WIKI for OS project04

컴퓨터소프트웨어학부

2022085069 손주은

Design

- 1. Common: 페이지 참조 횟수를 추적할 수 있는 데이터 구조를 추가한다.
- 참조 횟수 관리 배열
- free page 개수 관리 변수
- 2. Initial sharing: fork한 후에 페이지를 복사하는 게 아니라 공유되도록 한다.
- 복사가 이루어지는 부분을 찾아서 공유하도록 수정한다.
- 참조 횟수++;
- 3. Make a copy: write가 발생했을 때, 페이지 복사를 진행한다.

Handler step)

- 새로운 페이지를 할당한다. (페이지 참조 횟수 = 1)
- 페이지를 복사한다.
- 기존의 페이지 참조 횟수--;

Implementation

\$ vim kalloc.c

(1) struct kmem

```
20 struct {
21 struct spinlock lock;
22 int use_lock;
23 struct run *freelist;
24 int fp;
25 uint refc[PHYSTOP >> PGSHIFT]; // 참조 횟수 관리 배열
26 } kmem;
```

- int fp: # of free pages
- uint refc[PHYSTOP >> PGSHIFT]: 참조 횟수 관리 배열
 - → PHYSTOP: virtual address space의 크기, PGSHIFT: 12
 - → virtual address space / PGSIZE(4096 = 2^12) 와 같은 의미

(2) kalloc()

```
acquire(&kmem.lock);
                                                                   = kmem.freelist;
         acquire(&kmem.lock);
                                                                 if(r){
89
       r = kmem.freelist;
                                                                     kmem.freelist = r->next;
                                                           146
147
                                                                     kmem.fp--;
kmem.refc[V2P((char*)r) >> PGSHIFT] = 1;
90
91
         kmem.freelist = r->next;
                                                           148
149
                                                                 if(kmem.use_lock)
release(&kmem.lock);
92
       if(kmem.use_lock)
93
         release(&kmem.lock);
94
       return (char*)r;
                                                                 return (char*)r;
                                                                                                          [수정 후]
                                                [수정 전]
```

- fp를 1만큼 감소시키고, 페이지 참조 횟수를 1로 설정한다.

(3) kfree()

```
115 if(kmem.refc[V2P(v) >> PGSHIFT] > 0)
116 kmem.refc[V2P(v) >> PGSHIFT]--;
117 //decr_refc(V2P(v));
118
119 if(kmem.refc[V2P(v) >> PGSHIFT] == 0){
120 memset(v, 1, PGSIZE);
121 [수정 후]
```

- 해당 페이지 참조 횟수가 0보다 크다는 건 그 페이지를 공유하고 있는 프로세스가 1개 이상이라는 뜻이므로, 그냥 참조 횟수를 1감소시킨다.
- 만약 페이지 참조 횟수가 0이라면 더 이상 그 페이지를 가리키는 프로세스가 없다는 뜻이므로 실제로 kfree를 진행해준다.

(4) 그 외 함수들

```
oid decr_refc(uint pa)
                                                                                      38
39
40
41
42
43
44
45
                                                                                                acquire(&kmem.lock);
if(--kmem.refc[pa>>PGSHIFT] == 0){
<mark>kfree</mark>((char*)P2V(pa));
     void incr_refc(uint pa)
30
31
32
33
           acquire(&kmem.lock);
           kmem.refc[pa>>PGSHIFT]++;
                                                                                                //if(kmem.refc[pa>>PGSHIFT]>0)
   //kmem.refc[pa>>PGSHIFT]--;
           release(&kmem.lock);
                                                                   [incr_refc()]
                                                                                                release(&kmem.lock);
35 }
                                                                                                                                                      [decr_refc()]
                                                                                          int countfp(void)
50 int get_refc(uint pa)
51
52
53
54
55
56
                                                                                     62
63
64
                                                                                                int ret;
acquire(&kmem.lock);
          int ref_count;
acquire(&kmem.lock);
ref_count= kmem.refc[pa>>PGSHIFT];
                                                                                                ret= kmem.fp;
release(&kmem.lock);
                                                                                      65
                                                                                      66
                                                                                                return ret;
           release(&kmem.lock);
           return ref_count;
                                                                   [get_refc()]
                                                                                                                                                     [countfp()]
```

