作業七: 實現Peterson's solution



指導大叔: 羅習五





作業目標及負責助教

- 作業目標:
 - 了解Peterson's solution如何實現
 - ●了解如何正確的實現spinlock
 - ●從組合語言的角度去思考對的和錯的Peterson's solution的實現方法

Peterson's solution的直觀實現方法

- 對照到我們的程式碼是「peterson_trival.c」

P0

```
1. while(1) { /*代表P0週而復始地想進入CS*/
     flag[0] = true; /*告訴大家, P0想進入CS*/
2.
     turn = 1; /*如果P1也想進入CS, 讓P1先進去*/
3.
     while(flag[1] == true AND turn ==1) /*P1進入權比較高,且P1想進入CS*/
4.
         ;//用while loop實作出wait
5.
6.
     /*critical section,可以於此更新共享資料結構*/
7.
8.
     flag[0] = false; /*離開CS, 因此將flag[0]設定為false。
9.
                      /*表示P0目前不需要待在CS了*/
10.
11.}
                                            註: AND即為C語法中的&&
```

P1

```
1. while(1) { /*代表P0週而復始地想進入CS*/
     flag[1] = true; /*告訴大家, P1想進入CS*/
2.
     turn = 0; /*如果P0也想進入CS, 讓P0先進去*/
3.
     while(flag[0] == true AND turn ==0) /*P0進入權比較高,且P0想進入CS*/
4.
         ;//用while loop實作出wait
5.
6.
     /*critical section,可以於此更新共享資料結構*/
7.
8.
     flag[1] = false; /*離開CS, 因此將flag[1]設定為false。
9.
                      /*表示P1目前不需要待在CS了*/
10.
11.}
                                            註: AND即為C語法中的&&
```

Peterson's solution的正確實現方法

- ▼ 下一頁是Peterson's solution的正確實現方法
- 對照到我們的程式碼是「peterson_correct.c」

正確的方法 下圖是p0

```
atomic_int turn=0;
1.
2.
       atomic_int flag[2] = \{0, 0\};
3.
      void p0(void) {
           printf("start p0\n");
4.
          while (1) {
5.
6.
              atomic_store(&flag[0], 1);
7.
              atomic_thread_fence(memory_order_seq_cst);
8.
              atomic_store(&turn, 1);
              while (atomic_load(&flag[1]) && atomic_load(&turn)==1)
9.
10.
                      //waiting
              //底下程式碼用於模擬在critical section
11.
12.
              in_cs++;
13.
              nanosleep(&ts, NULL);
14.
              if (in_cs == 2) fprintf(stderr, "p0及p1都在critical section\n");
15.
              p0_in_cs++;
16.
              nanosleep(&ts, NULL);
17.
              in_cs--;
              //離開critical section
18.
19.
              atomic_store(&flag[0], 0);
20.
21.
     中正大學 - 羅習五
```

編譯程式碼

- **直接打make會得到四個執行檔案**
- 請將這四個執行檔案都執行過一次

反組譯

- 你可以修改「peterson trival.c」盡量讓程式碼精簡
- 請反組譯「peterson_trival-O3」中的P0函數
- 請試著解釋「為什麼」 peterson_trival-O3 的執行結果是錯的 (問題二)

反組譯

- 在老師的電腦上「peterson_trival-g」的執行結果是對的
- 「peterson_trival-g」的速度比「peterson_correct-O3」還要來得快
- 請說明在你的電腦上,上述二個程式的正確與否,並說明速度的快慢(問題三)

反組譯的方法 以peterson_trival-g為例

```
$ gdb ./peterson_trival-g
(gdb) disassemble p0
Dump of assembler code for function p0:
   0x00000000000121f <+0>:
                                    %rbp
                            push
   0x0000000000001220 <+1>:
                                    %rsp,%rbp
                            mov
                                    0xe36(%rip),%rdi
   0x00000000000001223 <+4>: lea
                                                            # 0x2060
   0x000000000000122a <+11>: callq
                                    0x1040 <puts@plt>
   0x000000000000122f <+16>: movl
                                    $0x1,0x2dfb(%rip)
                                                             # 0x4034 <flag0>
   0x0000000000001239 <+26>: movl
                                    $0x1,0x2de9(%rip)
                                                             # 0x402c <turn>
   0x000000000001243 <+36>: nop
```

提示

- 可以參考上課的講義
- 就附在這份投影片的後面 (15~17)

錯誤版,反組譯

```
    cmpl $0x1,0x2015f5(%rip) # 0x20203c <flag1>
    movl $0x1,0x2015e7(%rip) # 0x202038 <flag0>
    movl $0x1,0x2015e5(%rip) # 0x202040 <turn>
    jne 0xa60 <p0+64>
    jmp 0xa5d <p0+61>
```

因為compare是效能瓶頸,因此編譯器將 compare往前挪,挪到 設定flag0之前

錯誤版, 反組譯(進一步解釋)

```
flag0 = 1;
turn = 1;
while (flag1==1 && turn==1)
```

```
if (flag1 != 1) jmp = trun
flag0 = 1;
turn = 1;
//while (flag1==1 && turn==1) 這一行不見了
//因為compiler看到第3行是「turn=1」,
//因此compiler認為while loop的結果只相依於flag1
if (jmp == true) goto out;
out:
//critical section
```

正確版, 反組譯

```
atomic store(&flag[0], 1);
1. 23
              0x2016ad(%rip),%rax
2.
       lea
                                           # 0x555555556038 <flag>
3.
              %rax,-0x30(%rbp)
       mov
4.
       movl
              $0x1,-0x34(%rbp)
              -0x34(%rbp),%eax
5.
       mov
              %eax,%edx
6.
       mov
              -0x30(%rbp),%rax
7.
       mov
              %edx,(%rax)
8.
       mov
9.
       mfence
               atomic_thread_fence(memory_order_seq_cst);
10. 24
11.
       mfence
               atomic store(&turn, 1);
12. 25
              0x201682(%rip),%rax
13.
       lea
                                           # 0x555555556030 <turn>
              %rax,-0x28(%rbp)
14.
       mov
              $0x1,-0x34(%rbp)
15.
       movl
              -0x34(%rbp),%eax
16.
       mov
17.
              %eax,%edx
       mov
              -0x28(%rbp),%rax
18.
       mov
              %edx,(%rax)
19.
       mov
       mfence
20.
```

作業繳交