执行当前进程,否则执行 0 号进程。这么做也是为了使各进程调度几率相近,防止发生饥饿现象。

#### 1.1 补充完成 timerHandle 函数

这一块主要通过 putChar 来 debug。代码逻辑如下。

遍历所有线程,对 blocked 线程的 sleeptime-1;如果 sleeptime==0 则转换为 runable。

对当前线程 timecount-1, (我这里默认初始状态是 max, 减到 0 转换成 runable)。

如果当前线程 timecount==0,转换成 ruanable 然后执行调度算法。

## 1.2 补充完成 fork 函数

当我们通过 putChar 发现已经进入 1 号线程,就可以写 fork 了。

找一个 dead 的线程,复制用户空间,分别设置 stacktop,pid,state,timecount,sleeptime,寄存器(分开设置不能直接赋值),之后通过 eax 返回即可。

#### 1.3 补充完成 sleep 和 exit 函数

这两个函数很简单。sleep 是修改 state 和 sleeptime, exit 只需要修改 state。两个函数之后执行调度算法即可。

#### 1.4 测试环节

经过对前述环节没日没夜的 debug,出现如下输出即认为第一部分完成。

```
child Process: 2, 7;
child Process: 2, 6;
child Process: 2, 5;
child Process: 2, 4;
child Process: 2, 3;
child Process: 2, 2;
child Process: 2, 0;

child Process: 2, 0;
```

#### 2.线程部分

#### 2.0.自学

学习 create、exit、join、yield 的功能和使用方法 学习内联汇编的相关写法。

#### 2.1 调度算法

遍历所有线程,如果某线程是其他线程的爸爸,暂且忽略它。得到 runable 的可用线程。

#### 2.2 线程切换过程的实现

保存当前现场。

```
asm volatile("movl %%esp,%0":"=m"(tcb[current].cont.esp));
asm volatile("movl %%ebp,%0":"=m"(tcb[current].cont.ebp));
```

eip 则通过调用一个临时函数, 在函数内执行

```
asm volatile("movl 4(%%ebp), %0":"=r"(tcb[current].cont.eip));
```

这主要是因为我们发现如果直接将 eip 赋值给内存,系统会报错。

上网查询资料得知. eax、ebx、ecx、edx 等其他寄存器不需要保存亦可。

切换线程. 修改状态值及 current。

恢复新线程现场。之后跳转执行即可。

```
asm volatile("movl %0, %%eax"::"r"(eip));
asm volatile("movl %0, %%esp"::"m"(esp));
asm volatile("movl %0, %%ebp"::"m"(ebp));
asm volatile("jmp *%eax");
```

## 2.3 补充完成 create、exit、join、yield 函数

create 函数通过寻找 dead 线程,之后给新线程初始化后,构造堆栈。因为esp+8 是第一个参数的位置,我们只需要提前放到相应的位置即可。之后调度执行。(一说 create 无需调度,这取决于操作系统,例如 creation option 参数即指建立后的线程是挂起还是直接运行。故为了提高我们的执行效率,避免 0 号线程空转,则选取创建后立即执行的策略)。

后在实现拓展功能时,发现 create 就执行容易产生时序问题,故这里改成 create 仅创建不调度执行。

exit、join、yield 主要就是改状态然后调度。特别注意的是,join 要额外设置一下 joinid。

#### 2.4 测试环节

经过对前述环节没日没夜的 debug,出现如下输出即认为第二部分完成。

```
Ponge9
child Process: 2, 6;
Pinge10-1
Pinge11-2
Ponge12
Pinge13-1
Pinge14-2
Ponge15
Pinge16-1
Pinge17-2
child Process: 2, 5;
Pinge18-1
Pinge20-1
Pinge20-1
Pinge21-2
Pinge20-1
Pinge23-2
Pinge24-1
Pinge25-2
Child Process: 2, 4;
child Process: 2, 3;
child Process: 2, 3;
child Process: 2, 0;
```

# 四、拓展功能

## 1.线程部分

对调度算法进行了优化,不单单是无脑遍历,而是企图寻找其他可调度进程,不行的话看自己能不能上,能上则自己上,不行的话 0 号线程接盘。

#### 2.进程部分

新线程的属性(create 函数第二个参数)、线程返回值(join 函数第二个参数)功能均已实现。

# 五、友情鸣谢

感谢老师助教和各位群友鼎力相助!!!