

## 操作系统实验报告

实验一:操作系统的启动

姓 名: 刘家祥

学 号: 23336152

教学班号: 计科二班

专 业: 计算机科学与技术

院 系: 计算机学院

2024~2025 学年第二学期

## 操作系统的启动

## 一. 编译内核 ELF

首先在 ysos 下创建一个 0x01 的目录,将实验 0x00 文件中的 assets 文件夹复制到 0x01 目录下,接下来在 pkg/kernel 目录下执行 cargo build --release 命令,得到如下错误:

根据报错信息提示,在 macros.rs 文件开头加入 usecrate::drivers::serial::SERIAL; , 再次执行 cargo build --release 命令,解决了之前的 error 问题,编译成功,得到如下结果:

#### 随后执行命令:

```
find ~/ysos/0x01/target/x86_64-unknown-none/release/ -type f -name "*.elf" -o -
name "libysos_kernel.a" -o -name "ysos_kernel"
```

```
camellia@LAPTOP-Camellia:~/ysos/0x01/pkg/kernel$ find ~/ysos/0x01/target/x86_64-unknown-none/release/ -type f -name "*.e
lf" -o -name "libysos_kernel.a" -o -name "ysos_kernel"
/home/camellia/ysos/0x01/target/x86_64-unknown-none/release/ysos_kernel
```

找到编译产物 ysos\_kernel 并执行 readelf -h 命令,得到如下结果:

```
readelf -h /home/camellia/ysos/0x01/target/x86_64-unknown-none/release/
ysos_kernel
```

```
/ysos/0x01/pkg/kernel$ readelf -h /home/camellia/ysos/0x01/target/x86_64-unknown-none/release/
ysos_kernel
ELF Header:
   Magic:
Class:
                    7f 45 4c 46 02 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00 ELF64
                                                                    2's complement, little endian
1 (current)
UNIX - System V
   Data:
   Version:
OS/ABI:
ABI Version:
   Type:
Machine:
                                                                    EXEC (Executable file)
Advanced Micro Devices X86-64
    Version:
                                                                     0x1
   Entry point address:
Start of program headers:
Start of section headers:
                                                                    0xffffff00000020d0
                                                                    0xffffff00000020d0
64 (bytes into file)
51296 (bytes into file)
0x0
64 (bytes)
56 (bytes)
  Flags:
Size of this header:
Size of program headers:
Number of program headers:
Size of section headers:
Number of section headers:
   Flags:
                                                                     64 (bytes)
                                                                     10
```

# 1. 请查看编译产物的架构相关信息,与配置文件中的描述是否一致?

根据 readelf -h 指令得到的信息,可以看出编译产物是 X86\_64 架构,64 位,小端序,与配置文件中的描述一致。

# 2. 找出内核的入口点,它是被如何控制的? 结合源码、链接、加载的过程,谈谈你的理解。

## 3. 请找出编译产物的 segments 的数量,并且用表格的形式说明 每一个 segments 的权限、是否对齐等信息。

从 readelf -l 指令的信息中可以看出,编译产物有[7 个]Segments,信息如下:

段类型	虚拟地址	权限	对齐
LOAD	0xffffff0000000000	只读 (R)	0x1000 (4KB)
LOAD	0xffffff0000002000	可读可执行 (R E)	0x1000 (4KB)
LOAD	0xffffff0000006000	可读可写 (RW)	0x1000 (4KB)
LOAD	0xffffff0000008000	可读可写 (RW)	0x1000 (4KB)
GNU_RELRO	0xffffff0000007000	只读 (R)	0x1 (1字节)
GNU_EH_FRAME	0xffffff0000001244	只读 (R)	0x4 (4 字节)
GNU_STACK	0x0	可读可写 (RW)	0x0 (无对齐)

表 1 编译产物的 Segments 分析 - 权限和对齐信息

## 二. 在 UEFI 中加载内核

### 1. 加载相关文件

#### 1.1. 加载配置文件

加载配置文件,解析其中的内核栈大小、内核栈地址等内容。

```
// 1. Load config
let config = {
    // 加载配置文件并解析
    let mut file = open_file(CONFIG_PATH);
    let buf = load_file(&mut file);
    config::Config::parse(buf)
};
```

### 1.2. 加载内核 ELF

根据配置文件中的信息,加载内核 ELF 文件到内存中,闭关将其加载为 ElfFile 以便进行后续的操作。

```
// 2. Load ELF files
let elf = {
    // 从配置中获取内核路径并加载ELF文件
    let mut file = open_file(config.kernel_path);
    let buf = load_file(&mut file);
    ElfFile::new(buf).expect("Failed to parse ELF")
};
```

### 2. 更新控制寄存器以禁用写保护功能

```
// FIXME: root page table is readonly, disable write protect (Cr0)
unsafe {
    Cr0::update(|flags| {
        flags.remove(Cr0Flags::WRITE_PROTECT);
    });
}
```

