# 华东师范大学计算机科学与技术学院上机实践报告

| 课程名称:操作系统          | 年级: 2022级       | 基础实验成绩:                    |
|--------------------|-----------------|----------------------------|
| <b>指导教师</b> :石亮    | <b>姓名</b> :田亦海  | 扩展思考成绩:                    |
| <b>上机实践名称</b> :实验1 | 学号: 10225101529 | <b>上机实践日期</b> : 2023年9月25日 |

# I 练习题

## Q2

在 **kernel/arch/aarch64/boot/raspi3/init/tools.S** 中 arm64\_elX\_to\_el1 函数的 LAB 1 TODO 1 处填写一行汇编代码,获取 CPU 当前异常级别。

### **A2**

查看汇编代码,发现后面根据寄存器x9的值,比较其是否为各个异常等级,继而设置为ex1.可知应该是在todo内将当前异常等级的值赋给了x9.补充代码如下:

```
/* LAB 1 TODO 1 BEGIN */
mrs x9, CurrentEL
/* LAB 1 TODO 1 END */
```

```
BEGIN_FUNC(arm64_elX_to_el1)
   /* LAB 1 TODO 1 BEGIN */
   mrs x9, CurrentEL
   /* LAB 1 TODO 1 END */
   // Check the current exception level.
   cmp x9, CURRENTEL_EL1
   beg .Ltarget
   cmp x9, CURRENTEL_EL2
   beq .Lin el2
   // Otherwise, we are in EL3.
   // Set EL2 to 64bit and enable the HVC instruction.
   mrs x9, scr el3
   mov x10, SCR_EL3_NS | SCR_EL3_HCE | SCR_EL3_RW
   orr x9, x9, x10
   msr scr_el3, x9
   // Set the return address and exception level.
   adr x9, .Ltarget
   msr elr el3, x9
   mov x9, SPSR ELX DAIF | SPSR ELX EL1H
   msr spsr_el3, x9
   eret
```

在 arm64\_elX\_to\_el1 函数的 LAB 1 TODO 2 处填写大约 4 行汇编代码,设置从 EL3 跳转到 EL1 所需的 elr el3 和 spsr el3 寄存器值

### **A3**

切换异常状态时,我们需要修改 ELR\_ELN 以及 SPSR\_ERN 的值。具体地,将 ELR\_ELN 设置为异常跳转恢复后地目标地址, SPSR\_ERN 设置一些处理器的状态。我们需要从EL3改变到EL1,因此设置 ELR\_EL3为.Ltarget的地址(即ret指令的位置),设置 SPSR\_EL3为 SPSR\_ELX\_DAIF | SPSR\_ELX\_EL1H,分别对应暂时屏蔽异常事件以及改变为EL1等级。代码:

```
/* LAB 1 TODO 2 BEGIN */
   adr x9, .Ltarget
   msr elr_el3, x9
   mov x9, SPSR_ELX_DAIF | SPSR_ELX_EL1H
   msr spsr_el3, x9
/* LAB 1 TODO 2 END */
```

```
// Set the return address and exception level.
/* LAB 1 TODO 2 BEGIN */
adr x9, .Ltarget
msr elr_el3, x9
mov x9, SPSR_ELX_DAIF | SPSR_ELX_EL1H
msr spsr_el3, x9
/* LAB 1 TODO 2 END */
eret
```

## Q6

在 **kernel/arch/aarch64/boot/raspi3/peripherals/uart.c** 中 LAB 1 TODO 3 处实现通过 UART 输出字符串的逻辑。

