上机实践时间:

 课程名称: 操作系统实践
 年级: 2023级
 上机实践成绩:

 指导教师: 张民
 姓名: 李彤

 上机实践名称: 修改alarm-priority
 学号: 10235101500
 上机实践日期: 2024.10.28

组号:

实验三 241028-修改alarm-priority

此处省略运行pintos

实验准备阶段——运行测试用例

上机实践编号:

如在build环境下make之后,运行 alarm-multiple 程序,输出正常

```
Boot complete.
Executing 'alarm-multiple':
(alarm-multiple) begin
(alarm-multiple) Creating 5 threads to sleep 7 times each.
(alarm-multiple) Thread 0 sleeps 10 ticks each time,
(alarm-multiple) thread 1 sleeps 20 ticks each time, and so on.
(alarm-multiple) If successful, product of iteration count and
(alarm-multiple) sleep duration will appear in nondescending order.
(alarm-multiple) thread 0: duration=10, iteration=1, product=10
(alarm-multiple) thread 0: duration=10, iteration=2, product=20
(alarm-multiple) thread 1: duration=20, iteration=1, product=20
(alarm-multiple) thread 0: duration=10, iteration=3, product=30
(alarm-multiple) thread 2: duration=30, iteration=1, product=30
(alarm-multiple) thread 0: duration=10, iteration=4, product=40
(alarm-multiple) thread 1: duration=20, iteration=2, product=40
(alarm-multiple) thread 3: duration=40, iteration=1, product=40
```

实验思路

要想将进程调用由队列的FIFO顺序改为按照优先级顺序调用,主要有两种实现方法:

- **顺序插入**: 在放入的时候,就按照优先级的大小排好序,取出时只需要弹出list头部的进程即可;
- **尾部插入**: 在放入时直接插入list的尾部,在取出时,遍历list搜索优先级最高的进程弹出。

在最开始的实验中,我使用的是 **顺序插入** 法,使得线程在进入队列时就能按照优先级排序,取出时直接从头部取出。

实验步骤

1. 解读list_insert_ordered

首先在list.c文件中找到函数list_insert_ordered,并在这个基础上实现顺序插入。其主要思想是通过for循环将待插入进程elem与进程list中的每一个进程进行优先级比较,找到正确的位置后再跳出循环,并调用list_insert

函数将其插入。

```
void
list_insert_ordered (struct list *list, struct list_elem *elem,
list_less_func *less, void *aux)

struct list_elem *e;

ASSERT (list != NULL);
ASSERT (elem != NULL);
ASSERT (less != NULL);

// e 適历list中的所有进程, 与elem的优先级进行比较
for (e = list_begin (list); e != list_end (list); e = list_next (e))
if (less (elem, e, aux))
// prio_cmp_func返回true的时候,说明elem的优先级比e大,所以此时可以把elem插入进程list中(顺序正确
break;

// 循环结束就说明已经找到了正确的位置,把进程插入
return list_insert (e, elem);
```

2. 实现函数prio_cmp_func

因为要基于优先级比较进行排列插入,所以这里还要实现一个能比较不同thread优先级的函数 prio_cmp_func。

注:不要忘记把prio_cmp_func**的函数声明添加到**list.h**文件中**(一开始确实忘了。。。)

```
/*compare two threads priority, return true when i is prior to o*/
bool

prio_cmp_func(struct list_elem *elem_i, struct list_elem *elem_o, void *aux)
{
    struct thread *thread_i = list_entry(elem_i, struct thread, elem);
    struct thread *thread_o = list_entry(elem_o, struct thread, elem);
    return thread_i->priority > thread_o->priority;
}
```

3. list_insert_ordered函数替换list_push_back函数

将比较函数prio_cmp_func写好之后,就可以使用list_insert_ordered函数实现顺序插入了,其实就是把thread.c文件中的尾插函数list_push_back都替换成函数list_insert_ordered。这里要改的函数分别为thread_unblock函数、thread_yield函数和init_thread函数 (Ctrl+F输入list_push_back可以快速检索出所有要更改的函数)。下面只给出了thread_unblock函数中的修改。