### 3. 映射内核文件

在成功加载内核,并禁用根页表写保护后,需要将内核的代码段、数据段、BSS 段等映射到虚拟地址空间中。

```
// FIXME: map physical memory to specific virtual address offset
map_physical_memory(
    config.physical_memory_offset,
    max_phys_addr,
    &mut page_table,
    &mut UEFIFrameAllocator,
);
// FIXME: load and map the kernel elf file
load_elf(
    &elf,
    config.physical_memory_offset,
    &mut page_table,
    &mut UEFIFrameAllocator,
).expect("Failed to load kernel ELF");
// FIXME: map kernel stack
let stack_pages = map_range(
    config.kernel_stack_address,
    config.kernel_stack_size,
    &mut page_table,
    &mut UEFIFrameAllocator,
).expect("Failed to map kernel stack");
```

pkg/elf/src/lib.rs 中的 load\_segment 函数补全。

```
// 处理段标志并设置相应的页表标志
if segment.flags().is_write() {
    page_table_flags |= PageTableFlags::WRITABLE;
}

// 如果段不是可执行的,设置不可执行标志(NX位)
if !segment.flags().is_execute() {
    page_table_flags |= PageTableFlags::NO_EXECUTE;
}

// 如果段是用户空间的代码/数据,设置用户访问权限
if segment.flags().is_read() {
    page_table_flags |= PageTableFlags::USER_ACCESSIBLE;
}
```

### 4. 调试内核

首 先 使 用 python3 ysos.py build -p debug 命 令 编 译 内 核 , 然 后 使 用 python3 ysos.py launch -d 命令启动 QEMU并进入调试模式,在 0x01目录下创建一个.gdbinit 文件,内容如下:

```
file esp/KERNEL.ELF
gef-remote localhost 1234
tmux-setup
b ysos_kernel::init
```

打开另一个终端,在 0x01 目录下执行 gdb -q 命令进入 GDB 调试模式,接着使用 c 命令继续执行,得到如下输出:

```
camellia@LAPTOP-Camellia: ~ × + ~
[ Legend: Modified register | Code | Heap | Stack | String ]
          0x0000000005f0df78
                                     0x000000005c01000 →
                                                                0 \times 0000000005 c02023 \rightarrow 0 \times c080030000000005
         0x0000000005f0dfd0
0xffffff01001ffff8
0xffffff01001ffed8
0x000000000000000000
                                     0x00000000059ee018
                                     0x0000000000000000
                                                                                           [loop detected]
[loop detected]
                                                                0×0000000000000000
                                     0x0000000000000000
                                                                0x0000000000000000
                                                                [loop detected]
0x0000000000000000003
                                     0x0000000000000000
          0x0000000005f0dec8
                                     0x00000000043a1018
                                                                                           0x0000000000000000 → 0x0000
0000000000000 → [loop detected]

$rdi : 0x0000000005f0dfd0 →
                                     0x00000000059ee018
                                                                "IBI SYSTF'
                                                                0×000000000000000000
                                     0×00000000000000000
          0x0000000000000501
                                     0×0000000000000000
          0x0000000005ae8860
                                     0x7707309600000000
          0x00000000000000870
                                     0x0000000000000000
                                                                0x0000000000000000 → [loop detected]
          0xfffffffffffaffc0
0x00000000004e7abe0
                                     0x11d293ca8be4df61
          0x00000000043b8048
                                     0x0000000000000003
                                                             → 0x000000000000000 → 0x0000000000000 → [loop
$r15 : 0x00000000043b2ec8 → 0x00000000043a4940 → 0xcccccc00004e3be9
$eflags: [zero carry PARITY adjust SIGN trap interrupt direction overflow resume virtualx86 identification]
$cs: 0x38 $ss: 0x30 $ds: 0x30 $es: 0x30 $fs: 0x30 $gs: 0x30
                                                                                      [loop detected]
[loop detected]
[loop detected]
[loop detected]
0x00000000000000000
                                                           0xffffff01001ffef0 +0x0018: 0x0000000000000000
                                                           0×0000000000000000
[loop detected]
                                                           0x0000000000000000
                                                           0×0000000000000000
                                                                                      [loop detected]
[loop detected]
                                                           0x0000000000000000
                                                           0x00000000000000000
                                                                                                                         cod
```

注意: 这里使用 gdb15.0 会出现一些非必要的错误信息,又因 Ubuntu24.04 无 gdb12.1 安软件包,遂使用下载源码的方式更换为 gdb12.1

#### 4.1. 汇编分析

从测试会话中,可以看出断点在 ysos\_kernel::init 函数的开始处已经正确命中。当前断点处的汇编代码显示:  $\rightarrow 0xffffff00000002615 < ysos_kernel::init+0005> mov rdi, QWORD PTR [rdi], 这表明程序停在了 ysos_kernel::init 函数的第5个字节处。正在执行一条 mov 指令,将 rdi 寄存器中的值加载到 rdi 寄存器中。这是在解引用 boot_info 参数,访问其中的系统表。前后的相关指令为:$ 

这是函数序言部分((prologue),设置栈帧并准备访问参数。

#### 4.2. 符号信息分析

根据测试会话中的下列内容:

```
— trace ——
[#0] 0xffffff0000002615 → ysos_kernel::init(boot_info=0x5f0dfd0)
[#1] 0xffffff0000002013 → ysos_kernel::kernel_main(boot_info=0x5f0dfd0)
[#2] 0xffffff00000020d6 → ysos_kernel::__impl_start(boot_info=0x5f0dfd0)
```

显示符号信息正确加载: 函数名正确解析: ysos\_kernel::init、ysos\_kernel::kernel\_main和 ysos\_kernel::\_impl\_start,参数名和值可见:boot\_info=0x5f0dfd0并且源代码位置正确显示: source:pkg/kernel/src/lib.rs+22,这表明符号信息已正确加载并能与源代码对应。

