



南京大學

## PA-3-2：保护模式

课程名称：	<u>计算机系统基础</u>
姓名：	<u>孙文博</u>
学号：	<u>201830210</u>
邮箱：	<u><a href="mailto:201830210@smail.nju.edu.cn">201830210@smail.nju.edu.cn</a></u>
实验时间：	<u>2022. 6. 1 – 2022. 6. 13</u>

## 一、实验进度

1. 了解保护模式，逻辑地址，段寄存器等背景知识；
2. 修改 include/config.h 头文件，为 NEMU 开启保护模式；
3. 在 nemu/include/cpu/reg.h 头文件中，为 CPU\_STATE 结构添加上必要的器件模拟，其中包括 GDTR、CR0 和长度为 6 的段寄存器数组 SegReg[]:

```
6 typedef struct {
7     uint32_t limit :16;
8     uint32_t base :32;
9 }GDTR;
10
11 typedef union {
12     struct {
13         uint32_t pe :1;
14         uint32_t mp :1;
15         uint32_t em :1;
16         uint32_t ts :1;
17         uint32_t et :1;
18         uint32_t reserve :26;
19         uint32_t pg :1;
20     };
21     uint32_t val;
22 }CR0;
23
24 typedef struct {
25     // the 16-bit visible part, i.e., the selector
26     union {
27         uint16_t val;
28         struct {
29             uint32_t rpl :2;
30             uint32_t ti :1;
31             uint32_t index :13;
32         };
33     };
34 }
35
36 // the invisible part, i.e., cache part
37 struct {
38     uint32_t base;
39     uint32_t limit;
40     uint32_t type :5;
41     uint32_t privilege_level :2;
42     uint32_t soft_use :1;
43 };
44 }SegReg;
```

4. 实现 lgdt 指令及 mov, jmp 指令中有关分段的部分；
5. 补全 memory/mmu/segment.c 文件中 segment\_translate()、

load\_sreg()函数:

```

5 uint32_t segment_translate(uint32_t offset, uint8_t sreg)
6 {
7     /* TODO: perform segment translation from virtual address to linear address
8      * by reading the invisible part of the segment register 'sreg'
9      */
10    uint32_t addr = cpu.segReg[sreg].base + offset;
11    return addr;
12 }
13
14 // load the invisible part of a segment register
15 void load_sreg(uint8_t sreg)
16 {
17     /* TODO: load the invisible part of the segment register 'sreg' by reading the GDT.
18      * The visible part of 'sreg' should be assigned by mov or ljmp already.
19      */
20    SegDesc new_seg;
21    memcpy(&new_seg, hw_mem+cpu.gdtr.base+cpu.segReg[sreg].index*8, sizeof(new_seg));
22
23    uint32_t base = (new_seg.base_31_24 << 24) + (new_seg.base_23_16 << 16) + new_seg.base_15_0;
24    uint32_t limit = (new_seg.limit_19_16 << 16) + new_seg.limit_15_0;
25
26    assert(base == 0);
27    assert(limit <= 0xffffffff);
28    assert(new_seg.granularity == 1);
29
30    cpu.segReg[sreg].base = base;
31    cpu.segReg[sreg].limit = limit;
32    cpu.segReg[sreg].type = new_seg.type;
33    cpu.segReg[sreg].privilege_level = new_seg.privilege_level;
34    cpu.segReg[sreg].soft_use = new_seg.soft_use;
35 }
36

```

6. 在 vaddr\_read() 和 vaddr\_write() 函数中添加保护模式下的虚拟地址向线性地址转换的过程:

```

56 uint32_t vaddr_read(vaddr_t vaddr, uint8_t sreg, size_t len)
57 {
58     assert(len == 1 || len == 2 || len == 4);
59     #ifdef IA32_SEG
60         uint32_t laddr=vaddr;
61         if(cpu.cr0.pe)
62         {
63             laddr=segment_translate(vaddr,sreg);
64         }
65         return laddr_read(laddr,len);
66     #else
67         return laddr_read(vaddr, len);
68     #endif
69 }
70
71 void vaddr_write(vaddr_t vaddr, uint8_t sreg, size_t len, uint32_t data)
72 {
73     assert(len == 1 || len == 2 || len == 4);
74     #ifdef IA32_SEG
75         if(cpu.cr0.pe)
76         {
77             vaddr=segment_translate(vaddr,sreg);
78             laddr_write(vaddr,len,data);
79         }
80         else
81             laddr_write(vaddr,len,data);
82     #else
83         laddr_write(vaddr, len, data);
84     #endif
85 }
86

```

## 7. 执行 make test\_pa-3-2 命令并通过各测试用例:

```
NEMU2 terminated
./nemu/nemu --autorun --testcase struct --kernel
NEMU load and execute img: ./kernel/kernel.img elf: ./testcase/bin/struct
nemu trap output: [src/main.c,82,init_cond] {kernel} Hello, NEMU world!
nemu trap output: [src/elf/elf.c,29,loader] {kernel} ELF loading from ram disk.
nemu: HIT GOOD TRAP at eip = 0x0010010c
NEMU2 terminated
./nemu/nemu --autorun --testcase string --kernel
NEMU load and execute img: ./kernel/kernel.img elf: ./testcase/bin/string
nemu trap output: [src/main.c,82,init_cond] {kernel} Hello, NEMU world!
nemu trap output: [src/elf/elf.c,29,loader] {kernel} ELF loading from ram disk.
nemu: HIT GOOD TRAP at eip = 0x0010016a
NEMU2 terminated
./nemu/nemu --autorun --testcase hello-str --kernel
NEMU load and execute img: ./kernel/kernel.img elf: ./testcase/bin/hello-str
nemu trap output: [src/main.c,82,init_cond] {kernel} Hello, NEMU world!
nemu trap output: [src/elf/elf.c,29,loader] {kernel} ELF loading from ram disk.
nemu: HIT GOOD TRAP at eip = 0x00100105
NEMU2 terminated
./nemu/nemu --autorun --testcase test-float --kernel
NEMU load and execute img: ./kernel/kernel.img elf: ./testcase/bin/test-float
nemu trap output: [src/main.c,82,init_cond] {kernel} Hello, NEMU world!
nemu trap output: [src/elf/elf.c,29,loader] {kernel} ELF loading from ram disk.
nemu: HIT BAD TRAP at eip = 0x001000c8
NEMU2 terminated
make-[1]: Leaving directory '/home/pa201830210/pa_nju'
pa201830210@edb32e250119:~/pa_nju$
```

## 二、 思考题

### 1. NEMU 在什么时候进入了保护模式?

答: nemu 的头文件 config.h 中定义了 IA32\_SEG 之后, 可以通过判断 CR0 的 PE 是否为 1 来判断 NEMU 是否开启保护模式

### 2. 在 GDTR 中保存的段表首地址是虚拟地址、线性地址、还是物理地址? 为什么?

答: 是线性地址; 因为在分段机制中, 需要完成从虚拟地址到线性地址的转换, 给出的 48 位地址中, 有 32 位的偏移量, 这个偏移量显然

是在线性地址中的偏移量, 所以 GDTR 保存的段表首地址显然也是线性地址。

### 三、总结与反思

本阶段的内容与书本知识联系比较紧密, 同时分段和分页知识也是整个 PA 及 ICS 中的重点部分, 有一定的难度与理解上的挑战。虽然过程中出现了一些 bug, 一度导致之前的 3-1 和 2-2 测试都出现问题, 但好在仔细分析报错信息之后, 成功修复。希望下阶段实验顺利!