#### **A6**

这个就不用解释了

## **Q7**

在 kernel/arch/aarch64/boot/raspi3/init/tools.S 中 LAB 1 TODO 4 处填写一行汇编代码,以启用 MMU

经过查阅文档,我们知道 SCTLR\_EL1\_M 也就是 SCt1r\_el1 的第0位表示MMU的启动与否,因此我们用orr 指令将x8第0位置为1即可

第256行的意思是 x8=x8|1

在后面会把 x8 赋值给 sctlr\_ell的,这样就启动MMU了。

## Ⅱ 思考题

## Q1

阅读\_start 函数的开头,尝试说明 ChCore 是如何让其中一个核首先进入初始化流程,并让其他核暂停执行的

### **A1**

\_start函数是ChCore启动时先执行的一段代码,QEMU会先启动4个CPU核心,都执行\_start。需要让其中一个核先开始初始化。

```
BEGIN_FUNC(_start)
20
     mrs x8, mpidr_el1 //mpidr_el1中是当前PE的cpuid and x8, x8, #0xFF //保留低八位
21
23
       cbz x8, primary
                         //如果为0,则跳转到primary(0为cpu编号)
24
25
       /* hang all secondary processors before we introduce smp */
       b . //死循环
26
28 primary:
29
      /* Turn to el1 from other exception levels. */
       bl arm64_elX_to_el1 //函数调用,设置异常级别为el1
30
31
32
       /* Prepare stack pointer and jump to C. */
             x0, =boot_cpu_stack
33
                                 //以下为继续做的一些初始化内容
34
        add
              x0, x0, #INIT_STACK_SIZE
              sp, x0
35
       mov
36
37
       bl init_c
38
39
      /* Should never be here */
40
       ь.
41 END_FUNC(_start)
    //这样虽然四个核都执行_start,但只有cpue继续进行primary中的初始化,其他均被死循环挂起。
42
```

#### **Q4**

结合此前 ICS 课的知识,并参考 kernel.img 的反汇编(通过 aarch64-linux-gnu-objdump -S 可获得),说明为什么要在进入 C 函数之前设置启动栈。如果不设置,会发生什么?

#### 参考此段代码:

(左侧为kernel.img的反汇编,右侧为start.S)

```
18 .extern init_c
      000000080010 <primary>:
0010: 94001ffc bl 88000 <arm64_elX_to_el>
                                                                                                       19
20 BEGIN_FUNC(_start)
                                   ldr x0, 80028 \(\text{small}\) = \(\text{ets}\) = \(\text{ets}\) = \(\text{dt}\) x0, \(\text{ets}\) + \(\text{ets}\) = \(\text{ets}\) \(\text{ets}\) x0, \(\text{ets}\) + \(\text{ets}\) x0 \(\text{b}\) 8388 \(\text{ets}\) \(\text{ets}\) = \(\text{ets}\) 80924 \(\text{eprimary}\) + \(\text{ets}\)
      0014:
                  580000a0
                                                                                                       21
                                                                                                                                  x8, mpidr el1 //
       0018:
                  91400400
                                                                                                       22
                                                                                                                                  x8, x8, #0x
x8, primary
                  9100001f
       001c:
       0020:
                  940020e2
                  14000000
                                                                                                                       /* hang all secondary processors before we introduce smp */
                                                                                                       25
                                                                                                       26 b
27
28 primary:
                  00088980
                                   .word 0x00088980
       0028:
                                   .word 0x00000000
b 81030 < start_kernel_veneer+0xff8>
       002c:
                  00000000
                  14000400
                                                                                                                        /* Turn to el1 from other exception levels. */
      0034:
                  d503201f
                                   nop
                                                                                                       29
                                                                                                                                 arm64_elX_to_el1
       000000080038 < start kernel veneer>:
                                                                                                                       /* Prepare stack pointer and jump to C. */
                                   ldr x16, 80048 <_start_kernel_venee
adr x17, 8003c <_start_kernel_venee
add x16, x16, x17
       0038
                  58000090
                                                                                                       32
                  10000011
                                                                                                                                  x0, =boot_cpu_stack
x0, x0, #INIT_STACK_SIZE
                                                                                                       33
                                                                                                                       ĺdr
       0040:
                  8b110210
      0044:
0048:
                                   br x16
.word 0x0000ffc4
                                                                                                       35
                  d61f0200
                                                                                                                       mov
                                                                                                                                   SD. X0
                                                                                                       36
                  0000ffc4
                                                                                                       37
38
                                                                                                                       ы
                                                                                                                                  init_c
                                  .word 0xffffff00
       004c:
                  ffffff00
                                                                                                                       /* Should never be here */
                                                                                                       39
       1030:
                  0000006b
33
                                   .word 0x0000006b
                  00490003
01040000
                                   .word 0x00490003
       1034:
                                                                                                       41 END_FUNC(_start)
```

