练习一: 理解内核启动中的程序入口操作

entry.S文件是引导加载程序运行时跳转到的文件,里面包含内核栈空间的分配和内核初始化。

1. la sp, bootstacktop 指令是load address的伪指令,sp栈指针寄存器指向bootstack的顶部也就是内核栈的高地址起始位置。汇编器会把它编译成:

```
auipc sp, %pcrel_hi(bootstacktop)
addi sp, sp, %pcrel_lo(bootstacktop)
```

目的: 为内核准备安全的栈空间,存储函数调用的返回地址,局部变量等。

2. tail kern_init指令是跳转到c程序kern_init,执行内核初始化流程。**目的**:启动内核初始化,建立页表;初始化内存管理;设置中断;启动调度;进入主循环。

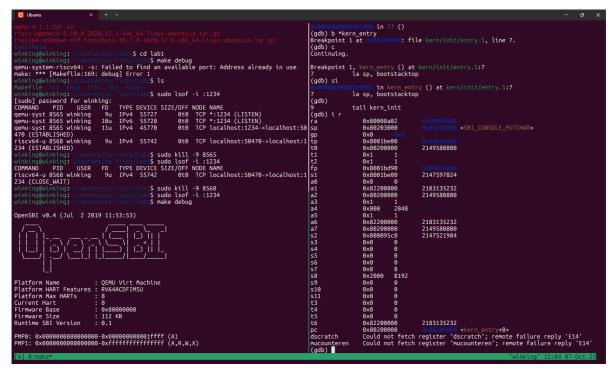
练习二:使用GDB验证启动流程

CPU加电复位后从固定复位地址开始执行也就是ox1000 最初几条指令位于 **0x1000**(OpenSBI 固件入口),简要功能如下:

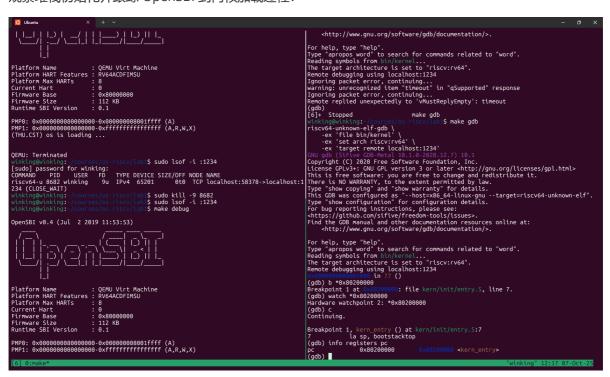
- 1. **设置堆栈指针 (SP)** → 初始化 CPU 栈
- 2. **设置全局指针 (GP)** → 便于访问全局数据
- 3. 初始化内存和页表 → 为内核加载做好准备
- 4. 初始化基本设备 → 如 UART 控制台
- 5. **跳转到内核入口** → 把控制权交给内核 (地址 0x80200000)

如图, PC 已经指向内核入口第一条指令。

此时还没执行第一条指令

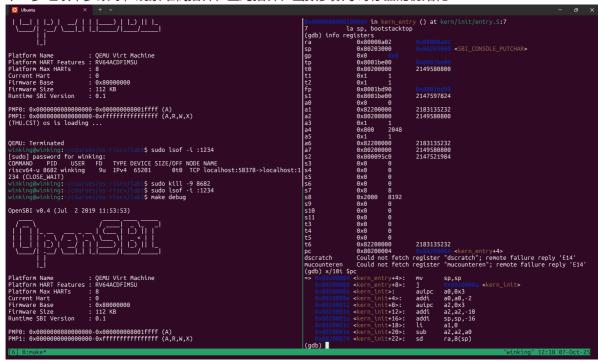


观察堆栈初始化并跟踪 OpenSBI 到内核加载过程:



watch: 监控内核写入内存的瞬间, CPU 会在内核写入 0x80200000 时暂停, 用 info registers pc 查看 PC, 确认内核已经被加载。

下一步继续单步跟踪,观察堆栈指针、全局指针、函数参数等寄存器的初始化



以上是完整调试过程,回答问题: RISC-V **硬件加电后最初执行的几条指令位于什么地址? 它们主要完成了哪些功能?**

RISC-V 硬件加电后的最初执行地址

- **复位地址**: RISC-V CPU 加电后最先执行的指令位于 0x1000。
- 这些地址对应的是 SBI 固件 (OpenSBI) 的汇编代码段。

最初几条指令的主要功能:

1. 0x1000: auipc t0,0x0

生成 PC 相对地址, 初始化 t0, 为后续内存访问或跳转做准备。

初始化堆栈指针为固件本身的运行设置临时堆栈

2. 0x1004: addi a1,t0,32 #0x1020

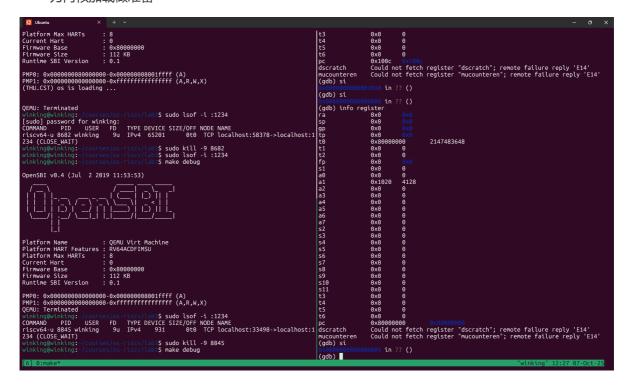
 $t0 + 32 \rightarrow a1$,用作下一步跳转或参数传递,准备进入 OpenSBI 主入口。

