Lab1 - 操作系统的启动

代码说明

在 UEFI 中启动内核

1. 加载 Config 文件

首先需要加载 Config 文件,这个文件的路径为 \EFI\BOOT\boot.conf,这里使用 Rust 内置的文件操作来读取文件,具体的操作可以用 ysos_boot::open_file(bs, CONFIG_PATH)和 ysos_boot::load_file(bs, &mut_file)函数来完成。读取文件后将文件数据从 &mut_[u8]转换到 Config<_>即可。

关键代码如下:

```
// 1. FIXME:Load config
let config = {
    let mut file = open_file(bs, CONFIG_PATH);
    let buf = load_file(bs, &mut file);
    config::Config::parse(buf)
};
```

2. 加载 EFI 文件

这里的操作跟上文类似,同样使用文件读取的函数,读取文件后将文件数据从 &mut [u8] 转换到 EFIfile<_>即可。

关键代码如下:

```
// 2. FIXME:Load ELF files
let elf = {
    let ElF_PATH = config.kernel_path;
    let mut file = open_file(bs, ElF_PATH);
    let buf = load_file(bs, &mut file);
    xmas_elf::ElfFile::new(buf)
}.unwrap();
```

3. 映射内核文件

这部分需要先修改 Cro 寄存器来禁用根页表的写保护,以便进行后续的内存映射操作。

接着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。这里我使用了elf::map_physical_memory(offset, max_addr, page_table, frame_allocator) 函数,这可以将 [0, max_addr) 区间的物理地址映射到 [offset, offset + max_addr) 的虚拟地址。

最后需要将 ELFfile 文件中各个 segement 加载到对应虚拟地址的内存中,并根据对应段设置对应页表的相关权限,此处的我使用的权限设置逻辑如下:

- 如果此 segement 是可执行的,对应页表移除 PageTableFlags::NO_EXECUTE 标志。
- 如果此 segement 是可读的,对应页表增加 PageTableFlags::USER_ACCESSIBLE 标志。
- 如果此 segement 是可写的,对应页表增加 PageTableFlags::WRITABLE 标志。

load_segment 函数关键代码如下:

```
// FISME:handle page table flags with segment flags
if segment.flags().is_execute(){
    page_table_flags.remove(PageTableFlags::NO_EXECUTE);
}
if segment.flags().is_read(){
    page_table_flags.insert(PageTableFlags::USER_ACCESSIBLE);
}
if segment.flags().is_write(){
    page_table_flags.insert(PageTableFlags::WRITABLE);
}
```

关键代码如下:

```
unsafe{
    Cr0::update(|f| f.remove(Cr0Flags::WRITE_PROTECT))
}
// FIXME:map physical memory to specific virtual address offset
let mut frame_allocator = UEFIFrameAllocator(bs);
elf::map_physical_memory(
    config.physical_memory_offset,
    max_phys_addr,
    &mut page table,
    &mut frame allocator,
);
// FIXME:load and map the kernel elf file
elf::load elf(
    &elf,
    config.physical memory offset,
    &mut page_table,
    &mut frame_allocator,
);
```

4. 分配内核

接着需要为内核分配对应的内核栈,并设置相关的权限。这里我使用了 elf::map_range(addr, count, page table, frame allocator) 函数来为内核栈分配对应的页表,并设置权限为 R/W。

最后将修改过的控制寄存器恢复原样,修改 Cro 寄存器开启根页表的写保护。

关键代码如下:

```
// FIXME:map kernel stack
elf::map_range(
    config.kernel_stack_address,
    config.kernel_stack_size,
    &mut page_table,
    &mut frame_allocator,
);

// FIXME:recover write protect (Cr0)
unsafe{
    Cr0::update(|f| f.insert(Cr0Flags::WRITE_PROTECT))
}
```