\$ vim vm.c

(1) copyuvm()

```
330
         pa = PTE_ADDR(*pte);
         *pte &= ~PTE_W; // read-only 모드로 set flags = PTE_FLAGS(*pte);
331
332
333
         /*if((mem = kalloc()) == 0)
          goto bad;
33<u>U</u>
         memmove(mem, (char*)P2V(pa), PGSIZE);
336
         //*pte &= ~PTE_W; // read-only 모드로 set
337
338
         if(mappages(d, (void*)i, PGSIZE, pa, flags) < 0) {</pre>
339
           goto bad;
340
         incr_refc(pa);
341
342
343
344
345
      lcr3(V2P(pgdir));
346
      return d;
```

- 주석 처리한 부분: 기존의 코드로, 실제로 메모리가 할당되고 복사가 이루어지는 코드이다.
- 이 부분을 지움으로써 공유하도록 만들고, 페이지 참조 횟수를 증가시킨다.
- 페이지 테이블 항목을 변경했으므로 TLB를 flush한다.
- (2) CoW_handler()

```
394 void CoW_handler(void)
395 {
396  uint va = rcr2(); //page fault가 발생한 가상주소 저장
```

- va 변수에 page fault가 발생한 가상주소를 저장한다.

```
if(va >= KERNBASE || va >= myproc()->sz ){ // 범위 check
400 cprintf("Error: [CoW_handler] Invalid virtual address\n");
401 myproc()->killed=1;
402 return;
```

- va의 범위를 체크하고, 잘못된 범위라면 에러메시지를 출력하고 프로세스를 종료한다.

```
405  // page table entry
406  pte_t *pte = walkpgdir(myproc()->pgdir, (void*) va, 0);
```

- va에 해당하는 page table entry를 가져온다.

```
408 if(*pte & PTE_W){ // 읽기 전용인 경우에만 처리
409
410 panic("page fault already writeable\n");
411 }
```

- 읽기 전용이 아니라면 공유를 시키면 안 되기 때문에 검사한다.

```
uint pa = PTE_ADDR(*pte); // 상위 20비트 추출(offset 제외)
414 uint refc= get_refc(pa);
415 char* mem;
```

```
if(refc>1){
418
                if((mem = kalloc())==0){
419
                    cprintf("Error: [CoW_handler] Faild to allocate memory\n");
420
421
                    myproc()->killed=1;
422
                    return;
423
424
425
                memmove(mem, (char*)P2V(pa), PGSIZE); // 페이지 복사
426
427
                uint flags= PTE_FLAGS(*pte);
428
                *pte= V2P(mem) | flags | PTE_W;
429
                decr_refc(pa);
430
```

- 페이지 참조횟수가 1보다 크다면, 그 페이지와 구분되는 별도의 페이지를 복사해야 한다.
- mem 변수에 메모리를 할당하고, 그 공간에 복사를 해준다.
- 새롭게 할당된 페이지에 대해서 PTE_W 플래그를 추가해준다.

- 만약 마지막 남은 프로세스라면 읽기 제한을 풀어준다.

```
441 lcr3(V2P(myproc()->pgdir)); // TLB flush
442
443 }
```

- 페이지 테이블 항목이 변경됐으므로 TLB를 flush해준다.
- (3) system calls

```
445 int countvp(void)
446 [
447    struct proc *p= myproc();
448    uint sz= p->sz;
449    return (sz >> PGSHIFT); // size of usermemory / PGSIZE = # of pages
450 [
450 ]
```

- virtual address space 크기를 PGSIZE만큼 나누어서 page 개수를 구하고, return 한다.

```
452 int countpp(void)
453 {
454
         struct proc *p= myproc();
         pde_t *pgdir = p->pgdir; // 현재 프로세스의 페이지 디렉토리
uint sz= p->sz; //logical address space의 크기
455
456
457
         uint i;
458
         int count=0;
459
460
         for(i=0; i < sz; i+= PGSIZE){ //현재 프로세스의 페이지 테이블 탐색
              pte_t *pte = walkpgdir(pgdir, (void *)i, 0);
if(pte && (*pte & PTE_P)) count++; // 유효한 물리 주소가 할당된 경우
461
462
463
464
         return count;
465
466
```

