实验报告

黄文橼 211240032

2023年1月15日

实验进度

我完成了所有实验内容

分时多任务的具体过程

硬件中断

此处,仅解释硬件中断如何从hello切换至pal, pal至hello基本同理。

NEMU 每条指令结束后,通过isa_query_intr通过检查cpu的INTR来确定 是否有设备发出了中断请求

NEMU 当收到中断请求,进入isa_raise_intr,将mstatus的MIE置0以防止嵌套中断,进入AM的中断处理

AM 进入trap.S,hello是用户程序,故将sp切换至内核栈,在内核栈上保存hello的Context,通过_am_irq_handle识别出中断来源于硬件(时钟)中断,进入NANOS的事件处理

NANOS 在do_event中识别出硬件(时钟)中断,调用schedule将hello内 核栈上的上下文保存到current→cp,并切换至pal内核栈上的上下文(,输 出NANOS接收到时钟中断的信息)返回至AM

AM 返回trap.S,恢复为pal内核栈中保存的上下文,并通过pal的Context中的np将sp切换至pal的用户栈,调用mret

NEMU 执行mret指令,将pc移至pal将要执行的下一条指令,并将mstatus中的MIE置1(用以继续接收中断)

分页机制

NEMU vaddr_read, vaddr_ifetch, vaddr_write提供虚拟内存的访问, isa_mmu_translate提供虚拟内存地址转换为物理内存地址的服务

AM 在vme.c中提供了protect拷贝原数据, map构建虚拟地址到物理地址的映射

NANOS 在loader和context_uload, context_kload中通过以上函数以及new_page申请物理页完成了程序的加载

AM 在_am_irq_handle操作中,首先将当前的SATP保存至hello的Context中, 待切换至pal的Context,再将pal的Context中的页表目录设置为SATP,完 成分页切换。

理解计算机系统

其汇编代码如下

```
1 0000000000000000 <main>:
```

```
0:
           f3 Of 1e fa
                                       endbr64
      4:
           55
                                              %rbp
                                       push
      5:
           48 89 e5
                                              %rsp,%rbp
                                       mov
      8:
           48 8d 05 00 00 00 00
                                              0x0(%rip),%
                                       lea
                      # f < main + 0xf >
      f:
           48 89 45 f8
                                       mov
                                              %rax, -0x8(%
         rbp)
     13:
           48 8b 45 f8
                                               -0x8(%rbp),%
                                       mov
        rax
                                               $0x41,(%rax)
     17:
           c6 00 41
                                       movb
                                               $0x0, %eax
9
     1a:
          b8 00 00 00 00
                                       mov
                                              %rbp
     1f:
           5d
                                       pop
10
     20:
           сЗ
                                       ret
```

回答 第8行(jmain+0x17_¿)指令为出错操作(p[0]='A')。这条指令进行了内存访问,MMu会检查当前进程对这块内存的访问权限。"abc"在编译时会被放入只读代码段,因而无权访问。由MMU记录异常信息,转到操作系统的异常处理程序,操作系统向该进程发送SIGSEGV信号,表示发生了段错误。用户进程收到SIGSEGV的默认行为是终止。

