13조(+5조) 협업진행과정

[WEEK12-13] PintOS - Virtual Memory

```
pass tests/vm/cow/cow-simple
All 141 tests passed.

make[1]: Leaving directory '/workspaces/pintos_lab_docker/pintos/vm/build'

$\frac{\phi}{\phi}\text{jungle@f5ef8745262d:/workspaces/pintos_lab_docker/pintos/vm}$

$\frac{\phi}{\phi}\text{sik2915*} \text{\Omega} 1610\text{\Omega} 0 \text{\Omega} 0 \text{\Omega} 1 \text{\phi}{\phi}\text{[Week 12-13]VM Debug (pintos_lab_docker)}
```

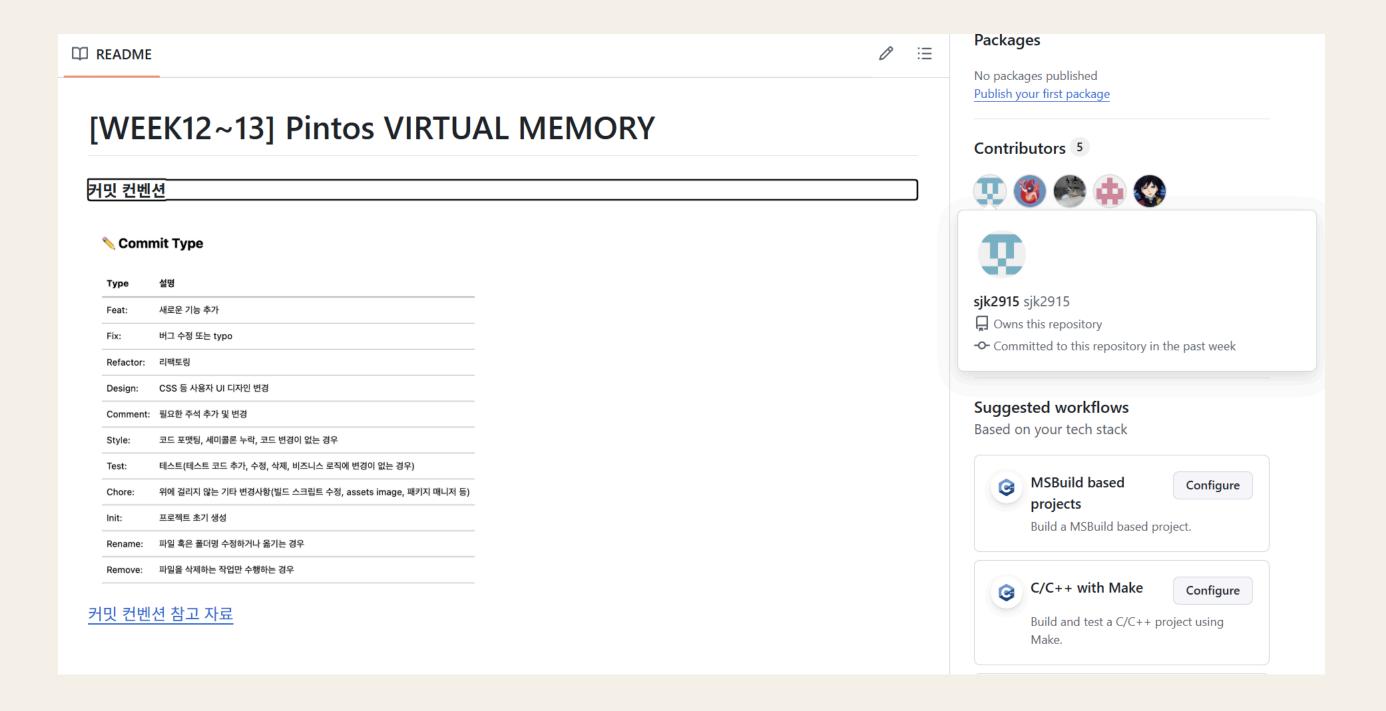


Repo관리

- Base Repo 선정 및 커밋 컨벤션
- Code Style 통일
- git에서 협업 진행중 자신의 브랜치 커밋을 유지하면서 main 동기화