- 현재 프로세스의 페이지 테이블을 탐색하고(페이지마다), 유효한 물리 주소가 할당된 페이지 테이블 엔트리의 개수를 반환한다.

```
468 int countptp(void)
469 {
          struct proc* p= myproc();
pde_t *pgdir = p->pgdir;
470
471
472
          int count =0;
          //int i,j;
          int i;
474
475
          count++; // 페이지 디렉토리 자체는 하나의 페이지를 사용
476
477
          // 페이지 디렉토리 순회
for (i=0; i<NPDENTRIES; i++){
   if(pgdir[i] & PTE_P){ // 페이지 디렉토리 엔트리가 유효한지 확인
   count++; // 페이지 테이블 자체도 하나의 페이지 사용
478
479
480
481
               }
482
483
484
485
          return count;
486
```

- 페이지 디렉토리와 페이지 테이블에 할당된 page의 개수 count

\$ vim trap.c

```
80 case T_PGFLT:
81 CoW_handler();
82 break;
```

- T_PGFLT exception 처리를 위해 handler를 추가해준다.

\$ vim defs.h

```
incr_refc(uint pa);
71 void
72 void
                     decr_refc(uint pa);
73 int
                     get_refc(uint pa);
74 int
                     countfp(void);
                                                           [kalloc.c]
                   CoW_handler(void);
                   countvp(void);
193 int
194 int
                   countpp(void)
                   countptp(void);
                                                          [vm.c]
```

- 새롭게 구현한 함수와 시스템콜을 추가해준다.

\$ vim sysproc.c

```
106 int
 94 int
 95 sys_countfp()
                                 107 sys_countpp()
                                108 {
97
        return countfp();
                                109
                                         return countpp();
                                110 }
98 }
                                 111
99
100 int
                                112 int
101 sys_countvp()
                                113 sys_countptp()
                                114 {
102 {
                                 115
103
        return countvp();
                                         return countptp();
104 }
                                 116
```

- wrapper function을 작성한다.

\$ vim syscall.c

\$ vim syscall.h

```
106 extern int sys_countfp(void);
107 extern int sys_countvp(void);
108 extern int sys_countpp(void);
109 extern int sys_countptp(void);
23 #define SYS_countpt 22
24 #define SYS_countvp 23
25 #define SYS_countpt 24
26 #define SYS_countpt 25
```

- sysproc.c에서 작성한 wrapper function을 syscall.c, syscall.h 파일에 각각 등록한다.

\$ vim user.h

\$ vim usys.S

```
26 int countfp(void);
27 int countvp(void);
28 int countpp(void);
29 int countptp(void);
32 SYSCALL(countpp)
33 SYSCALL(countpp)
34 SYSCALL(countpp)
35 SYSCALL(countptp)
```

- 새로 작성한 시스템콜을 등록한다.

\$ vim Makefile

```
185 _test0\
186 _test1\
187 _test2\
188 _test3\ [UPROGS]
```

```
test0.c test1.c test2.c test3.c\ [EXTRA]
```

Result

```
$ test0
                              $ test3
                              [Test 3] Make Copies
[Test 0] default
                              child [0]'s result: 1
ptp: 66 66
                              child [1]'s result: 1
[Test 0] pass
                              child [2]'s result: 1
                              child [3]'s result: 1
$ test1
                              child [4]'s result: 1
[Test 1] initial sharing
                              child [5]'s result: 1
[Test 1] pass
                              child [6]'s result: 1
                              child [7]'s result: 1
$ test2
                             child [8]'s result: 1
[Test 2] Make a Copy
                             child [9]'s result: 1
[Test 2] pass
                              [Test 3] pass
```

Trouble shooting

1. Trap14

```
Booting from Hard Disk..xv6...
cpu0: starting 0
sb: size 1000 nblocks 941 ninodes 200 nlog 30 logstart 2 inodestart 32 bmap start 58
init: starting sh
pid 1 init: trap 14 err 7 on cpu 0 eip 0x70 addr 0x2fcc--kill proc
lapicid 0: panic: init exiting
80104024 80105cf5 80105ale 0 0 0 0 0 0
```

- 실행하자마자 trap14 error가 떴다.
- trap.c에 핸들러를 추가하지 않아서 생기는 문제였다.

```
80 case T_PGFLT:
81 CoW_handler();
82 break;
```

- trap.c에 CoW_handler를 추가해주었다.