证明

由readelf检查程序的out文件即可确认"abc"进入了只读代码段。 通过strace检查程序运行的具体细节,如下所示,下面有个人的理解

```
execve("./a.out", ["./a.out"], 0x7fffe8af6700
          /* 49 \ vars */) = 0
      brk(NULL)
                                                = 0
          x55f4091ec000
      arch_prctl(0x3001 /* ARCH_??? */, 0
          x7ffd15aa8400) = -1 EINVAL (Invalid argument
      mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE,
          MAP_PRIVATE | MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0
          x7f3af0639000
       access("/etc/ld.so.preload", R_OK)
          ENOENT (No such file or directory)
      openat(AT_FDCWD, "/etc/ld.so.cache", O_RDONLY|
          0_{CLOEXEC}) = 3
      newfstatat(3, "", {st_mode=S_IFREG|0644,
          st_size = 87407, \ldots, AT_EMPTY_PATH) = 0
      mmap(NULL, 87407, PROT_READ, MAP_PRIVATE, 3, 0)
           = 0x7f3af0623000
      close(3)
                                                = 0
       openat(AT_FDCWD, "/lib/x86_64-linux-gnu/
          libc.so.6", O_RDONLY | O_CLOEXEC) = 3
      read(3, "\177ELF
11
          \2\1\1\3\0\0\0\0\0\0\0\0\3\0>\0\1\0\0P
```

```
23720000000..., 832 = 832
      pread64(3, "\6\0\0\0\4\0\0\0@\0\0\0\0\0\0@
12
         = 784
      pread64(3, "\4\0\0\0<sub>11</sub>\0\0\0\5\0\0\0GNU
13
         \0\2\0\0\300\4\0\0\0\3\0\0\0\0\0\0\0\"...,
         48, 848) = 48
      pread64(3, "\4\0\0\0\24\0\0\0\3\0\0GNU\0i8
14
         \235HZ\227\223\333\350s\360\352,\223\340."
         \dots, 68, 896) = 68
      newfstatat(3, "", {st_mode=S_IFREG|0644,
15
         st_size = 2216304, \ldots, AT_EMPTY_PATH) = 0
      pread64(3, "\6\0\0\0\4\0\0\0@\0\0\0\0\0\0@
16
         = 784
      mmap(NULL, 2260560, PROT_READ, MAP_PRIVATE)
         MAP_DENYWRITE, 3, 0) = 0x7f3af03fb000
      mmap(0x7f3af0423000, 1658880, PROT_READ|
18
         PROT_EXEC, MAP_PRIVATE | MAP_FIXED |
         MAP_DENYWRITE, 3, 0x28000) = 0x7f3af0423000
      mmap(0x7f3af05b8000, 360448, PROT_READ,
19
         MAP_PRIVATE | MAP_FIXED | MAP_DENYWRITE, 3, 0
         x1bd000) = 0x7f3af05b8000
      mmap(0x7f3af0610000, 24576, PROT_READ|
20
         PROT_WRITE, MAP_PRIVATE | MAP_FIXED |
         MAP_DENYWRITE, 3, 0x214000) = 0x7f3af0610000
      mmap(0x7f3af0616000, 52816, PROT_READ|
21
         PROT_WRITE, MAP_PRIVATE | MAP_FIXED |
         MAP\_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7f3af0616000
      close(3)
22
      mmap(NULL, 12288, PROT_READ|PROT_WRITE,
23
         MAP\_PRIVATE \mid MAP\_ANONYMOUS, -1, 0) = 0
```

x7f3af03f8000

```
arch_prctl(ARCH_SET_FS, 0x7f3af03f8740) = 0
24
       set_tid_address(0x7f3af03f8a10)
                                                = 2416
       set_robust_list(0x7f3af03f8a20, 24)
26
      rseq(0x7f3af03f90e0, 0x20, 0, 0x53053053) = 0
27
      mprotect(0x7f3af0610000, 16384, PROT_READ) = 0
      mprotect(0x55f407325000, 4096, PROT_READ) = 0
29
      mprotect(0x7f3af0673000, 8192, PROT_READ) = 0
       prlimit64(0, RLIMIT_STACK, NULL, {rlim_cur
31
          =8192*1024, rlim_max=RLIM64_INFINITY}) = 0
      munmap(0x7f3af0623000, 87407)
32
       --- SIGSEGV {si_signo=SIGSEGV, si_code=
33
          SEGV_ACCERR, si_addr=0x55f407324004} ---
      +++ killed by SIGSEGV +++
34
       Segmentation fault
```

由execve a.out进入程序,中间如20行,尝试对固定的不可写的部分进行了读写操作,并在最后确实抛出了SIGSEGV信号,且程序由SIGSEGV信号终止。