# **Chcore Lab1**

### 520030910393 马逸川

首先感谢助教学长的指导。

### 思考题1:

Refrence: https://developer.arm.com/

start函数开头部分如下:

其中, mpidr\_ell寄存器对每个cpu核不同,在多处理器的系统中为调度提供标识。

在 mpidr\_e11 的各位中,Aff0(bits[7:0])用于区分各个核心,thread1.1的标识为0,其余均不为0。基于此,在 0x80008 判断最后一位是否为0,若是则进入初始化,否则陷入死循环产生异常中断,暂停执行。

## 练习题2:

添加代码如下:

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

由下方几行的代码得知取得的CurrentEL放在x9寄存器中。

```
cmp x9, CURRENTEL_EL1
beq .Ltarget
cmp x9, CURRENTEL_EL2
beq .Lin_el2
```

## 练习题3:

添加代码如下:

```
adr x9, .Ltarget
msr elr_el3, x9
mov x9, SPSR_ELX_DAIF | SPSR_ELX_EL1H
msr spsr_el3, x9
```

这段代码的实现参考了课件和 . Lin\_e12 代码段下的内容。

#### 具体完成的思路是:

前两行:将.Ltarget 位置地址取到x9寄存器中,作为el3的异常状态返回地址,存储于elr\_el3中。 后两行:将el1状态的程序状态存储到x9中,再存储于spsr\_el3,从而修改返回后的程序状态。

### 思考题4:

在进入 init\_c.c 函数之前,通过以下的代码段设置栈。

0x80014 <b>&lt;</b>	start+20>	ldr	x0, 0x80028 <primary+24></primary+24>
0x80018 <	start+24>	add	x0, x0, #0x1, lsl #12
>0x8001c <	start+28>	mov	sp, x0

参考 kernel.img 的反汇编。

80014:	580000a0	ldr	x0, 80028 <primary+0x18></primary+0x18>
80018:	91400400	add	x0, x0, #0x1, lsl #12
8001c:	9100001f	mov	sp, x0
80020:	940020e2	ы	883a8 <init_c></init_c>

在进入\_init.c之前,为 init\_c.c 中的栈boot\_cpu\_stack提供足够大小的栈空间。

如果不设置,则随程序执行,sp会和存储在这段栈空间的数据发生冲突。

## 思考题5:

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。

参考附录,查看.bss段信息:

如果未清零.bss段,内核在使用全局变量时可能调用随机的初始值,可能会为变量分配错误的值和大小。

## 练习题6:

阅读 uart.c 中实现的函数,在TODO处填写如下代码:

```
/* LAB 1 TODO 3 BEGIN */
int i = 0;
while (str[i] != '\0') {
        early_uart_init();
        early_uart_send(str[i]);
        i++;
}
/* LAB 1 TODO 3 END */
```

初始化UART, 取每个字符并输出, 结果如下:

```
os@ubuntu:~/Desktop/chcore-lab$ make qemu
boot: init_c
[BOOT] Install boot page table
```

### 练习题7:

```
/* LAB 1 TODO 4 BEGIN */
orr x8, x8, #SCTLR_EL1_M
/* LAB 1 TODO 4 END */
```

这一段参考下方的几行实现的。可以看到调用 SCTLR\_EL1 寄存器各个字段的方式,参考得出调用M字段的代码。

```
bic x8, x8, #SCTLR_EL1_A
bic x8, x8, #SCTLR_EL1_SA0
bic x8, x8, #SCTLR_EL1_SA
orr x8, x8, #SCTLR_EL1_nAA
```