

WEEK10 WIL

6조 정재혁 유흥국 남청우

PROJECT3 VM: Copy-on-write

목計

Copy-on-write 개념 01

Copy-on-write 구현 02

문제 03

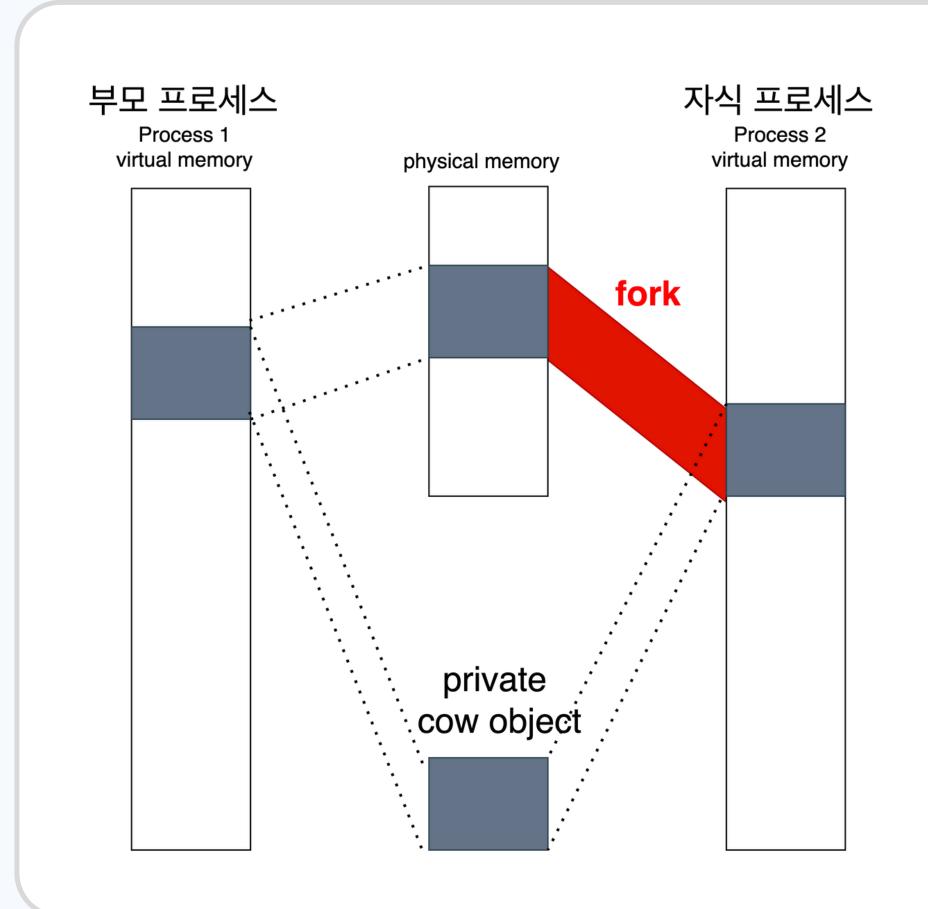
해결 04

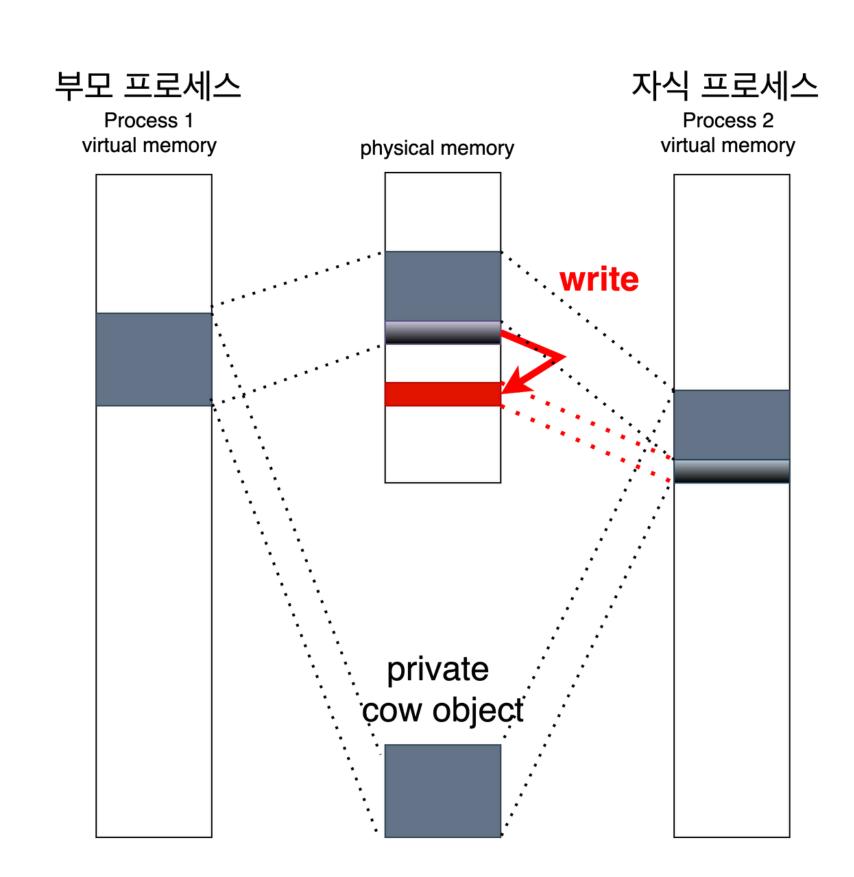
정의

Copy-On-Write (COW)는 동일한 물리 페이지 인스턴스를 이용해더 빠른 복제 작업을 가능하게 하는 리소스 관리 기술입니다.

여러 프로세스가 동일한 리소스를 사용할 때, 충돌을 방지하기 위해 각 프로세스에 고유한 복사본이 필요하지만, 리소스가 읽기 전용인 경우에는 여러 복사본이 필요하지 않습니다. COW는 리소스가 수정될 때만 복사본을 생성하여 메모리 효율성을 높입니다.

Copy-on-write 개념 -----







쓰기 시도를 탐지하기 위해서 쓰기 보호 매커니즘이 필요

- write를 시도하면 page fault를 발생시키기 위해 fork시 writable을 false로 복제
- 대신 새로운 속성(accessible)을 만들어서 수정 가능한 page인지 구분

```
struct page {
    ...
    /** Project 3: Memory Management - Your implementation */
    struct hash_elem hash_elem;
    bool writable;
    bool accessible; /** Project 3: Copy On Write (Extra) */
    ...
};
```

기존 코드

```
### case VM_ANON:

if (!vm_alloc_page(type, upage, writable)) // UNINIT 페이지 생성 및 초기화
goto err;

if (!vm_claim_page(upage)) // 물리 메모리와 매핑하고 initialize
goto err;

struct page *dst_page = spt_find_page(dst, upage); // 대응하는 물리 메모리 데이터 복제
memcpy(dst_page→frame→kva, src_page→frame→kva, PGSIZE);

break;
```

수정 코드