UART 与日志输出

1. 日志输出

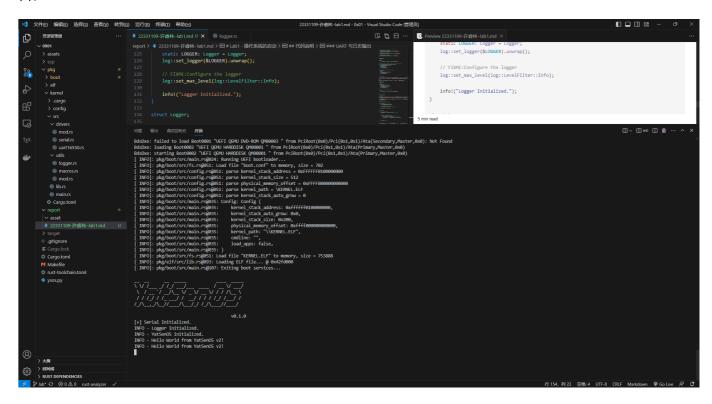
这里需要补充 pkg/kernel/src/utils/logger.rs 里的代码,涉及到 Logger 的初始化和输出的实现。这部分我参考了这篇博客里的做法。

log 还提供了 set_logger 函数用于设置日志库, set_max_level 用于设置最大日志级别, 这里的关键代码如下:

```
use log::{Metadata, Record};
pub fn init() {
   static LOGGER: Logger = Logger;
    log::set_logger(&LOGGER).unwrap();
    // FIXME:Configure the logger
    log::set_max_level(log::LevelFilter::Info);
   info!("Logger Initialized.");
}
struct Logger;
impl log::Log for Logger {
   fn enabled(&self, _metadata: &Metadata) -> bool {
        true
    }
    fn log(&self, record: &Record) {
       // FIXME:Implement the logger with serial output
        if self.enabled(record.metadata()) {
            println!("{} - {}", record.level(), record.args());
    }
```

```
fn flush(&self) {}
}
```

经过调试后,最后我们启动 YsOS,发现内核成功在 UEFI 中加载,并且相关的输出也通过 UART 输出至控制台。



思考任务

1. 在 pkg/kernel 的 Cargo.toml 中,指定了依赖中 boot 包为 default-features = false,这是为了避免什么问题?请结合 pkg/boot 的 Cargo.toml 谈谈你的理解。

操作系统是在裸机上运行,此处设置可以避免链接 Rust 的标准库。

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?

首先计算各段需要的最大物理地址,最后与 0x1_0000_0000 取最大值。这个 0x1_0000_0000 的地址与 **IOAPIC、MMIO** 机制有关。

IOAPIC 用于管理和分配中断信号给计算机系统中的各种设备。

MMIO 允许将I/O设备映射到计算机的内存地址空间中,从而使CPU能够通过内存读写指令来与这些设备进行通信。

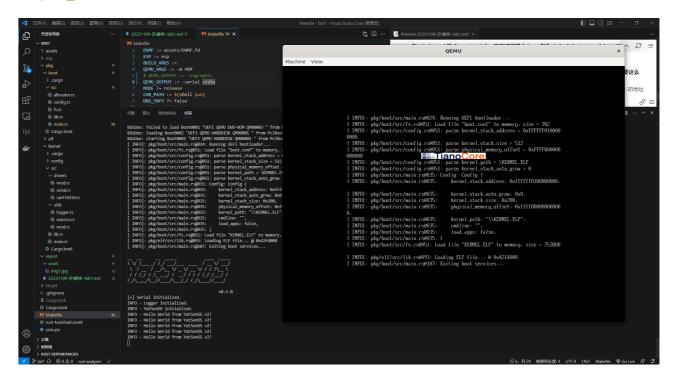
这两个机制可以更好地配置中断、控制中断分发以及响应来自外部设备的中断请求等操作,比传统的 I/O 端口方式更灵活和高效,适用于需要高性能中断处理的系统环境。

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?

使用UEFI提供的串口输出功能。即使在进入操作系统内核之前,UEFI固件也可以通过串口与外部设备通信,输出启动过程中的信息。这些信息可能包括启动日志、硬件检测结果、启动选项等。

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。如何定向至主机的标准输入输出?