### 4.3. 使用 vmmap 查看内存映射

### 4.4. 使用 readelf 查看 ELF 文件

```
a:~/ysos/0x01$ readelf -a esp/KERNEL.ELF
ELF Header:
             7f 45 4c 46 02 01 01 00 00 00 00 00 00 00 00
  Magic:
  Class:
                                            ELF64
                                            2's complement, little endian
1 (current)
  Data:
  Version:
  OS/ABI:
                                            UNIX - System V
  ABI Version:
                                            EXEC (Executable file)
  Type:
  Machine:
                                            Advanced Micro Devices X86-64
  Version:
                                            0x1
  Entry point address:
                                            0xffffff00000020d0
  Start of program headers:
Start of section headers:
                                            64 (bytes into file)
                                            102176 (bytes into file)
  Flags:
                                            0x0
  Size of this header:
Size of program headers:
                                            64 (bytes)
                                            56 (bytes)
  Number of program headers:
Size of section headers:
                                            64 (bytes)
  Number of section headers:
  Section header string table index: 18
Section Headers:
                                                  Address Offset
Flags Link Info Align
00000000000000000 00000000
                              Type
EntSize
  [Nr] Name
        Size
  [ 0]
                              NULL
        00000000000000000
                              0000000000000000
                                                                     0
  [ 1] .rodata
                              PROGBITS
                                                   ffffff0000000000 00001000
```

可以看出 ELF 文件的入口地址为 0xffffff00000020d0 ,与之前的分析一致,与符号表中的 \_start 函数对应。 ffffff00000020d0 6 FUNC GLOBAL DEFAULT 4 \_start 。以及段加载 信息。

### 5. 实验任务问题分析

### 5.1. set\_entry 函数做了什么? 为什么它是 unsafe 的?

set\_entry 函数的目的是设置内核的入口点地址:

```
pub fn set_entry(entry: usize) {
    unsafe {
       ENTRY = entry;
    }
}
```

这个函数是 unsafe 的,因为它直接修改了一个全局变量,而这个全局变量是一个静态变量,可能会被其他线程访问,因此需要保证线程安全。

## 5.2. jump\_to\_entry 函数做了什么?要传递给内核的参数位于哪里?查询 call 指令的行为和 x86\_64 架构的调用约定,借助调试器进行说明。

jump\_to\_entry 函数负责从引导加载程序跳转到内核的入口点:

```
pub fn jump_to_entry(bootinfo: *const BootInfo, stacktop: u64) → ! {
    unsafe {
        assert!(ENTRY ≠ 0, "ENTRY is not set");
        core::arch::asm!("mov rsp, {}; call {}", in(reg) stacktop, in(reg) ENTRY,
    in("rdi") bootinfo);
    }
    unreachable!()
}
```

这个函数设置了新的栈指针 rsp 为参数 stacktop , 然后调用内核的入口点 ENTRY , 并将 bootinfo 作为参数传递给内核。参数位于 rdi 寄存器中,根据 x86\_64 架构的调用约定,前 6 个参数分别存放在 rdi 、 rsi 、 rdx 、 rcx 、 r8 、 r9 寄存器中,超过 6 个参数的参数会被压入栈中。在调试器中,可以看到 call 指令的行为,它会将当前的 rip 压入栈中,然后跳转到指定的地址。

### 5.3. entry\_point! 宏做了什么? 内核为什么需要使用它声明自己的入口点?

entry\_point! 宏用于声明内核的入口点,它会生成一个 \_start 函数,这个函数会调用内核的入口函数 kernel\_main ,并传递 BootInfo 作为参数。内核需要使用这个宏声明自己的入口点,因为内核需要在启动时进行一些初始化工作,比如设置栈帧、初始化内存分配器等,这些工作需要在内核的入口点之前完成。

5.4. 如何为内核提供直接访问物理内存的能力? 你知道几种方式? 代码中所采用的是哪一种?

#### 为内核提供直接访问物理内存的能力有几种常见方式:

- · 恒等映射 (Identity Mapping): 物理地址直接映射到相同的虚拟地址
- · 偏移映射 (Offset Mapping): 所有物理地址都映射到虚拟地址空间的特定偏移处
- · 按需映射: 根据需要动态地映射物理内存区域
- · 硬件特定机制:如 x86的 PAT (Page Attribute Table)或 MTRR (Memory Type Range Register)

本代码采用的是偏移映射方式,从 map\_physical\_memory 函数可以看出:

```
pub fn map_physical_memory(
    offset: u64,
    max_addr: u64,
    page_table: &mut impl Mapper<Size2MiB>,
    frame_allocator: &mut impl FrameAllocator<Size4KiB>,
)
```

此 函 数 将 物 理 地 址 范 围 [0, max\_addr) 映 射 到 虚 拟 地 址 空 间 的 [offset, offset + max\_addr) 。 具 体 在 配 置 中 , physical\_memory\_offset 默 认 值 为 0xFFFF\_8000\_0000\_0000 ,这是高地址空间的一部分,避免与内核和用户空间代码冲突。 通过 这种映射方式,内核可以通过简单地将物理地址加上偏移量来访问任何物理内存位置。

## 5.5. 为什么 ELF 文件中不描述栈的相关内容? 栈是如何被初始化的? 它可以被任意放置吗?

#### 5.5.1. ELF 文件中不描述栈的相关内容, 因为:

ELF 主要描述程序的代码和数据段,这些是预加载并映射到内存中的 栈是执行环境的一部分,而不是程序本身的一部分 栈的位置和大小通常由加载器或操作系统决定 在不同执行环境中,栈的位置和大小可能需要不同的配置

