MIT COW

实现功能

只拷贝页表不拷贝内存

修改vm.c/uvmcopy(),实现只拷贝页表不拷贝内存。

注意要实现写保护。

```
.,, ..... ..., ....... p-g-- ... ......
5 int
i6 uvmcopy(pagetable_t old, pagetable_t new, uint64 sz)
7 {
8
  pte t *pte;
9 uint64 pa, i;
.0
  uint flags;
.1 //char *mem;
.2
.3
   for(i = 0; i < sz; i += PGSIZE){</pre>
4 if((pte = walk(old, i, 0)) == 0)
        panic("uvmcopy: pte should exist");
.5
6
      if((*pte & PTE V) == 0)
.7
        panic("uvmcopy: page not present");
8
      pa = PTE2PA(*pte);
9
     *pte &= ~PTE_W; //add for lab cow
0
     flags = PTE_FLAGS(*pte);
     //if((mem = kalloc()) == 0)
1
2
     // goto err;
:3
     //memmove(mem, (char*)pa, PGSIZE);
4
     if(mappages(new, i, PGSIZE, pa, flags) != 0){
5
       //kfree(mem);
       goto err;
6
7
      }
   }
8
9
   return 0;
```

结果如图所示:

错因查找

根据报错信息,scause=15,pid=3. 考虑到应该是写保护导致的page fault,应该是在执行cowtest或者是shell代码时候报错。根据sepc分别在 user/cowtest.asm 和 user/sh.asm 中查看 9dc 的指令,结果分别如下:

```
bf7d
                                                sp,sp,-48
                                                ra,40(sp)
s0,32(sp)
     dc:
                f406
                                        sd
                f022
     9de:
                                        sd
                                                s1,24(sp)
                ec26
     9e0:
                                        sd
                e84a
                                        sd
                                                s2,16(sp)
     9e2:
                                        addi
                                                s0,sp,48
     9e4:
                1800
                fca43c23
                                                a0,-40(s0)
     9e6:
                                        sd
        e56080e7
                                               -426(ra) # 826 <printint>
9d8:
        8b4a
                                     MΛ
                                               s6,s2
      state = 0;
9da:
        4981
                                     li
                                               s3,0
9dc:
        bf91
                                               930 <vprintf+0x60>
                                     j
        printptr(fd, va_arg(ap,
                                     uint64));
9de:
        008b0793
                                     addi
                                               a5,s6,8
        f8f43423
9e2:
                                               a5,-120(s0)
                                     sd
        000b3983
                                     ld
9e6:
                                               s3,0(s6)
 putc(fd, '0');
        03000593
                                     li
9ea:
                                               a1,48
        8556
                                               a0.s5
```

在shell中是sd指令,可见page fault是在shell fork之后调用exec()之前发生的。

trap中处理写保护page fault情况

在 trap.c/usertrap() 中增加写保护情况时的处理,scause=15. 单独写一个函数 cowfault() 来处理 cow fork 的写保护page fault问题。

```
2 //add for lab6 cow
3 int
4 cowfault(pagetable t pagetable, uint64 va)
5 {
    if(va >= MAXVA)
6
7
      return -1;
8
    pte_t *pte = walk(pagetable,va,0);
9
    if(pte==0)
0
      return -1;
1
    if((*pte & PTE_U)==0 || (*pte & PTE_V)==0)
2
      return -1;
3
4
    uint64 pa1 = PTE2PA(*pte);
5
    uint64 pa2 = (uint64)kalloc();
6
    if(pa2 == 0){
7
      printf("cow kalloc failed\n");
8
      return -1;
9
0
    memmove((void*)pa2,(void*)pa1,4096);
    *pte = PA2PTE(pa2) | PTE V | PTE U | PTE W | PTE X;
1
2
    return 0;
3 }
```