Base Repo 선정 및 커밋 컨벤션

가장 많은 Project2 테스트를 통과한 레포 선정 README.md로 커밋 컨벤션 및 참고자료 공지



Code Style 통일

clang-format 을 통해 저장 시 자동으로 코드 스타일이 통일되도록 유지

```
IndentWidth: 4
I
```

git에서 협업 진행중 자신의 브랜치 커밋을 유지하면서 main 동기화

잔디 유지를 위해 개인 레포와 팀 레포를 둘다 쓰는 경우 main 동기화를 위해 추가 셋팅

목표

- 팀 레포에서는: 내 브랜치 = main 과 완전히 동일 (충돌 없음, 깔끔)
- 개인 레포에서는: *오늘 실제 작업 커밋 스냅샷* 남겨서 기록/잔디 유지

0) 1회 세팅

```
# 개인(잔디) 레포 원격 추가
git remote add grass 개인레포주소
git remote -v 로 확인
# 잔디 푸시 alias: origin엔 현재 브랜치, grass엔 main으로
git config --global alias.pushgrass '!f(){ \
  git push origin HEAD && \
  git push --force-with-lease grass HEAD:main; \
}; f'
 # 미팅 후 동기화 alias: 베이스=main, 내용=main로 맞춘 뒤 origin에만 푸시
 git config --global alias.sync-main '!f(){ \
  git fetch origin && \
  git rebase -X ours origin/main && \
  git restore -SW --source=origin/main . && \
  (git diff --quiet --staged || git commit -m "sync: match origin/main exactly after rebase"); \
  git push --force-with-lease origin HEAD; \
}; f'
```

☑ 데일리 루틴

- 1) 작업 → 커밋 (각자 브랜치에서)
- 2) 미팅 전: 오늘 작업 스냅샷 + 잔디

git pushgrass

- origin: 내 브랜치로 푸시
- grass: main으로 푸시(잔디 + 스냅샷 기록)
- 3) 리뷰/미팅
- 4) 미팅 후: 팀 레포 내 브랜치 = main과 완전히 동일화

```
git sync-main
```

- pushgrass는 "미팅 전"에만, sync-main은 "미팅 후(origin만)" 실행.
- origin 보호 브랜치 정책에 따라 force push가 막힐 수 있음(개인 브랜치는 허용 권장).
- 잔디 반영되려면 git config user.email 이 GitHub 계정 이메일과 매칭되어야 함.





