实验五-RV64缺页异常处理以及fork机制

姓名:王晶晶 学号:3200104880 学院:计算机科学与技术学院 课程名称: 计算机系统Ⅲ

实验时间: 2022.5.18 实验地点: 紫金港东4-509 指导老师: 周亚金

一、实验目的和要求

- 通过 vm_area_struct 数据结构实现对进程多区域虚拟内存的管理。
- 在 Lab4 实现用户态程序的基础上,添加缺页异常处理 Page Fault Handler。 为进程加入 fork 机制,能够支持通过 fork 创建新的用户态进程。

二、实验原理

2.1 vm_area_struct

vm_area_struct 是虚拟内存管理的基本单元, vm_area_struct 保存了有关连续虚拟内存区域(简称vma)的信息。

每个进程都有自己对应的vma链表。它将该进程对应的所有虚拟地址空间按一定的顺序串联起来。从而维护进程的虚拟地址空间。一个vma存储了一段虚拟地址区域的起始和结束地址,以及对应的地址读写和执行的权限。

通过这种机制,可以让编程者在编写程序时只要关注虚拟地址,而不用关注具体虚拟地址映射到的实际物理地址。

2.2 缺页异常 Page Fault

缺页异常是一种正在运行的程序访问当前未由内存管理单元(MMU)映射到虚拟内存的页面时,由计算机硬件引发的异常类型。访问未被映射的页或访问权限不足,都会导致该类异常的发生。处理缺页异常通常是操作系统内核的一部分。当处理缺页异常时,操作系统将尝试使所需页面在物理内存中的位置变得可访问(建立新的映射关系到虚拟内存)。而如

果在非法访问内存的情况下,即发现触发 Page Fault 的虚拟内存地址(Bad Address)不在当前进程 vm_area_struct 链表中所定义的允许访问的虚拟内存地址范围内,或访问位置的权限条件不满足时,缺页异常处理将终止该程序的继续运行。

2.3 fork 系统调用

fork()通过复制当前进程创建一个新的进程,新进程称为子进程,而原进程称为父进程。子进程和父进程在不同的内存空间上运行。父进程fork成功时返回:子进程的pid,子进程返回:0。fork失败则父进程返回:-1。创建的子进程需要拷贝父进程 task_struct、pgd、mm_struct 以及父进程的 user stack 等信息。

三、实验代码实现

3.1 维护vma虚拟内存管理结构

• 初始化进程vma链表,将进程代码段和用户栈的虚拟空间加入vma结构中

```
do_mmap(task[i]->mm,USER_START,uapp_end - uapp_start,VM_READ | VM_WRITE | VM_EXEC
do_mmap(task[i]->mm,USER_END - PGSIZE,PGSIZE,VM_READ | VM_WRITE);
```

• 如果传入的虚拟地址空间已经在vma中存在,则需要另外寻找空闲的虚拟地址空间加入 链表

```
while(!add_link(mm,addr,length,prot)){
    addr=get_unmapped_area(mm,length);
}
```

3.2 page fault异常处理

• 设定异常入口处理程序,遇到系统调用号12,13,15转入page_fault处理程序

Interrupt	Exception Code	Description
0	12	Instruction Page Fault
0	13	Load Page Fault
0	15	Store/AMO Page Fault

```
if(x==0xC||x==0xD||x==0xF)
do_page_fault(scause,sepc,regs);
```

• do_page_fault先检查发生缺页异常的虚拟地址是否在vma链表中

```
struct vm area struct* found=find vma(current->mm, stval);
```

• 并检查其权限是否和Exception Code对应的权限相吻合

```
if(scause ==12&&(found->vm_flags&VM_EXEC)==0) {
    printk("Invalid vm area in page fault\n");
    return;
} else if(scause==13&&(found->vm_flags&VM_READ)==0){
    printk("Invalid vm area in page fault\n");
    return;
}else if(scause==15&&(found->vm_flags&VM_WRITE)==0){
    printk("Invalid vm area in page fault\n");
    return;
}
```