将 QEMU_OUTPUT 的值修改为 -serial stdio 即可



加分任务

1. 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。

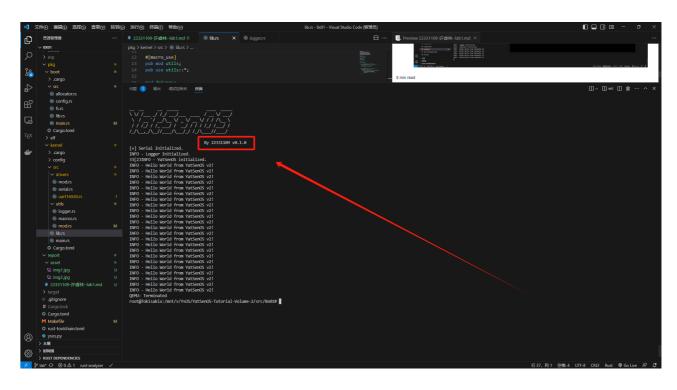
考虑如下代码,使用 bitflag 来管理线控寄存器的值,分别用 IS_FULL 和 IS_EMPTY 来表示。

```
bitflags! {
    struct LineStFlags: u8 {
        const IS_FULL = 1;
        const IS_EMPTY = 1 << 5;
    }
}</pre>
```

于是我们便可以使用 self.line_sts().contains(LineStsFlags::OUTPUT_EMPTY))、insert()或remove()函数来便捷设置线控寄存器的值。

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。

可以清屏并输出学号。



3. 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。

修改 Makefile 中 DBG_INFO ?= false 的值为 DBG_INFO := info.

修改 logger 里的 log() 函数,依据当前日志的等级输出日志信息。

```
impl log::Log for Logger {
    fn log(&self, record: &Record) {
        // Implement the logger with serial output
        if self.enabled(record.metadata()) {
            println!("{} - {}", record.level(), record.args());
        }
    }
}
```

4. 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:

我使用了gdb和objdump调试器,记录如下:

```
esp/KERNEL.ELF: file format elf64-x86-64
Sections:
Idx Name
                Size
                           VMA
                                            LMA
                                                              File off
Algn
               00006fa8 ffffff0000000000 ffffff000000000 00001000 2**3
0 .dynsym
               CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, DATA
1 .gnu.hash
               00001f4c ffffff0000006fa8 ffffff0000006fa8 00007fa8 2**3
               CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, DATA
               00002540 ffffff0000008ef4 ffffff0000008ef4 00009ef4 2**2
2 .hash
               CONTENTS, ALLOC, LOAD, READONLY, DATA
```