#### 5.5.2. 在本代码中, 栈是通过以下步骤初始化的:

在 config.rs 中定义了栈的配置:

```
kernel_stack_address: 0xFFFF_FF01_0000_0000,
kernel_stack_size: 512, // 页数
```

在 main.rs 中, 使用 map\_range 函数为栈分配物理内存并映射到虚拟地址:

```
let stack_pages = map_range(
    config.kernel_stack_address,
    config.kernel_stack_size,
    &mut page_table,
    &mut UEFIFrameAllocator,
)
```

在跳转到内核时,通过以下代码设置栈顶指针:

```
let stacktop = config.kernel_stack_address + config.kernel_stack_size * 0x1000 -
8;
jump_to_entry(&bootinfo, stacktop);
```

#### 5.5.3. 栈不能被任意放置,因为:

栈需要在内核可访问的虚拟地址空间中 栈地址通常需要适当对齐(如 8 字节对齐) 栈应避免与其他内存区域(如内核代码、数据段、堆等)重叠 在某些架构上,栈可能有特定的地址要求或限制。

## 5.6. 请解释指令 layout asm 的功能。倘若想找到当前运行内核所对应的 Rust 源码,应该使用什么 GDB 指令?

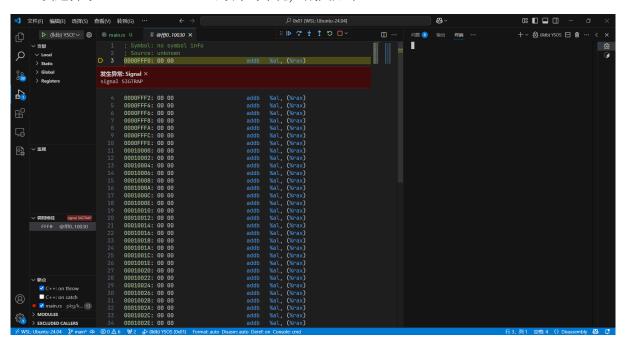
Layout asm 指令用于在 GDB 中显示当前正在执行的代码的汇编指令,可以帮助调试者理解程序的执行流程。如果想找到当前运行内核所对应的 Rust 源码,可以使用 List 指令,它会显示当前正在执行的代码的 Rust 源码。

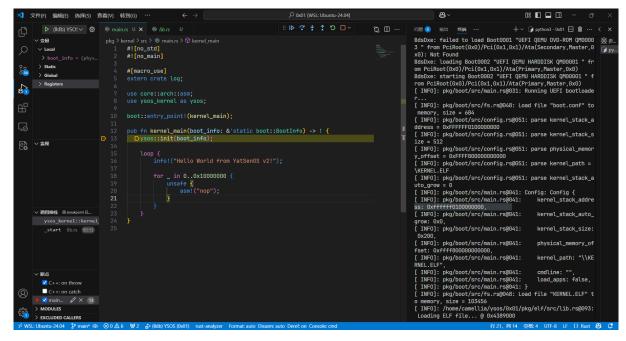
#### 5.7. 没有 DBG\_INFO=true 的影响

没有调试信息将导致无法查看源代码与机器码的对应关系,无法显示变量名、函数名、文件名和行号,调试将局限于汇编级别,无法设置基于源代码行号的断点。

## 5.8. 你如何选择了你的调试环境? 截图说明你在调试界面(TUI 或 GUI)上可以获取到哪些信息?

我选择了 VSCode + LLDB 的调试环境, 截图如下:





在调试界面上,可以获取到源代码、汇编代码、寄存器值、变量值、断点信息等信息。

## 三. UCRT 与日志输出

### 1. 串口驱动

### 1.1. 初始化

```
/// Initializes the serial port.
pub fn init(&self) {
    // 禁用所有中断
    let mut interrupt_enable = PortWriteOnly::new(BASE_ADDR + 1);
    unsafe {
        interrupt_enable.write(0x00_u8);
    }
    // 启用 DLAB (设置波特率除数)
    let mut line_control = PortWriteOnly::new(BASE_ADDR + 3);
    unsafe {
        line_control.write(0x80_u8);
    }
}
```

```
// 设置除数为 3 (低字节) 38400 波特率

let mut divisor_lo = PortWriteOnly::new(BASE_ADDR + 0);

unsafe {
    divisor_lo.write(0x03_u8);
}

// 高字节设置为 0

let mut divisor_hi = PortWriteOnly::new(BASE_ADDR + 1);

unsafe {
    divisor_hi.write(0x00_u8);
}
```

注意: 这里代码块全部放在同一页会导致排版混乱,无法正常显示,因而分开显示。

```
// 8 位数据,无奇偶校验,一个停止位
unsafe {
   line_control.write(0x03_u8);
// 启用 FIFO, 清空, 使用 14 字节阈值
let mut fifo_control = PortWriteOnly::new(BASE_ADDR + 2);
unsafe {
   fifo_control.write(0xC7_u8);
}
// 启用 IRQ, 设置 RTS/DSR
let mut modem_control = PortWriteOnly::new(BASE_ADDR + 4);
unsafe {
   modem_control.write(0x0B_u8);
// 设置回环模式,测试串行芯片
unsafe {
   modem_control.write(0x1E_u8);
}
// 测试串行芯片 (发送 0xAE 字节并检查返回值)
let mut data = Port::new(BASE_ADDR);
unsafe {
   data.write(0xAE_u8);
}
```

```
// 检查串口是否有故障 (返回字节是否与发送字节相同)
unsafe {
    if data.read() ≠ 0xAE_u8 {
        panic!("Serial port initialization failed");
    }
}

// 设置为正常操作模式 (非回环模式, IRQ 启用, OUT#1 和 OUT#2 位启用)
unsafe {
    modem_control.write(0x0F_u8);
}
```