- 3. 0x1008 csrr a0, mhartid 读取当前 hart (CPU 核心) ID, 存入 a0, 多核初始化需要。
- 4. 0x100c ld t0,24(t0) 从 t0+24 的内存地址加载值到 t0,通常是读取跳转地址或固件参数。

0x1010-0x80000000

进入 OpenSBI 的初始化函数, 主要完成 最基础的硬件初始化:

- 配置 CPU 寄存器 (CSR)
- 设置中断控制器
- 初始化内存布局 (如清零 BSS 段)
- 为内核加载做准备



总结:本实验中重要的知识点以及对应得os原理中的知识点(待队友补充)

1. RISCV加点复位和启动流程:实验通过qemu+GDb的模拟与调试方式,模拟了cpu从加电到将进入entry的初始化的过程中的一系列变化,包括sp指针的指向以及从汇编转为c语言。**差异**:实验中更

低层,涉及具体硬件地址和指令; OS原理课程中更抽象,只讲 CPU 启动流程和 OS 初始化概念。

- 2. PC、SP、寄存器状态观察:通过info register指令观察各个寄存器状态以及栈的使用情况,偏于理解函数调用与寄存器使用。**差异**:实验可以看到真实地址和寄存器变化;原理课程更抽象,注重概念。
- 3. 内核映像加载与地址空间布局:通过 watch *0x80200000 观察内核被写入;这对应 OS 原理中"从磁盘加载内核到内存后执行"的阶段。差异在于实验中由 OpenSBI 完成内存拷贝,而原理课中通常用引导加载器描述这个过程。
- 4. 控制权转移:实验通过 b *0x80200000 验证了控制权的移交,这是理论中的"从引导程序进入操作系统"的关键一步。差异在于理论上只讲"加载并跳转",实验中可以在 GDB 中精确看到这条跳转指令的执行。

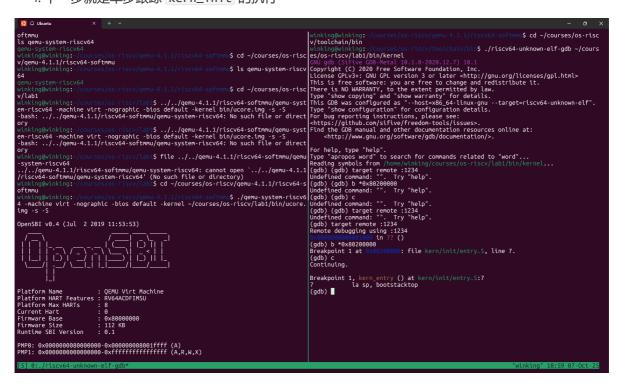
本实验未涉及(课堂见过):

- 1. 进程调度与上下文切换, OS原理课程重点讲进程状态、调度算法、寄存器保存与恢复。
- 2. 虚拟内存与分页机制,内核管理虚拟地址空间,页表转换机制。
- 3. 文件系统与 I/O 子系统: 内核管理磁盘数据和目录结构

*以下是运行到断点处再往后逐步运行几条指令,观察后继变化

现在已经:

- 1. 用 QEMU 模拟了 RISC-V CPU
- 2. 用 GDB 在内核入口停下
- 3. 看到了内核 第一条汇编指令在做栈初始化
- 4. 下一步就是单步跟踪 kern_init 的执行



```
in kern_entry () at kern/init/entry.S:7
             la sp, bootstacktop
(gdb) info register
га
                 0x80000a02
sp
                 0x80203000
                                   0x80203000 <SBI_CONSOLE_PUTCHAR>
                 UXU
gp
                 0x8001be00
tp
t0
                 0x80200000
                                   2149580800
t1
                 0×1
t2
                 0x1
                           1
fp
                 0x8001bd90
                 0x8001be00
                                   2147597824
s1
a0
                 0×0
                          0
                 0x82200000
a1
                                   2183135232
a2
                                   2149580800
                 0×80200000
                          1
a3
                 0×1
                           2048
                 0×800
a4
a5
                 0x1
                 0x82200000
a6
                                   2183135232
                                   2149580800
a7
                 0×80200000
                 0x800095c0
                                   2147521984
s2
s3
                 0 \times 0
                          0
s4
                 0x0
                           0
s5
                 0x0
                           0
s6
                 0x0
                           0
s7
                 0x8
                           8
                          8192
s8
                 0x2000
s9
                 0x0
                          0
                 0x0
                           0
s10
s11
                 0 \times 0
                           0
t3
                 0x0
                           0
t4
                 0×0
                          0
t5
                 0x0
                           0
                 0x82200000
t6
                                   2183135232
                 0x80200004
                                               <kern entry+4>
рс
                 Could not fetch register "dscratch"; remote failure reply 'E14'
dscratch
                 Could not fetch register "mucounteren"; remote failure reply 'E14'
mucounteren
(gdb) p &bootstacktop
$1 = (<data variable, no debug info> *) 0x80203000 <SBI_CONSOLE_PUTCHAR>
```

接下来执行kern_inti, pc寄存器地址发生改变,说明内核启动流程已经从**汇编入口(kern_entry)转 到 C语言初始化(**kern_init)