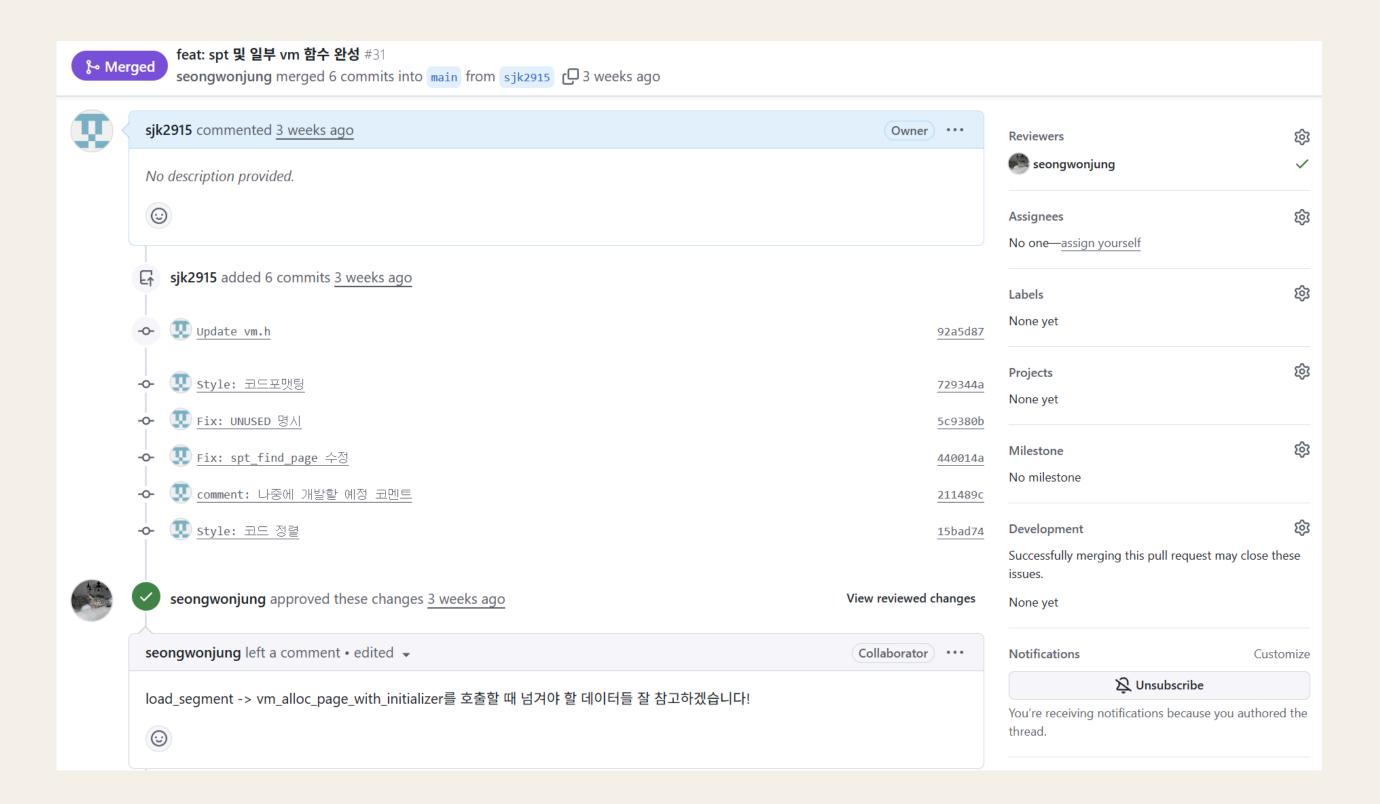


Main 관리

- 각 날마다 정해진 인원이 자신의 코드를 main 에 Pull request
- 고어 타임 진행하며 팀원이 돌아 가며 Review 진행 후 Approve→Merge
- 코어 타임 끝날때 모두가 동기화 진행

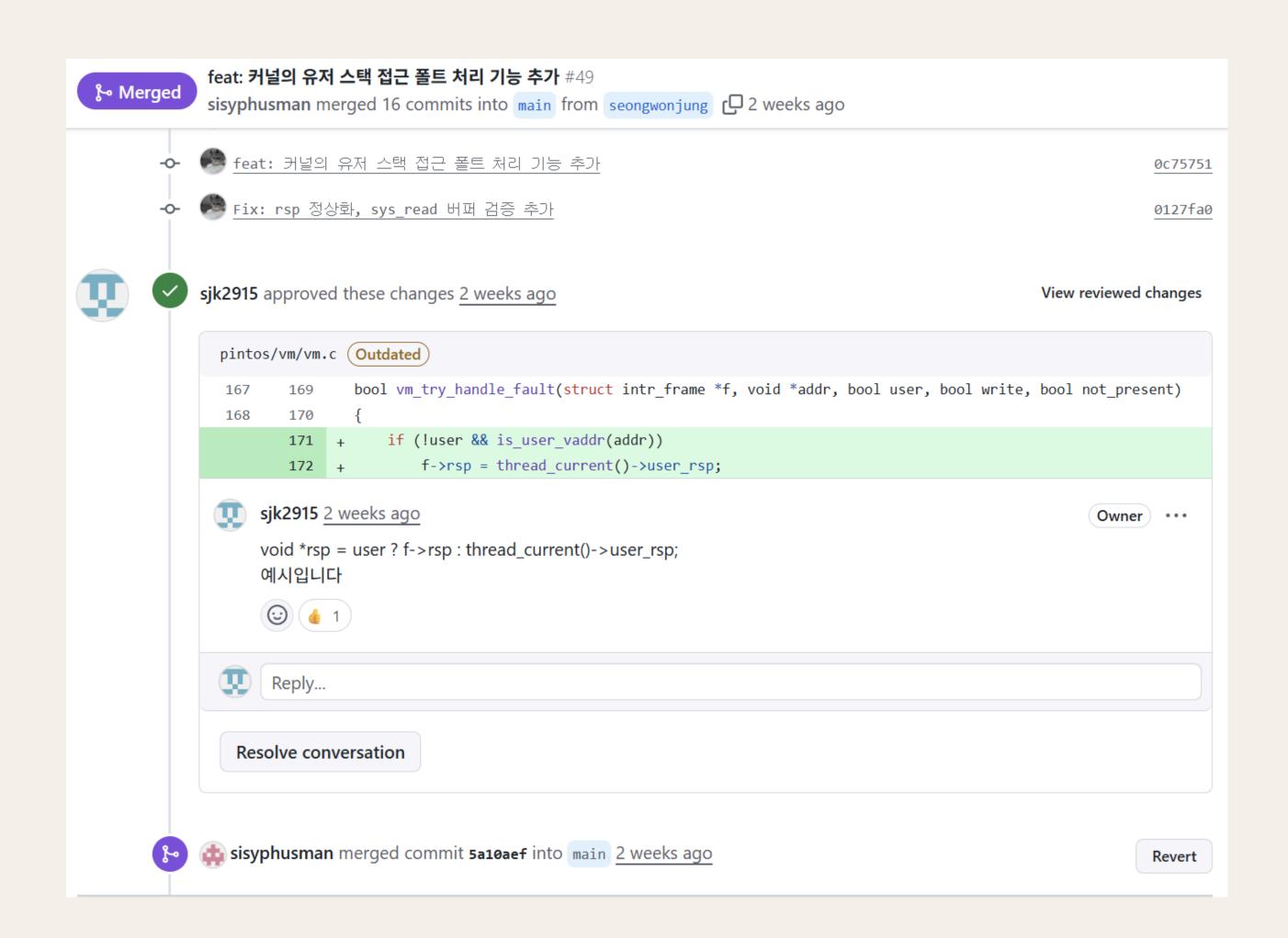
각 날마다 정해진 인원이 자신의 코드를 main 에 Pull request