```
Case VM_ANON:

if (!vm_alloc_page(type, upage, writable)) // UNINIT 페이지 생성 및 초기화
goto err;

/** Project 3: Copy On Write (Extra) - 메모리에 load된 데이터를 write하지 않는 이상 똑같은 메모리를 사용하는데
* 2개의 복사본을 만드는 것은 메모리가 낭비가 난다. 따라서 write 요청이 들어왔을 때만 해당 페이지에 대한 물리메모리를
* 할당하고 맨핑하면 된다. */

if (!vm_copy_claim_page(dst, upage, src_page→frame→kva, writable)) // 물리 메모리와 매핑하고 initialize
goto err;

break;
```

vm_copy_claim_page 생성

```
/** Project 3: Copy On Write (Extra) - VA에 할당된 페이지를 복제. */
static bool vm_copy_claim_page(struct supplemental_page_table *dst, void *va, void *kva, bool writable) {
   struct page *page = spt_find_page(dst, va);
   if (page = NULL)
       return false;
   struct frame *frame = (struct frame *)malloc(sizeof(struct frame));
   if (!frame)
       return false;
   /* Set links */
   page→accessible = writable; // 접근 권한 설정
   frame→page = page;
   page→frame = frame;
   frame→kva = kva;
   if (!pml4_set_page(thread_current()→pml4, page→va, frame→kva, false) {
       free(frame);
       return false;
   list_push_back(&frame_table, &frame → frame_elem); // frame table에 추가
   return swap_in(page, frame→kva);
```