### 1.2. 发送数据

```
/// Sends a byte on the serial port.

pub fn send(&mut self, data: u8) {
    // 等待发送缓冲区为空
    let mut line_status = PortReadOnly::<u8>::new(BASE_ADDR + 5);
    // 检查 Line Status Register 的 Transmitter Holding Register Empty 位(第5

位)

while unsafe { (line_status.read() & 0x20) = 0 } {
    // 忙等待直到发送缓冲区为空
    }

// 发送字节
    let mut data_port = Port::new(BASE_ADDR);
    unsafe {
        data_port.write(data);
    }
}
```

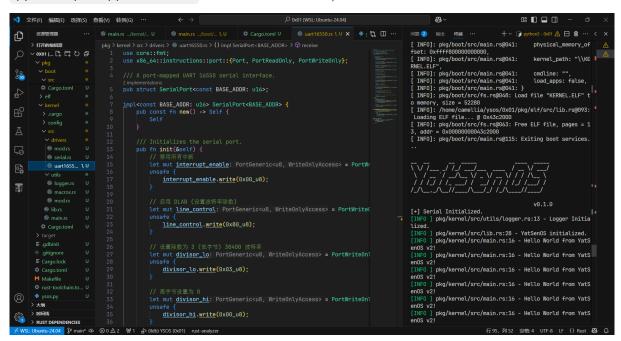
### 1.3. 接收数据

```
/// Receives a byte on the serial port no wait.

pub fn receive(&mut self) → Option<u8> {
    let mut line_status = PortReadOnly::<u8>::new(BASE_ADDR + 5);
    // 检查 Line Status Register 的 Data Ready 位(第0位)
```

#### 1.4. 测试串口初始化

首 先 使 用 rm -rf target 命 令 清 除 之 前 的 编 译 产 物 , 然 后 使 用 python3 ysos.py build run 命令编译内核并运行,得到如下结果:



可以看到串口初始化成功,能够正常看到 [+] Serial Initialized.的输出。

#### 1.5. 日志输出

在 pkg/kernel/src/utils/logger.rs 中找到日志输出的相关代码, 你需要完成其中的 init 函数和 log 函数。

```
pub fn init() {
    static LOGGER: Logger = Logger;
    log::set_logger(&LOGGER).unwrap();

    // 配置日志级别过滤器
    // 这里设置为 Trace,表示所有级别的日志都会被输出
    // 可以根据需求调整为 Debug, Info, Warn 或 Error
    log::set_max_level(LevelFilter::Trace);

info!("Logger Initialized.");
}
```

```
fn log(&self, record: &Record) {
    // 只处理启用的日志记录
   if self.enabled(record.metadata()) {
       // 根据日志级别添加不同的颜色和前缀
       let (color_code, level_str) = match record.level() {
           Level::Error ⇒ ("\x1b[31m", "ERROR"), // 红色
           Level::Warn ⇒ ("\x1b[33m", "WARN "), // 黄色
           Level::Info ⇒ ("\x1b[32m", "INFO "), // 绿色
           Level::Debug ⇒ ("\x1b[36m", "DEBUG"), // 青色
           Level::Trace ⇒ ("\x1b[90m", "TRACE"), // 灰色
       };
       // 格式化输出: [级别] 文件:行 - 消息
       if let (Some(file), Some(line)) = (record.file(), record.line()) {
           println!(
               "{}[{}]\x1b[0m {}:{} - {}",
               color_code, level_str, file, line, record.args()
           );
       } else {
           // 如果没有文件和行号信息,则只输出消息
           println!(
               "{}[{}]\x1b[0m {}",
               color_code, level_str, record.args()
           );
       }
   }
}
```

#### [测试日志输出]

注意: 测试时直接使用 cargo build 会产生编译错误,应使用 python 编译脚本,此处将错误日志截图作为日志输出展示。

可以看出基本实现了初始化功能、日志记录功能、格式化和美化。

### 四. 思考题

1. 在根目录的 Cargo.toml 中, 指定了依赖中 boot 包为 default-features = false, 而它会被内核引用, 禁用默

# 认 feature 是为了避免什么问题?请结合 pkg/boot 的 Cargo.toml 谈谈你的理解。

· 避免引导程序(boot)特有的依赖:

从 Cargo.toml 可以看到, default = ["boot"] 意味着默认会启用 boot feature, 而 boot feature 启用了 "uefi/alloc", "uefi/logger", "uefi/panic\_handler", "uefi/qlobal\_allocator" 等依赖特性。

· 防止冲突产生:

uefi/panic\_handler - 这会提供一个panic处理器,但内核肯定有自己的panic处理实现uefi/global\_allocator - 这会设置全局内存分配器,而内核通常也需要自己的内存分配器