인원은로테이션 → 정해진 분량만큼 개발하지 못하면 상의하여 가장 잘 구현한 사람의 코드



코어 타임 진행하며 팀원이 돌아가며 Review 진행 후 Approve→Merge

리뷰진행하며수정할점이보이면토의후추가 커밋후Approve 리뷰후에 Merge 진행



코어 타임 끝날때 모두가 동기화 진행

코어타임종료시에 반드시모두가동기화하여 다음 Pull request 시에 Main과 Conflict 일어 나는일 없도록 진행

fix: 병합 과정 중 잉여 코드 제거 sjk2915 fix: page_fault 수정 sjk2915 feat: filesys_lock 추가 sjk2915 Merge branch 'main' into sjk2915 sjk2915 10/1 코어타임 Merge pull request #49 from sjk2915/seongwonjung Dohooyi Fix: rsp 정상화, sys_read 버퍼 검증 추가 seongwonjung feat: 커널의 유저 스택 접근 폴트 처리 기능 추가 seongwonjung sync: match origin/main exactly after rebase seongwonjung ● Feat: vm_stack_growth함수 addr 내림 seongwonjung ♥ Feat: lazy_load_segment 함수 작성 seongwonjung ♥ Comment: uninit_initialize 주석 추가 seongwonjung sync: match origin/main exactly after rebase seongwonjung sync: match origin/main exactly after rebase seongwonjung ♠ Comment: hash_delete 주석 추가 seongwonjung ♥ Chore: files.associations 수정 seongwonjung 🍦 Test: test_status 수정됨 seongwonjung Feat: vm_alloc_page_with_initializer함수 구현 seongwonjung 🍦 Feat: struct page에 vm_type, writable 필드 추가, struct segment_au... ♥ Fear: vm_do_claim_page 함수 구현 seongwonjung Feat: vm_get_frame 함수 구현 seongwonjung 🍦 Feat: spt basic 구현 seongwonjung fix: rsp 수정 sjk2915 feat: anon page 개발 sjk2915 feat: mmap, unmap syscall 추가 sjk2915 feat: vm_stack_grwoth -> VM_UNINIT, VM_FILE 추가 sjk2915 fix: stderr 삭제처리 sjk2915 Merge branch 'main' into sjk2915 sjk2915 9/30 코어타임 Merge pull request #39 from sjk2915/kim sjk2915 uint8_t -> void sjk2915 • fix: sisyphusman feat: lazy_load_segement() 구현, aux 동적 할당, spt_find_page()에서... **Update .test_status** sjk2915 feat: vm_evict_frame sjk2915 fix: load_segment rox file 이용 및 VM_ANON -> VM_FILE 수정 sjk2...