- 如果以上检查都满足,就建立页表映射
 - 。如果是用户代码段,则由于代码已经load进物理地址中,无需kalloc,可直接建立 页表映射

```
create_mapping((unsigned long)current->pgd+PA2VA_OFFSET,USER_START,(unsigned
```

。如果是用户栈段,考虑到**fork出于进程的用户栈**在fork的时候就已经被分配了物理页,考虑处理的统一性,在初始时就为进程分配好了用户栈的物理页,并将**物理页的虚拟栈底地址**存入user_sp中,也无需进行kalloc()

```
create_mapping((unsigned long)current->pgd+PA2VA_OFFSET,USER_END-PGSIZE,pa,PG
```

。 其它情形则需要先kalloc()再进行页表设置

```
create mapping((unsigned long)current->pgd+PA2VA OFFSET,found->vm start,pa,PC
```

3.3 fork处理函数设置

• 设置fork系统调用入口处理

```
if(a7==SYS_CLONE){
    regs->x10=clone(regs);
}
```

• 在fork处理程序中创建子进程并加入所有进程的task数组中

```
task[sum]=(struct task_struct*)kalloc();
```

这里采用的是全局变量sum

- 初始化子进程的一些状态
 - 。 sp应和父进程一致,由于父进程进入trap后,由于csrrw将sp和sscratch的值进行 了交换,故而子进程的sp应从当前sscratch中获取

```
unsigned long sscratch=csr_read(sscratch);
```

。 拷贝用户栈的所有值

```
for(int i=0;i<512;i++){
    user_stack[i]=((unsigned long*)(USER_END-PGSIZE))[i];
    //printk("child user stack:0x%lx 0x%lx\n",(unsigned long*)(USER_END-PG')
}</pre>
```

。拷贝vma链表

```
while(tmp){
    child=kalloc();
    child->vm_mm=task[sum]->mm;
    child->vm start=tmp->vm start;
    child->vm end=tmp->vm end;
    child->vm flags=tmp->vm flags;
    if(prev==NULL){
        task[sum]->mm->mmap=child;
    }
    else{
        prev->vm next=child;
    child->vm_prev=prev;
    prev=child;
    tmp=tmp->vm next;
}
prev->vm next=NULL;
```

。 设置返回值a0为0,并修改sp为当前用户栈的值

```
task[sum]->trapframe->x2=csr_read(sscratch);
task[sum]->trapframe->x10=0;
```

3.4 fork返回

• 需要根据传入的regs结构,来恢复子进程的上下文

```
ld t0, 0(a0)
csrw sstatus, t0
ld t0, 8(a0)
addi t0, t0, 4 # sepc = ecall+4
csrw sepc, t0
ld x31, 16(a0)
ld x30, 24(a0)
1d \times 29, 32(a0)
ld x28, 40(a0)
ld x27, 48(a0)
ld x26, 56(a0)
ld x25, 64(a0)
. . .
ld x3, 240(a0)
ld x2, 248(a0)
ld x1, 256(a0)
ld x10, 184(a0)
sret
```