2. Fail to boot

```
Booting from Hard Disk..
```

- 아마도 kalloc, kfree 내부에서 참조 횟수 변수를 증가시킬 때, 함수를 써서 그런 것 같다.
- kalloc 내부에서 kmem.lock을 한 번 잡는데, incr_refc, decr_refc 내부에서도 kmem.lock을 잡으려고 시도하기 때문에 deadlock이 발생한 것 같다.

```
if(kmem.refc[V2P(v) >> PGSHIFT] > 0)
kmem.refc[V2P(v) >> PGSHIFT]--;
//decr_refc(V2P(v));

if(r){
kmem.freelist = r->next;
kmem.fp--;
kmem.refc[V2P((char*)r) >> PGSHIFT] = 1;
kmem.refc[V2P((char*)r) >> PGSHIFT] = 1;
kmem.refc[V2P((char*)r) >> PGSHIFT] = 1;
```

- 함수를 쓰지 않고 직접 접근해서 값을 감소시키거나 1을 할당해주었다.

3. copyuvm()에서의 오류

3-1) 연속으로 test case를 시도하면 처음 테스트만 통과하고 나머지는 실패하는 문제

```
init: starting sh
$ test0
[Test 0] default
ptp: 66 66
[Test 0] pass

$ test1
Error: [CoW_handler] Invalid virtual address
$ test2
Error: [CoW_handler] Invalid virtual address
$ test3
Error: [CoW_handler] Invalid virtual address
$ test3
Error: [CoW_handler] Invalid virtual address
$ test3
[Test 1] initial sharing
[Test 1] pass
```

: test0을 실행한 후에 test1을 시도하면 에러가 떴는데, shell을 시작하고 바로 test1을 돌려보면 pass 되었다.

3-2) make a copy가 제대로 되지 않는 모습

```
init: starting sh
$ test2
[Test 2] Make a Copy
[Test 2] fail
```

```
init: starting sh
$ test3
[Test 3] Make Copies
child [0]'s result: 0
[Test 3] fail

child [1]'s result: 1
child [2]'s result: 1
child [4]'s result: 1
child [5]'s result: 1
child [6]'s result: 1
child [7]'s result: 1
child [7]'s result: 1
child [8]'s result: 1
child [8]'s result: 1
```

: test2는 fail이 떴고, test3는 child[0]만 fail이고 나머지는 또 pass 되었다.

```
331 | //*pte &= ~PTE_W; // read-only 모드로 set

332  flags = PTE_FLAGS(*pte);

333  /*if((mem = kalloc()) == 0)

334  goto bad;

335  memmove(mem, (char*)P2V(pa), PGSIZE);

336  */

337  *pte &= ~PTE_W; // read-only 모드로 set

331  *pte &= ~PTE_W; // read-only 모드로 set

332  flags = PTE_FLAGS(*pte);

333  /*if((mem = kalloc()) == 0)

334  goto bad;

335  memmove(mem, (char*)P2V(pa), PGSIZE);

336  */

[전] 337  //*pte &= ~PTE_W; // read-only 모드로 set
```

- mappages()에서 flags변수를 사용하기 때문에 flags를 설정하기 전에 read-only 모드로 set 해주 어야 한다.
- 수정 전, 후 사진에서 line 331과 line 337번의 주석처리 된 부분이 서로 반대다.
- 이걸 수정했더니 위의 두 가지 문제 상황이 모두 해결되었다.

4. trivial

- 4-1) kmem 수정
- 처음에는 참조 횟수를 관리하는 별도의 데이터 구조로써 아예 새로운 page_info 구조체를 만들었다.
- 그 구조체 안에는 int type의 ref_count 변수 하나만 존재했다.
- 그러나 참조 횟수를 증감하는 함수에서 locking을 사용해야 해서 또 별도의 lock이 필요했다.
- 또, free page 개수를 return하는 함수도 필요했기 때문에, 그냥 별도의 구조체를 없애고 기존의 keme 구조체 안에 다 집어넣었다.
- 그래서 kmem 안에 참조 횟수 배열과, free page 개수 변수가 추가되었다.
 - 4-2) myproc()->killed =1

```
$ test1
Error: [CoW_handler] Invalid virtual address
Error: [CoW_h
```

- 이거는 디버깅하는 과정에서 불편을 줄이기 위해 추가했다.
- copyuvm()에서 오류를 발견하기 전에, 디버깅 구문에 걸려서 error message가 계속 출력되었다.

```
if(va >= KERNBASE || va >= myproc()->sz ){ // 범위 check
400 cprintf("Error: [CoW_handler] Invalid virtual address\n");
401 | myproc()->killed=1;
402 return;
```

- CoW_handler 내부에서 에러 상황에 걸린 경우, 프로세스를 중단시킨다.