· 避免重复的功能:

uefi/logger - 内核已经实现了自己的日志系统,不需要 UEFI 的日志功能

· 阶段性需求区分:

这些功能在引导阶段是必要的,但一旦控制权移交给内核后,内核会有自己的实现来替代它们。禁用默认 features 可以让内核只使用 boot 包中的必要部分,而不包括那些在内核环境中不适用或会造成冲突的功能。

# 2. 在 pkg/boot/src/main.rs 中 参 考 相 关 代 码 , 聊 聊 max\_phys\_addr 是如何计算的,为什么要这么做?

- · 首先通过 mmap.entries() 获取 UEFI 内存映射中的所有内存区域条目。
- · 对每个条目计算其物理内存结束地址: m.phys\_start + m.page\_count \\* 0x1000, m.phys\_start 是内存区域的起始物理地址, m.page\_count 是该区域包含的页面数量, 0x1000 (4KB) 是页面大小
- · 通过 max() 找出所有内存区域中最大的结束地址
- · 最后与 0x1\_0000\_0000 (4GB) 取最大值,确保地址至少达到 4GB

# 3. 串口驱动是在进入内核后启用的, 那么在进入内核之前, 显示的 内容是如何输出的?

在进入内核之前(UEFI 引导阶段),输出是通过 UEFI 提供的标准输出服务实现的。UEFI 提供了多种标准输出服务:

- · 控制台输出协议(ConOut): 用于文本模式的屏幕输出
- · 简单文本输出协议(SimpleTextOutput): 提供简化的文本输出接口
- · 图形输出协议(GOP): 用于图形模式显示

### 3.1. UEFI 输出的关键实现

在引导加载程序中可以看到以下关键步骤:

代码	功能
uefi::helpers::init()	初始化 UEFI 辅助功能,包括日志系统
log::set_max_level()	设置日志输出级别
extern crate log	导入通用日志接口

#### 3.2. 具体实现机制

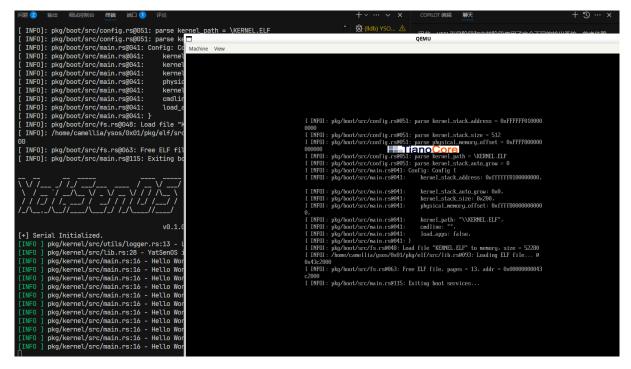
在 UEFI 环境中:

- · log 宏被重定向到 UEFI 的输出服务
- · 使用 uefi\_services 包实现全局日志记录
- · 通过 SystemTable 的 stdout()服务处理实际输出
- · UEFI 固件负责将输出显示在屏幕或通过调试通道输出

# 4. 在 QEMU 中, 我们通过指定 -nographic 参数来禁用图形界面, 这样 QEMU 会默认将串口输出重定向到主机的标准输出。

- · 假如我们将 Makefile 中取消该选项, QEMU 的输出窗口会发生什么变化? 请观察指令 make run QEMU\_OUTPUT= 的输出,结合截图分析对应现象。
- · 在移除 -nographic 的情况下,如何依然将串口重定向到主机的标准输入输出?请尝试自行构造命令行参数,并查阅 QEMU 的文档,进行实验。
- · 如果你使用 ysos.py 来启动 qemu, 可以尝试修改 -o 选项来实现上述功能。

[**解答**]相比于原来使用 python3 ysos.py launch -d 命令启动 QEMU 并进入调试模式,此处使用 python3 ysos.py run -o "-serial stdio" 命令启动 QEMU 图形界面并将串口输出重定向到终端,得到如下结果:



可以看到成功启动 QEMU 图形界面, 串口输出重定向到终端。

## 五.加分项

- 1. ② 线控寄存器的每一比特都有特定的含义,尝试使用 bitflags 宏来定义这些标志位,并在 uart16550 驱动中使用它们。
- 1.1. 定义寄存器端口偏移

```
/// 定义寄存器端口偏移
#[repr(u16)]
enum UartRegister {
   Data = 0, // 数据寄存器
InterruptEnable = 1, // 中断使能寄存器
   FifoControl = 2,
                       // FIFO控制寄存器
   LineControl = 3,
                       // 线控寄存器
   ModemControl = 4,
                       // 调制解调器控制寄存器
   LineStatus = 5,
                       // 线状态寄存器
                       // 调制解调器状态寄存器
   ModemStatus = 6,
   Scratch = 7,
                       // 临时寄存器
}
```