结果

错因查找

scause=2表示非法指令。因为在该处理page fault的时候我是直接分配了新的内存和页表,父进程shell也一样。推测是因为重新分配内存指向了垃圾指令。

释放不用的页面

定义一个页面引用refcnt来count一个物理页面的使用进程数,便于释放不用的页面。

在 kernel.c 中定义即可,同时需要满足加操作,便于cow fork的时候调用(因为没有用到kalloc)。

```
25
26 int refcnt[PHYSTOP/PGSIZE];
27 void
28 increfcnt(uint64 pa)
29 {
30
    int pn = pa/PGSIZE;
31
    acquire(&kmem.lock);
    if(pa>=PHYSTOP || refcnt[pn]<1)</pre>
32
33
       panic("panic incref");
34
    refcnt[pn] += 1;
35
    release(&kmem.lock);
36 }
37
```

在uvmcopy(), kalloc(),kfree()中添加refcnt相关操作。注意并发。

```
JOT // Trees only decoeded pages on factore.
305 int
306 uvmcopy(pagetable t old, pagetable t new, uint64 sz)
307 {
     pte_t *pte;
308
     uint64 pa, i;
309
310
    uint flags;
    //char *mem;
311
312
313
     for(i = 0; i < sz; i += PGSIZE){</pre>
314
       if((pte = walk(old, i, 0)) == 0)
315
         panic("uvmcopy: pte should exist");
316
       if((*pte & PTE_V) == 0)
         panic("uvmcopy: page not present");
317
       pa = PTE2PA(*pte);
318
       *pte &= ~PTE_W; //add for lab cow
319
320
       flags = PTE_FLAGS(*pte);
       //if((mem = kalloc()) == 0)
321
322
       // goto err;
323
       //memmove(mem, (char*)pa, PGSIZE);
324
       increfcnt(pa); //add for cow
325
       if(mappages(new, i, PGSIZE, pa, flags) != 0){
326
         //kfree(mem);
327
         goto err;
328
329
330
     return 0;
331
85 VOLG ^
86 kalloc(void)
87 {
88
     struct run *r;
89
90
     acquire(&kmem.lock);
91
    r = kmem.freelist;
92
     if(r){}
93
       kmem.freelist = r->next;
94
       int pn = (uint64)r/PGSIZE;
95
       if(refcnt[pn] !=0)
96
          panic("kalloc ref!");
97
       refcnt[pn] = 1;
98
     }
     release(&kmem.lock);
99
.00
     if(r)
.01
       memset((char*)r, 5, PGSIZE); // fill with junk
.02
     return (void*)r;
033
```

```
oo // thittatizing the attocator; see killit above.)
61 void
62 kfree(void *pa)
63 {
64
    struct run *r;
65
   if(((uint64)pa % PGSIZE) != 0 || (char*)pa < end || (uint64)pa >= PHYSTOP)
66
67
     panic("kfree");
68
69
    acquire(&kmem.lock);
70 int pn = (uint64) pa/PGSIZE;
71 if(refcnt[pn] < 1)
     panic("kfree ref");
72
73 refcnt[pn] -= 1;
   int tmp = refcnt[pn];
release(&kmem.lock);
74
75
76
77 if(tmp > 0)
78 return;
79 // Fill with junk to catch dangling refs.
80 memset(pa, 1, PGSIZE);
81
82 r = (struct run*)pa;
83
84 acquire(&kmem.lock);
   r->next = kmem.freelist;
85
   kmem.freelist = r;
87
    release(&kmem.lock);
88 }
```

结果

```
xv6 kernel is booting
panic: kfree ref
```

错因查找

刚启动就报kfree ref错误,可见是kinit的问题。注意到初始化调用的freerange()中会调用kfree,但此时的ref都为0,所以前面kfree对ref的操作没考虑到这一点。

修正

```
46 freerange(void *pa_start, void *pa_end)
47 {
48
   char *p;
    p = (char*)PGROUNDUP((uint64)pa start);
49
50
    for(; p + PGSIZE <= (char*)pa end; p += PGSIZE){</pre>
51
       refcnt[(uint64)p/PGSIZE] = 1;
52
53
       kfree(p);
54
    }
55 }
56
```

。。。写一半 我先去复习。。