3 .dynstr		ffffff000000b434 ALLOC, LOAD, READO		0000c434	2**0
4 .rodata	000126b2	ffffff000002a000 ALLOC, LOAD, READO	ffffff000002a000	0002b000	2**4
5 .eh_frame_hdr	0000000с	ffffff000003c6b4 ALLOC, LOAD, READO	ffffff000003c6b4	0003d6b4	2**2
6 .eh_frame	0000001c	ffffff000003c6c0 ALLOC, LOAD, READO	ffffff000003c6c0	0003d6c0	2**3
7 .text		ffffff000003d000 ALLOC, LOAD, READO		0003e000	2**4
8 .data		ffffff0000079000 ALLOC, LOAD, DATA	ffffff0000079000	0007a000	2**3
9 .got	000000d0	ffffff000007f000 ALLOC, LOAD, DATA	ffffff000007f000	00080000	2**3
10 .dynamic 2**3			ffffff000007f0d0	000800d0	
	CONTENTS,	ALLOC, LOAD, DATA			
11 .bss 2**3			ffffff0000080000	00081000	
	ALLOC				
12 .comment 2**0	00000048	00000000000000000	00000000000000000	00081000	
	CONTENTS,	READONLY			

```
Breakpoint 1, core::sync::atomic::atomic_load<u8>
(order=core::sync::atomic::Ordering::Acquire, dst=<optimized out>) at
/root/.rustup/toolchains/nightly-x86_64-unknown-linux-
gnu/lib/rustlib/src/rust/library/core/src/sync/atomic.rs:3289
3289
                    Acquire => intrinsics::atomic_load_acquire(dst),
(gdb) info r
               0xffffff000003d0b0 -1099511377744
rax
               0x5f0df78
                                  99671928
rbx
               0x5f0dfd0
                                  99672016
rcx
               0xffffff01001ffff8 -1095214563336
rdx
rsi
               0x5f0dfd0
                                   99672016
rdi
               0x5f0dfd0
                                   99672016
rbp
               0x0
                                   0x0
               0xffffff01001fff08 0xffffff01001fff08
rsp
r8
               0x0
r9
               0x501
                                   1281
r10
               0x5ae8860
                                   95324256
r11
               0x858
                                   2136
               0xfffffffffffffaffc0 -3758424128
r12
               0x4e7abe0
                                  82291680
r13
r14
               0x5f0df70
                                   99671920
r15
               0x43c8068
                                   71073896
               0xffffff000003d927 0xffffff000003d927 <ysos_kernel::init+7>
rip
                                   [ IOPL=0 SF AF ]
               0x92
eflags
               0x38
                                   56
CS
                                   48
SS
               0x30
ds
               0x30
                                   48
```

```
48
es
               0x30
fs
                                   48
               0x30
               0x30
                                   48
fs_base
               0x0
                                   0
gs base
               0x0
                                   0
               0x0
k_gs_base
                                  [ PG WP NE ET MP PE ]
cr0
               0x80010033
cr2
               0x0
cr3
               0x5c01000
                                   [ PDBR=23553 PCID=0 ]
               0x668
                                   [ OSXMMEXCPT OSFXSR MCE PAE DE ]
cr4
               0x0
cr8
efer
               0xd00
                                   [ NXE LMA LME ]
xmm0
               vec128 {v4_float: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v2_double: [0x0,
0x0], v16_int8: [0x0 <repeats 16 times>], v8_int16: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0,
0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v4_int32: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v2_int64: [0x0, 0x0],
uint128: 0x0}
xmm1
               vec128 {v4_float: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v2_double: [0x0,
0x0], v16 int8: [0x0 <repeats 16 times>], v8 int16: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0,
0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v4_int32: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v2_int64: [0x0, 0x0],
uint128: 0x0}
               vec128 {v4_float: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v2_double: [0x0,
0x0], v16_int8: [0x0 <repeats 16 times>], v8_int16: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0,
0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v4_int32: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v2_int64: [0x0, 0x0],
uint128: 0x0}
xmm3
               vec128 {v4_float: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v2_double: [0x0,
0x0], v16_int8: [0x0 <repeats 16 times>], v8_int16: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0,
0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v4_int32: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v2_int64: [0x0, 0x0],
uint128: 0x0}
               vec128 {v4_float: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v2_double: [0x0,
0x0], v16_int8: [0x0 <repeats 16 times>], v8_int16: [0x0, 0x0, 0x0, 0x0,
0x0, 0x0, 0x0, 0x0], v4
```

5. "开发者是愿意用安全换取灵活的",所以,我要把代码加载到栈上去,可当我妄图在栈上执行代码的时候,却得到了 Segment fault,你能解决这个问题吗?

考虑如下 C 语言代码,可以先将执行的程序代码通过指针和内联汇编的操作转移到栈上,并设置 PC 的值至需要执行的代码位置即可。

```
#include <stdint.h>

const char shellcode[0x50] = {
    0x68, 0x20, 0x0b, 0x01, 0x01, 0x81, 0x34, 0x24,
    0x01, 0x01, 0x01, 0x01, 0x48, 0xb8, 0x6f, 0x6d,
    0x20, 0x73, 0x74, 0x61, 0x63, 0x6b, 0x50, 0x48,
    0xb8, 0x48, 0x65, 0x6c, 0x6c, 0x6f, 0x20, 0x66,
    0x72, 0x50, 0x48, 0x89, 0xe6, 0x6a, 0x01, 0x5f,
    0xba, 0x12, 0x00, 0x00, 0x00, 0x6a, 0x01, 0x58,
    0x0f, 0x05, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x31, 0xff, 0x6a, 0x3c, 0x58, 0x0f, 0x05, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90, 0x90,
    0x90, 0x90,
```

```
int main(void) {
    uint64_t rsp = 0;
    uint64_t fp = (uint64_t)0;
    asm volatile("movq %%rsp, %0" : "=r"(rsp));
    rsp -= 0x1000;
    for (unsigned i = 0; i < 0x50; i++) {
        *(uint8_t *)(rsp + i) = *(uint8_t *)(shellcode + i);
    }
    asm volatile("jmp *%0" : : "r"(rsp));
    return 0;
}</pre>
```