需要注意的是, **list_push_back和list_insert_ordered形参是不一样的** ,所以不能只改一个函数名。在这次实验中list_insert_ordered的 **第一个参数是线程list** ,**第二个参数是待插入线程** ,**第三个参数则是比较函数**

prio cmp func ,第四个参数我还没用到,就设置为空。

```
void thread_unblock(struct thread *t)

enum intr_level old_level;

ASSERT(is_thread(t));

old_level = intr_disable();
   ASSERT(t->status == THREAD_BLOCKED);
   // list_push_back (&ready_list, &t->elem);
   list_insert_ordered(&ready_list, &t->elem, prio_cmp_func, NULL);
   t->status = THREAD_READY;
   intr_set_level(old_level);
}
```

4. make

BUT,出现了ERROR。。。来看看怎么回事

粗略看一眼,大概是 **结构体thread的引用有点问题** ,然后又在 **thread/thread.h文件** 中找到了thread结构体的定义。

```
C thread.h 1 基
C alarm-priority.c 1 ♀
                                                        C thread.c 3 ♀
                      C init.c
                                                                         C list.c
                                                                                          C list.h
pintos > src > threads > C thread.h > 🔂 thread
       #ifndef THREADS_THREAD H
                                                                       thread
                                                                                     Aa ab ■* 第29项,
 77 > /** The `elem' member has a dual purpose. It can be an
       struct thread
           /* Owned by thread.c. */
 85
                                                   /**< Thread identifier. */
           tid t tid;
           enum thread status status;
                                                        Thread state. */
 87
           char name[16];
                                                   /**< Name (for debugging purposes). */</pre>
           uint8_t *stack;
           int priority;
                                                   /**< Priority. */
                                                   /**< List element for all threads list. */</pre>
           struct list elem allelem;
           /* Shared between thread.c and synch.c. */
 93
           struct list_elem elem;
```

再看list.c引用的头文件,发现确实 没有包含相关文件,然后就把thread.h文件加上了

```
alarm-priority.c 1 及 C init.c 1 及 C thread.h 1 及 C thread.c 3 及 C list.c X C list.h 1

ntos > src > lib > kernel > C list.c > ...

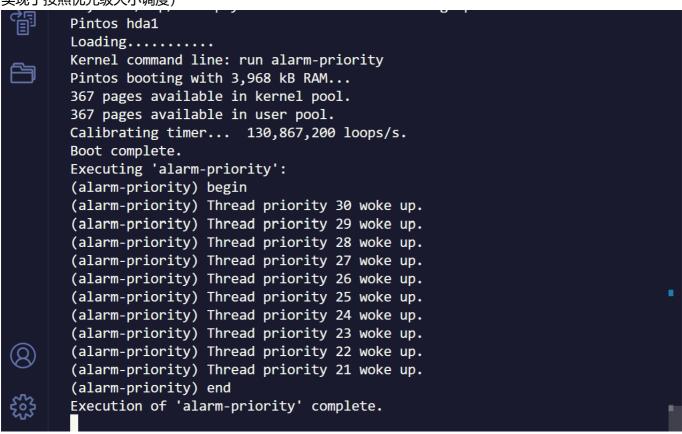
1 #include "list.h"

2 #include "../debug.h"

3 #include "threads/thread.h"
```

5. 再次执行make指令

这一次没有报错,于是接着执行 pintos -- run alarm-priority 指令,最终打印出的线程优先级由高到低(代表实现了按照优先级大小调度)



make check

也pass了。

实验心得

通过这次实验,我更加熟悉 thread 源码,并且对于 pintos 中线程创建及调度方法有更深的理解,在追溯与 thread 相关的函数的过程中也了解到了很多其他的函数的实现和功能,测试期间通过使用GDB、printf()进行调试,也让我对各种调试操作更加熟悉。