- 1.접근 권한을 writable로 설정
- 2.기존의 물리메모리 매핑
- 3.페이지를 매핑할 때 writable을 false로 설정

```
/** Project 3: Memory Management - Return true on success */
bool vm_try_handle_fault(struct intr_frame *f UNUSED, void *addr UNUSED, bool user UNUSED, bool write UNUSED, bool not_present UNUSED) {
   struct supplemental_page_table *spt UNUSED = 8thread_current()→spt;
   struct page *page = spt_find_page(δthread_current()→spt, addr);
   /* TODO: Validate the fault */
   if (addr = NULL || is_kernel_vaddr(addr))
       return false;
   /** Project 3: Copy On Write (Extra) - 접근한 메모리의 page가 존재하고 write 요청인데 write protected인 경우라 발생한 fault일 경우*/
   if (!not present & write)
       return vm_handle_wp(page);
   /** Project 3: Copy On Write (Extra) - 이전에 만들었던 페이지인데 child가 먼저 종료되어서 spt에서 삭제하였을 때 stack_growth 대신 claim_page를 하기 위함 */
   if (!page) {
       /** Project 3: Stack Growth - stack growth로 처리할 수 있는 경우 */
       /* stack pointer 아래 8바이트는 페이지 폴트 발생 & addr 위치를 USER_STACK에서 1MB로 제한 */
       void *stack pointer = user ? f \rightarrow rsp : thread_current()\rightarrowstack pointer;
       if (stack_pointer - 8 ≤ addr & addr ≥ STACK_LIMIT & addr ≤ USER_STACK) {
           vm_stack_growth(thread_current()→stack_bottom - PGSIZE);
           return true;
   return vm_claim_page(addr); // demand page 수행
```

vm_handle_wp 추가

```
/** Project 3: Copy On Write (Extra) - Handle the fault on write_protected page */
bool vm_handle_wp(struct page *page UNUSED) {
    if (!page→accessible)
        return false;
   void *kva = page→frame→kva;
    page→frame→kva = palloc_get_page(PAL_USER);
   if (page \rightarrow frame \rightarrow kva = NULL)
        page→frame = vm_evict_frame(); // Swap Out 수행
    memcpy(page→frame→kva, kva, PGSIZE);
   if (!pml4_set_page(thread_current()→pml4, page→va, page→frame→kva, page→accessible))
        return false;
    return true;
```

- 1.새로운 물리 페이지 할당
- 2.원본 kva의 내용을 복사
- 3.가상 메모리와 물리 메모리를 매핑

```
/* Free the current process's resources. */
static void process_cleanup(void) {
    struct thread *curr = thread_current();

#ifdef VM
    supplemental_page_table_kill(&curr \rightarrow spt);
#endif
    uint64_t *pml4;
    pml4 = curr \rightarrow pml4;
    if (pml4 \neq NULL) {
        curr \rightarrow pml4 = NULL;
        pml4_activate(NULL);
        pml4_destroy(pml4);
    }
}
```