四、实验结果分析

4.1 page fault

不存在fork的时候,在一个进程刚刚被调度的时候,它的代码段发生缺页异常,无法取指,故scause=12,从第一条指令的地址0处第一次缺页异常。

对代码段建立页表映射后,等到用户栈的访问。

```
sd ra, 24(sp)
```

发生scause=15的访存写入缺页异常,发生后对用户栈建立页表映射。 当进程再次被调度时,由于所有映射均已建立,不会再发生缺页异常,可以正常执行。

```
SET [PID = 1 PRIORITY = 1 COUNTER = 10]
SET [PID = 2 PRIORITY = 4 COUNTER = 10]
SET [PID = 3 PRIORITY = 10 COUNTER = 5]
SET [PID = 4 PRIORITY = 4 COUNTER = 2]
[S] mapped PA: 0x00000000080204000 to VA: 0x000000000000000 with size: 0x00000000000738
[S] PAGE_FAULT: scause: 15, sepc: 0x0000000000000000, badaddr: 0x0000003ffffffff8
vm found! badaddr:0x0000003fffffffff8 is of vm:0xffffffe007fab000 with start:0x0000003ffffff000 and end:0x00000004000000000
into create_mapping... pgtbl=0xffffffe007fa9000 va=0x0000003ffffff000 pa=0x0000000087fb1000 sz=0x000000000001000
third level pa: 0000000021fec417
[S] mapped PA: 0x0000000087fb1000 to VA: 0x0000003ffffff000 with size: 0x000000000001000
[PID = 4] is running!
[S] Supervisor Mode Timer Interrupt
[S] Supervisor Mode Timer Interrupt
switch to [PID = 3 PRIORITY = 10 COUNTER = 5]
third level pa: 000000002008101f
[S] mapped PA: 0x0000000080204000 to VA: 0x0000000000000000 with size: 0x000000000000738
[S] PAGE_FAULT: scause: 15, sepc: 0x000000000000000, badaddr: 0x0000003ffffffff8
vm found! badaddr:0x0000003fffffffff is of vm:0xffffffe007fb1000 with start:0x0000003fffffff000 and end:0x0000004000000000
into create_mapping... pgtbl=0xffffffe007faf000 va=0x0000003ffffff000 pa=0x0000000087fb7000 sz=0x0000000000001000
third level pa: 0000000021fedc17
[S] mapped PA: 0x0000000087fb7000 to VA: 0x0000003ffffff000 with size: 0x000000000001000
[PID = 3] is running!
   Supervisor Mode Timer Interrupt
Supervisor Mode Timer Interrupt
   Supervisor Mode Timer Interrupt
Supervisor Mode Timer Interrupt
 sī
[S] Supervisor Mode Timer Interrupt
switch to [PID = 1 PRIORITY = 1 COUNTER = 10]
```

```
] mapped PA: 0x0000000087fbd000 to VA: 0x0000003ffffff000 with size: 0x000000000001000
[PID = 2] is running!
    Supervisor Mode Timer Interrupt
     Supervisor Mode Timer Interrupt
 S] Supervisor Mode Timer Interrupt
 PID = 2] is running!
[S] Supervisor Mode Timer Interrupt
[S] SUPERVISION MODE THMEN THEN THE
SET [PID = 1 PRIORITY = 1 COUNTER = 9]
SET [PID = 2 PRIORITY = 4 COUNTER = 4]
SET [PID = 3 PRIORITY = 10 COUNTER = 4]
SET [PID = 4 PRIORITY = 4 COUNTER = 10]
    Supervisor Mode Timer Interrupt
Supervisor Mode Timer Interrupt
[S]
[S]
    Supervisor Mode Timer Interrupt
Supervisor Mode Timer Interrupt
switch to [PID = 3 PRIORITY = 10 COUNTER = 4]
SWITCH to [FID - 3 ARISHE

[S] Supervisor Mode Timer Interrupt

[S] Supervisor Mode Timer Interrupt
    Supervisor Mode Timer Interrupt
[S] Supervisor Mode Timer Interrupt
switch to [PID = 1 PRIORITY = 1 COUNTER = 9]
[PID = 1] is running!
 S] Supervisor Mode Timer Interrupt
     Supervisor Mode Timer
                                  Interrupt
```

4.2 fork-main 1

一开始仅有1个进程pid=1,当该进程执行到fork()之前,发生了代码段和用户栈段的缺页 异常。

到了fork()后初始化了pid=2的进程,由于counter=0,该进程一开始不会被调度。pid=1的进程运行完所有时间片,对两个进程重新初始化counter进行调度。

