Assignment 2- uaccess

12212320 谭政

Checkpoint. 1

修改 xv6 的用户与内核的页表模型,

使得:

- 用户页表包含整个内核页表(kernel_pagetable)。(内核页表中的 PTE 均没有 PTE_U 权限位)
- 内核线程使用用户页表(此时它应该包含内核页表),而不是内核页表。 同时,你需要修改 Context Switch 和 Trampoline:
- 在使用 swtch 进行 Context Switch 时,切换到内核线程各自的页表 (p->mm->pgt)。
- 通过 trampoline 在用户态与内核态之间切换时,保留用户页表,不需要切换到内核页表 kernel_satp。
- 对于没有用户空间的 scheduler, 直接使用 kernel_pagetable 内核页表即可。

修改:

```
void mm_copy_kpgt(struct mm *mm) {
assert(holding(&mm->lock));
for (uint64 i = 0x100; i < 512; i++) {
    pte_t *kpte = (pte_t *)&kernel_pagetable[i];
    pte_t *upte = (pte_t *)&mm->pgt[i];

// Assignment 2: Your code here
    if (*kpte & PTE_V) {
        *upte = *kpte & ~PTE_U;
    }
```

```
static int access_ok(struct mm* mm, uint64 addr, uint64 len) {

// Assignment 2: Your code here

if (addr >= USER_TOP)

return 0;

if (len > 0 && addr + len < addr) // 溢出

return 0;

if (addr + len > USER_TOP)

return 1;

}
```

运行结果:

}

```
init: starting sh
sh >> test_uaccess 1
-> checkpoint 1 passed
sh > child 3 exit with code 0
sh >>
```

Checkpoint. 2

阅读特权级手册 4.1.1.2 Memory Privilege in sstatus Register 中关于 SUM 标志位的解释, 理解为什么这里 会遇到 Page Fault, 并且根据文档中的提示解决该问题。

因为内核在用户态下尝试直接访问用户空间内存,而没有正确设置权限位。通过

设置 sstatus 寄存器的 SUM 位,允许内核直接访问用户空间内存。在拷贝操作完成后,清除 SUM 位以恢复默认行为

修改:

```
static void begin_user_access() {
    // Assignment 2: Your code here
    w_sstatus(r_sstatus() | SSTATUS_SUM);
}
static void end_user_access() {
    // Assignment 2: Your code here
    w_sstatus(r_sstatus() & ~SSTATUS_SUM);
}
// Copy from kernel to user.
// Copy len bytes from src to virtual address dstva in a given page table.
// Return 0 on success, -1 on error.
int copy_to_user(struct mm *mm, uint64 __user dstva, char *src, uint64 len) {
    begin_user_access();
    memmove((void *)dstva, src, len);
   end_user_access();
    return 0:
}
// Copy from user to kernel.
// Copy len bytes to dst from virtual address srcva in a given page table.
// Return 0 on success, -1 on error.
int copy_from_user(struct mm *mm, char *dst, uint64 __user srcva, uint64 len) {
    if (!access_ok(mm, srcva, len)) {
```

```
return -1;
}

begin_user_access();
memmove(dst, (void *)srcva, len);
end_user_access();
return 0;
}
```

运行结果:

```
sh >> test_uaccess 2
test write
-> checkpoint 2 passed
sh > child 4 exit with code 0
sh >>
```

Checkpoint. 3:

在 checkpoint3 中,任务是确保内核不会访问非法的用户空间地址。access_ok 函数通过检查地址范围来确保用户地址是合法的。

修改:

```
static int access_ok(struct mm* mm, uint64 addr, uint64 len) {

// Assignment 2: Your code here

if (addr >= USER_TOP)

return 0;

if (len > 0 && addr + len < addr) // 溢出

return 0;

if (addr + len > USER_TOP)
```

```
return 0;
return 1;
}
```

运行截图:

```
sh >> test_uaccess 3
-> kernel secret addr: 0xFFFFFFF8020E090
-> Your copy_from_user should not leak kernel data
-> checkpoint 3 passed
sh > child 5 exit with code 0
```

Checkpoint. 4

```
修改: if (cause & SCAUSE_INTERRUPT) {
         // correctness checking:
         if (mycpu()->inkernel_trap > 1) {
             // should never have nested interrupt
             print_sysregs(true);
             print_ktrapframe(ktf);
             panic("nested kerneltrap");
        }
         if (panicked) {
             panic("other CPU has panicked");
        }
         // handle interrupt
         if (handle_intr() == 0) {
             errorf("unhandled interrupt: %d", cause);
             goto kernel_panic;
        }
    } else {
```

```
if (exception_code == 12 || exception_code == 15)
{
    struct proc *p = curr_proc();
    if (holding(&p->mm->lock)) {
        intr_off();
        release(&p->mm->lock);
    }
    p->killed = 1;
    mycpu()->inkernel_trap--;
    exit(-9);
    return;
}
// kernel exception, unexpected.
goto kernel_panic;
}
```

运行结果:

```
sh >> test_uaccess 4
-> checkpoint 4 passed
sh > child 6 exit with code 0
sh >>
```