pml4 를 destroy 하면 공유했던 페이지에

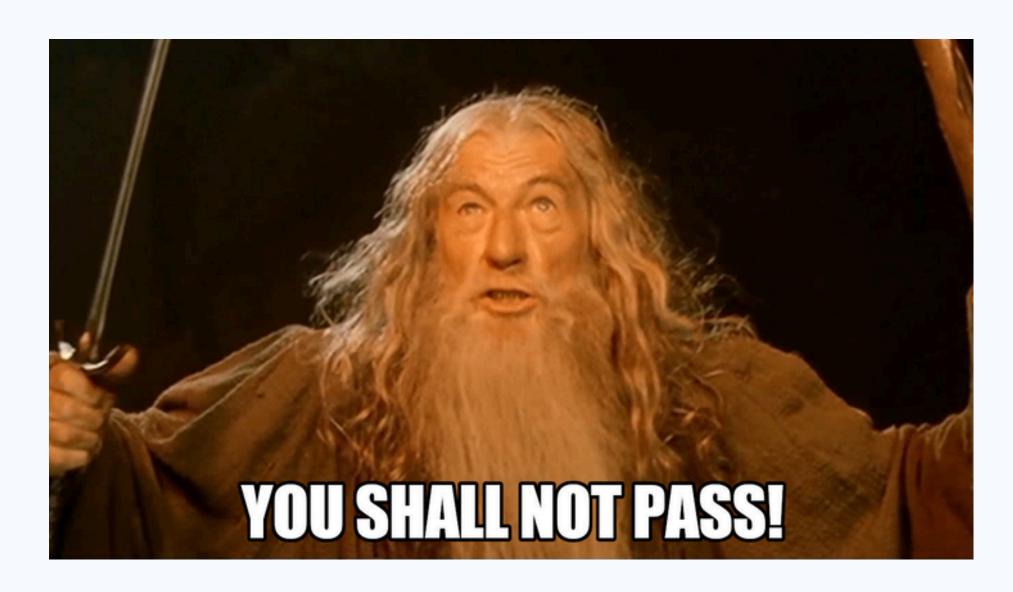
가다른 프로세스가 접근할 때 fault 발생

- 1. 페이지를 destroy할 때 부모로부터 fork된 페이지라면 삭제를 막음
- 2. Page의 SPT Kill을 뒤로 미루고 pml4를 검사해서 fork 되지 않은 페이지만 삭제



그러나 잔여물 때문에 kill 발생!!

- 1.fork할 때마다 페이지를 marking
- 2.부모 프로세스의 exit가 수행될 때까지 marking된 페이지의 destroy 를 차단



해결방안 3

anon 페이지 destroy 시 pml4_clear 수행

```
/** Project 3: Swap In/Out - Destroy the anonymous page. PAGE will be freed by the caller. */
static void anon_destroy(struct page *page) {
    struct anon_page *anon_page = &page→anon;
    /** Project 3: Swap In/Out - 점거중인 bitmap 삭제 */
    if (anon\_page \rightarrow slot \neq BITMAP\_ERROR)
        bitmap_reset(swap_table, anon_page→slot);
    /** Project 3: Anonymous Page - 점거중인 frame 삭제 */
    if (page→frame) {
       list_remove(&page→frame→frame_elem);
        page \rightarrow frame \rightarrow page = NULL;
        free(page→frame);
        page→frame = NULL:
    /** Project 3: Copy on Write (Extra) - destroy 시 pml4 clear하여 참조하던 kva들을 모두 해제한다.
     * 그렇지 않으면 자식에서 `exit`시 참조한 부모의 kva가 파괴되어 자식이 부모에서 해당 kva에 접근할 수 없기 때문이다. */
    pml4_clear_page(thread_current()→pml4, page→va);
```

```
pass tests/filesys/base/sm-seq-block
pass tests/filesys/base/sm-seq-random
pass tests/filesys/base/syn-read
pass tests/filesys/base/syn-remove
pass tests/filesys/base/syn-write
pass tests/threads/alarm-single
pass tests/threads/alarm-multiple
pass tests/threads/alarm-simultaneous
pass tests/threads/alarm-priority
pass tests/threads/alarm-zero
pass tests/threads/alarm-negative
pass tests/threads/priority-change
pass tests/threads/priority-donate-one
pass tests/threads/priority-donate-multiple
pass tests/threads/priority-donate-multiple2
pass tests/threads/priority-donate-nest
pass tests/threads/priority-donate-sema
pass tests/threads/priority-donate-lower
pass tests/threads/priority-fifo
pass tests/threads/priority-preempt
pass tests/threads/priority-sema
pass tests/threads/priority-condvar
pass tests/threads/priority-donate-chain
pass tests/vm/cow/cow-simple
All 141 tests passed.
```

감사합니다