调度到子进程,由于返回地址为父进程ecall后的一条指令,会先后发生代码段和用户栈 段的缺页异常。需要建立页表映射后,能够继续运行。

0000000000000038 <fork>: 38: fe010113

38:	fe010113	addi	sp,sp,-32
3c:	00813c23	sd	s0, <mark>24</mark> (sp)
40:	02010413	addi	s0,sp, <mark>32</mark>
44:	fe843783	ld	a5,- <mark>24</mark> (s0)
48:	0 dc00893	li	a7 <mark>,220</mark>
4c:	00000073	ecall	
50:	00050793	mv	a5,a0
54:	fef43423	sd	a5,- <mark>24</mark> (s0)
58:	fe843783	ld	a5,- <mark>24</mark> (s0)
5c:	00078513	mv	a0,a5
60:	01813403	ld	s0, <mark>24</mark> (sp)
64:	02010113	addi	sp,sp, <mark>32</mark>
68:	00008067	ret	

反汇编可知,子进程在0x50处发生scause=12的取指缺页异常,在0x54处发生scause=15的用户栈写入缺页异常。

4.3 fork-main 2

一开始仅有1个进程,该进程在0处发生scause=12的取指缺页异常。

建立代码段的页表映射后,在0x70处发生用户栈写入的缺页异常,并建立用户栈的页表映射。

000000000000006c <main>:

6c: fe010113 addi sp,sp,-32 70: 00113c23 sd ra,24(sp)

而后调用fork,建立一个子进程。

对于第二次调度,该子进程被分配时间片后参与调度。在0x50和0x54处发生缺页异常并建立页表映射。

0000000000000038 <fork>:

38:	fe010113	addi	sp,sp,- <mark>32</mark>
3c:	00813c23	sd	s0, <mark>24</mark> (sp)
40:	02010413	addi	s0,sp, <mark>32</mark>
44:	fe843783	ld	a5,- <mark>24</mark> (s0)
48:	0 dc00893	li	a7,220
4 c:	00000073	ecall	
50:	00050793	mv	a5,a0
54:	fef43423	sd	a5,- <mark>24</mark> (s0)
58:	fe843783	ld	a5,- <mark>24</mark> (s0)
5c:	00078513	mv	a0,a5
60:	01813403	ld	s0, <mark>24</mark> (sp)
64:	02010113	addi	sp,sp,32
68:	00008067	ret	

一共fork了4个进程。

```
pid=1
____|___|
| pid=1 pid=2
___|__ |
```

```
[PID = 4] is running!
[5] Supervisor Mode Timer Interrupt
[7] Supervisor Mode Timer Interrupt
[8] ST [PID = 1 PRIORITY = 1 COUNTER = 7]
[8] ST [PID = 3 PRIORITY = 1 COUNTER = 4]
[8] ST [PID = 3 PRIORITY = 2 COUNTER = 4]
[8] ST [PID = 3 PRIORITY = 2 COUNTER = 4]
[8] Supervisor Mode Timer Interrupt
[9] Supervisor Mode
```