从汇编代码进入C函数时,设置了sp栈指针为boot\_cpu\_stack的最高位(很明显栈从高到低增长,所以初始为最高位)。调用C函数时,被调函数内部会把当前SP复制到FP(x29)中,并保存返回地址、调用函数的寄存器、参数等。如果不初始化启动栈,就无法利用栈保存现场以及其他数据,无法通过栈里的地址返回。

```
0000000883a8 <init c>:
595
596
     83a8:
              a9bf7bfd
                                x29, x30, [sp, #-16]!
                          stp
597
     83ac:
              910003fd
                          mov
                                x29, sp
     83b0:
              97ffffe5
                          bl 88344 <clear bss>
598
599
     83b4:
             94001173
                          bl 8c980 <early uart init>
                               x0, 88000 <arm64 elX to el1>
     83b8:
            90000000
600
                          adrp
     83bc:
            9110c000
                                x0, x0, #0x430
                          add
601
                          bl 8cb00 <uart send string>
602
     83c0:
            940011d0
     83c4
             97ffe36c
                          hl 81174 <init hoot nt>
603
```

## Q5

在实验 1 中,其实不调用 clear\_bss 也不影响内核的执行,请思考不清理 .bss 段在之后的何种情况下会导致内核无法工作。

```
void init_c(void)
{
    /* Clear the bss area for the kernel image */
    clear_bss();

/* Initialize UART before enabling MMU. */
    early_uart_init();
    uart_send_string("boot: init_c\r\n");
```

### **A5**

全局变量与静态变量没有初始化或初始化值为0时,都会放在.bss段。如果不清零.bss段的话,会出现一个问题:如果我们定义了一个全局变量 int a=0;,那么会放在.bss段,我们认为a的值已经是0了。经过使用,a的值可能会变成其他值。那么下次运行时,如果不清空.bss段,a的初始值不是0,但我们以为a的初始值已经是0了,这样可能就会出现未知的问题。

也就是说,不清理.bss段时,若上一次运行时.bss中的值被修改为非零,这次运行时可能会出现未知问题。

### 附上clear\_bss

```
567
      0000000000088344 <clear_bss>:
568
         88344:
                   d10083ff sub sp, sp, #0x20
569
570
          88348:
                   900000c0
                                adrp x0, a0000 <init_end+0x10000>
          8834c: f9400400 ldr x0, [x0, #8]
571
         88350:
88354:
                   f9000be0 str x0, [sp, #16]
900000c0 adrp x0, a0000 <in
572
573
                                adrp x0, a0000 <init_end+0x10000>
          88358: f9400800 ldr x0, [x0, #16]
574
         8835c:
                   f90007e0 str x0, [sp, #8]
f9400be0 ldr x0, [sp, #16]
f9000fe0 str x0, [sp, #24]
575
576
          88360:
          88364:
577
                   14000006
f9400fe0
          88368:
                                b 88380 <clear bss+0x3c>
578
579
          8836c:
                                ldr x0, [sp, #24]
                   3900001f
          88370:
                                strb wzr, [x0]
580
                                ldr x0, [sp, #24]
add x0, x0, #0x1
          88374:
                   f9400fe0
581
                   91000400
          88378:
582
                   f9000fe0 str x0, [sp, #24]
f9400fe1 ldr x1, [sp, #24]
f94007e0 ldr x0, [sp, #8]
583
          8837c:
          88380:
584
          88384:
585
                   eb00003f
586
          88388:
                                cmp x1, x0
587
          8838c:
                   54ffff03
                                b.cc 8836c <clear bss+0x28> // b.lo, b.ul, b.last
                   900000c0
          88390:
                                adrp x0, a0000 <init_end+0x10000>
588
                   f9400c00
589
          88394:
                                ldr x0, [x0, #24]
590
          88398:
                   f900001f
                                str
                                      xzr, [x0]
                   d503201f
591
          8839c:
                                nop
         883a0:
883a4:
                   910083ff
                                add sp, sp, #0x20
592
593
                   d65f03c0
                                ret
594
```

# Ⅲ 拓展思考题

(本次实验无拓展思考题)

## IV 总结

请在下面附上执行make grade命令的分数截图,作为实验成绩的参考。