### 1.2. 使用 bitflags 宏定义线控寄存器的标志位

```
bitflags! {
   /// 线控寄存器标志位 (LCR)
   pub struct LineControlFlags: u8 {
       /// 除数锁存访问位(设置波特率)
       const DLAB = 0x80;
       /// 停止位 (0=1位, 1=2位)
       const STOP_BITS_SET = 0x04;
       /// 无奇偶校验
       const NO_PARITY = 0x00;
       /// 奇校验
       const ODD_PARITY = 0x08;
       /// 偶校验
       const EVEN_PARITY = 0x18;
       /// 5位数据长度
       const WORD_LENGTH_5 = 0 \times 00;
       /// 6位数据长度
       const WORD_LENGTH_6 = 0x01;
       /// 7位数据长度
       const WORD_LENGTH_7 = 0x02;
       /// 8位数据长度
       const WORD_LENGTH_8 = 0x03;
   }
   /// FIF0控制寄存器标志位 (FCR)
   pub struct FifoControlFlags: u8 {
       /// 启用FIF0
       const ENABLE = 0x01;
       /// 清空接收FIF0
       const CLEAR_RECEIVE = 0x02;
       /// 清空发送FIF0
       const CLEAR_TRANSMIT = 0x04;
       /// 使用DMA模式
       const DMA_MODE = 0x08;
       /// 触发级别1字节
       const TRIGGER_LEVEL_1 = 0x00;
       /// 触发级别4字节
       const TRIGGER_LEVEL_4 = 0x40;
       /// 触发级别8字节
       const TRIGGER_LEVEL_8 = 0x80;
       /// 触发级别14字节
       const TRIGGER_LEVEL_14 = 0xC0;
   }
```

```
/// 调制解调器控制寄存器标志位 (MCR)
   pub struct ModemControlFlags: u8 {
       /// Data Terminal Ready
       const DTR = 0x01;
       /// Request To Send
       const RTS = 0x02;
       /// 辅助输出1
       const AUX_OUTPUT1 = 0x04;
       /// 辅助输出2 (通常用于启用中断)
       const AUX_OUTPUT2 = 0x08;
       /// 回环模式
       const LOOPBACK = 0x10;
   }
   /// 线状态寄存器标志位 (LSR)
   pub struct LineStatusFlags: u8 {
       /// 数据就绪
       const DATA_READY = 0x01;
       /// 溢出错误
       const OVERRUN_ERROR = 0x02;
       /// 奇偶校验错误
       const PARITY_ERROR = 0x04;
       /// 帧错误
       const FRAMING_ERROR = 0x08;
       /// 断行信号
       const BREAK_SIGNAL = 0x10;
       /// 发送保持寄存器空
       const THR_EMPTY = 0x20;
       /// 发送器空
       const TRANSMITTER_EMPTY = 0x40;
       /// FIF0中有错误
       const FIF0_ERROR = 0x80;
   }
}
```

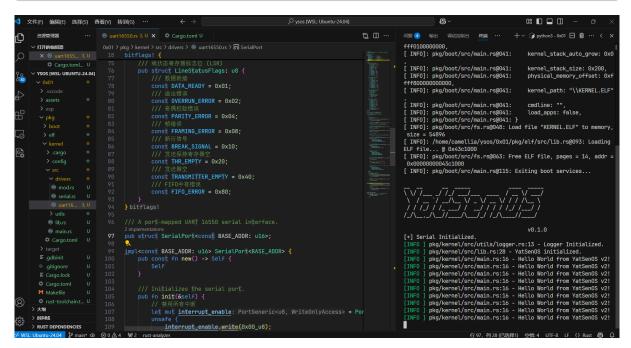
**注意:** 考虑到报告篇幅以及实验重点,此处不再给出剩余部分需要细微调整的代码,仅展示测试结果。

### 1.3. 总结: 主要改进点

1.3.1. 定义寄存器偏移量枚举:使用枚举来定义各个寄存器的偏移量,避免在代码中使用魔法数字。

- 1.3.2. 使用 bitflags 定义标志位: 为各个寄存器定义了对应的标志位结构体, 使得代码 更加清晰和自文档化。
- · LineControlFlags: 线控寄存器的标志位
- · FifoControlFlags: FIFO 控制寄存器的标志位
- · ModemControlFlags: 调制解调器控制寄存器的标志位
- · LineStatusFlags: 线状态寄存器的标志位
- 1.3.3. 使用组合标志位:通过位运算符组合多个标志位,例如在 FIFO 控制寄存器中同时启用 FIFO、清空接收和发送缓冲区,以及设置触发级别。
- 1.3.4. 代码可读性增强:使用有意义的常量名称替代魔法数字,使得代码更易于理解和维护。

注意:此处需要确保在项目的Cargo.toml文件中添加了bitflags依赖,否则无法编译通过。



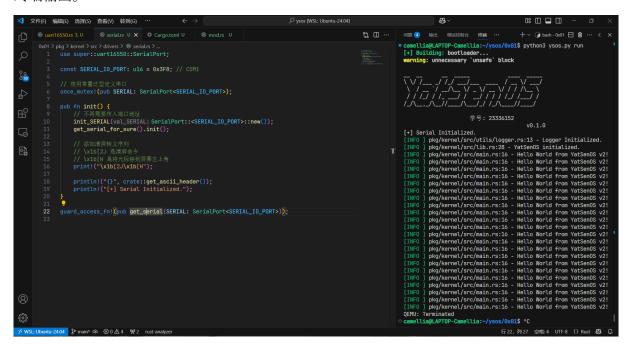
可以看到修改后的代码能够正常编译运行,完成串口的初始化等。

2. 尝试在进入内核并初始化串口驱动后,使用 escape sequence 来清屏, 并编辑 get\_ascii\_header() 中的字符串 常量, 输出你的学号信息。

2.1. ASCII 标 题 添 加 学 号 信 息 之 后 修 改 pkg/kernel/src/drivers/serial.rs 中的串口初始化函数,添加清屏 功能

```
// 添加清屏转义序列
// \x1b[2J 是清屏命令
// \x1b[H 是将光标移到屏幕左上角
print!("\x1b[2J\x1b[H");
```