五、实验中遇到的问题及解决方法

• 奇怪的循环输出, create_mapping中死循环

各种printk()结合gdb调试,发现是传入create_mapping()进程的根页表地址不对劲,导致在create_mapping()中一致发生缺页异常。

```
void create_mapping(uint64 *pgtbl, uint64 va, uint64 pa, uint64 sz, int perm){
        unsigned long i;
unsigned long *first,*second,*third,*final;
        if(pgtbl!=swapper_pg_dir)
             printk("into create
                                    mapping... va=0x<mark>%lx pa=0x%lx sz=0x%lx \n",va,pa,sz);</mark>
        for(i=0;i<sz;i+=PGSIZE){</pre>
             //first level
             first=&pgtbl[((va+i)>>30)&0x1FF];
             //if first level page is valid
if((*first)&0x1)
                 second=(unsigned long*)((unsigned long)(((*first)>>10)<<12)+PA2VA_OFFSET);</pre>
            //if frist level page is not valid, allocate one page for it and fill the page table entry
             else{
                 second=(uint64*)kalloc();
                 memset(second,0,PGSIZE)
                  first=(unsigned long)((*first)&0xffc00000000000000)|(((((unsigned long)second-PA2VA_OFFSET)>>12)<<10)|(unsigned
             //if(pgtbl!=swapper_pg_dir)
//printk("figst level finished...\n");
//second level
             second=&second[((va+i)>>21)&0x1FF];
             //if second level page is valid
if((*second)&0x1)
                 third=(unsigned long*)((unsigned long)(((*second)>>10)<<12)+PA2VA_OFFSET);</pre>
```

```
0xffffffe0002015f8 <create_mapping+220> and
                                                                    a1,a1,s10
        a5,a5,0xa
0
                                                                    a1,a1,s5
                                                                    a1,a1,a5
a1,a1,1
a5,0x1
                                                                    a1,0(a0)
                                                                    s9,s9,a5
                                                                    s9,s2,0x1
                                                                                ffffffe0002016bc <create_mapping+416>
                                                                    s0,s3,s9
                                                                    s7,s0,0x1e
        0xffffffe000201624 <create_mapping+264> andi
                                                                    s7,s7,511
        0xffffffe000201628 <create_mapping+268> slli
                                                                    s7,s7,0x3
         0xffffffe00020162c <create_mapping+272> add
                                                                    s7,s1,s7
       >0xffffffe000201630 <create_mapping+276> ld
                                                                    a5,0(s7)
        0xffffffe000201634 <create_mapping+280> srli
0xffffffe000201638 <create_mapping+284> slli
0xffffffe00020163c <create_mapping+288> andi
                                                                    s8,a5,0xa
                                                                     s8,s8,0xc
    remote Thread 1.1 In: create_mapping
                                                                                                                             L?? PC: 0xffffffe000201630
                  020161c in create mapping ()
    (gdb) si
   Oxffffffe000201620 in create_mapping ()
0xffffffe000201624 in create_mapping ()
0xffffffe000201628 in create_mapping ()
0xffffffe00020162c in create_mapping ()
    0xffffffe000201630 in create_mapping
    (gdb) ir s7
                      0xfffffefc87fa9000
                                                      -1114410151936

  (gdb)
```

一方面是, kalloc()出来的根页表虚拟地址和物理地址转换的错误,另一方面(unsigned int*)没转换成(unsigned int),导致出现了奇怪的地址

create_mapping((unsigned long))current->pgd+PA2VA_OFFSET,found->vm_start,pa,PGSIZE,(found->vm_flags<<1));</pre>

• 奇怪的循环输出,fork后子进程一直循环缺页错误,捕获bad_address 0xffffffe007fc3018

由于这个地址太奇怪了,debug一波发现是sp的问题。还有一开始是因为复制栈的时候,循环了PGSIZE次,但由于以unsigned long为单位复制,其实只要循环512次。那么估计是子进程sp初值设错了,一开始设成了user_sp,这是不对。应该是sscratch一系列艰辛的debug历程,把sp输出对比

• 还是奇怪的循环输出, sp是对的, 但s0从栈上取出来是0。调试发现, 栈上数据全是0。估计是栈没有copy成功, 最后发现还是分配出来的页表地址进行加减 VA2PA_OFFSET的时候(unsigned int*)没转换成(unsigned int)

六、思考题与心得体会

fork子进程寄存器状态的变化过程

• sscratch和sp

父进程进入trap, sp变成sscratch中存的内核栈地址, sscratch存了发生异常的用户栈, 进行一波上下文保存, 进入fork后, 子进程的sp初始化成sscratch中的用户栈

• sepc

父进程进入trap,sepc为ecall的地址,通过regs结构传给子进程。子进程被调用后fork_ret,要将regs存的sepc+4后赋值给sepc,sret后刚好是ecall的后一条指令。而父进程是通过_traps的sret返回的,sepc在trap_handler后+4返回。

• a0

父进程的regs结构存入a0作为clone的参数传递给处理程序。处理程序将子进程的pid作为返回值返回给trap_handler,trap_handler将其赋值给a0。父进程异常处理完毕后恢复上下文返回。

子进程的a0在do_fork中被手动赋值为0,通过fork_ret恢复后返回。

• 其它通用寄存器 regs struct父进程传递给子进程赋值。