重新执行 python3 ysos.py run 命令,可以看到学号输出和清屏效果的实现:没有了之前的终端输出。



- 3. 尝尝试添加字符串型启动配置变量 log\_level, 并修改 logger 的初始化函数, 使得内核能够根据启动参数进行日志输出。
- 3.1. 在 pkg/kernel/src/config.rs 中添加 log\_level 配置变量

```
const DEFAULT_CONFIG: Config = Config {
    // ...
    log_level: "info",
};
```

```
fn process(&mut self, key: &str, value: &'a str) {
    // ...
    match key {
    // ...
    "log_level" \Rightarrow self.log_level = value,
    _ \Rightarrow warn!("undefined config key: {}", key),
    }
}
```

3.2. 修改 pkg/boot/src/lib.rs 中的 BootInfo 结构体, 添加 log\_level 字段

```
pub struct BootInfo {
    // ...
    /// The log level for kernel logger
    pub log_level: &'static str,
}
```

3.3. 修改 bootloader 的 main.rs ( pkg/boot/src/main.rs ), 在 BootInfo 中添加 log\_level 字段

```
// construct BootInfo
let bootinfo = BootInfo {
    // ...
    log_level: config.log_level,
    };
```

3.4. 修改内核的 lib.rs (pkg/boot/src/lib.rs), 将日志级别传递给 logger

```
pub fn init(boot_info: &'static BootInfo) {
    // ...
    logger::init(boot_info.log_level); // 传递日志级别给logger
    // ...
}
```

## 3.5. 修改 longger.rs (pkg/kernel/src/utils/logger.rs), 支持日志级别配置

注意: 在 no\_std 环境下, &str 类型没有 to\_lowercase() 方法, 因为这个方法需要内存分配。需要修改日志级别解析代码, 使用不依赖内存分配的方式: 使用 eq\_ignore\_ascii\_case 方法替代 to\_lowercase 。

```
/// 解析日志级别字符串,返回对应的 LevelFilter
fn parse_log_level(level: &str) → LevelFilter {
   // 使用 eq_ignore_ascii_case 替代 to_lowercase
   let level = level.trim();
   if level.eq_iqnore_ascii_case("off") {
        LevelFilter::Off
   } else if level.eq_ignore_ascii_case("error") {
        LevelFilter::Error
   } else if level.eq_ignore_ascii_case("warn") {
       LevelFilter::Warn
   } else if level.eq_ignore_ascii_case("info") {
        LevelFilter::Info
   } else if level.eq_ignore_ascii_case("debug") {
       LevelFilter::Debug
   } else if level.eq_iqnore_ascii_case("trace") {
       LevelFilter::Trace
   } else {
       // 如果无法解析,默认使用 Info 级别,并打印警告
       println!("\x1b[33m[WARN ]\x1b[0m Unknown log level: {}, using 'info'",
level);
       LevelFilter::Info
   }
}
```

```
pub fn init(log_level: &str) {
    static LOGGER: Logger = Logger;
    log::set_logger(&LOGGER).unwrap();

    // 根据启动配置参数设置日志级别
    let level = parse_log_level(log_level);
    log::set_max_level(level);

    info!("Logger Initialized with level: {}", log_level);
}
```

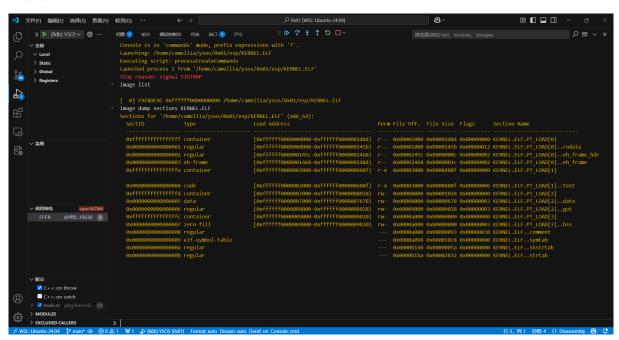
## 3.6. 最后在 boot.conf (pkg/kernel/config/boot.conf)中添加 log\_level 配置

# Log level for kernel: off, error, warn, info, debug, trace
log\_level=info

# 4. ② 尝试使用调试器,在内核初始化之后(ysos::init 调用结束后)下断点,查看、记录并解释如下的信息:

- · 内核的栈指针、栈帧指针、指令指针等寄存器的值。
- · 内核的代码段、数据段、BSS 段等在内存中的位置。

首先在 0x01下执行 python3 ysos.py launch -d 命令启动 QEMU并进入调试模式,然后使用 LLDB进行调试,在调试控制台输入 image list 查看内核的加载地址:
[ 0] F9E8DC9C 0xfffffff00000000000 /home/camellia/ysos/0x01/esp/KERNEL.ELF ,可以看到内核加载地址为 0xffffff00000000000 。随后执行 image dump sections KERNEL.ELF 查看内核的段信息:



可以看到内核的代码段、数据段、BSS段等在内存中的位置,代码段为 0xfffffff0000002000-0xfffffff0000000608f, 数据段的起始地址为 0xfffffff0000007000-0xfffffff0000007678, BSS段的起始地址为 0xfffffff00000009020。

注意: 做的太慢了, 第五个加分项来不及做了 。