issue 관건

- 코어타임 때 다음 날 개발해야할 기능 상의후 새 issue 추가
- 기허브내 칸반보드와 로드맵으로 issue 관리
- 모두가 기능 구현 후 Assign시issue 처리 완료

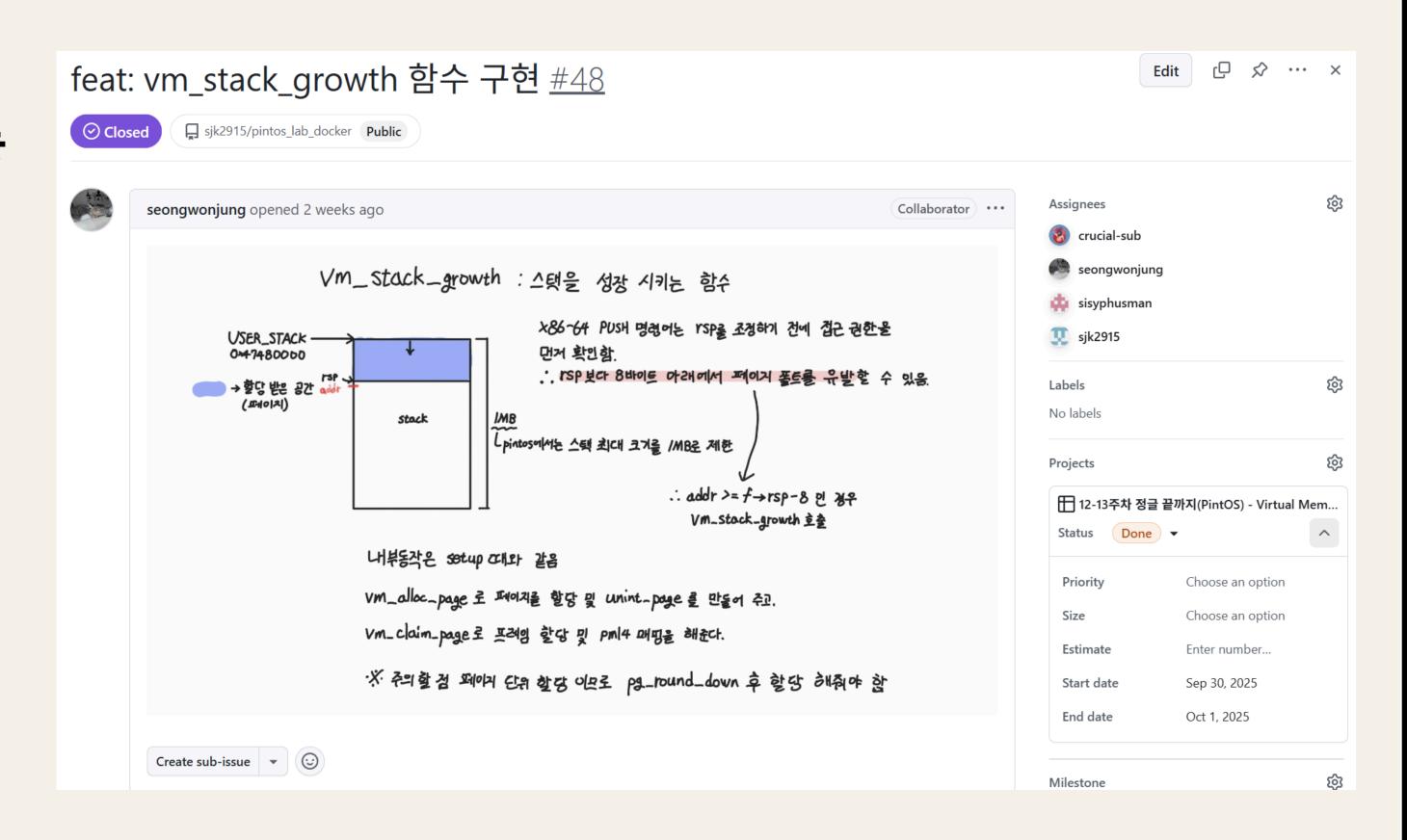
코어타임 때 다음 날 개발해야할 기능 상의후 새 issue 추가

정해진 기간까지 개발해야할 기능 상의후 issue에 추가, 대략적으로 자신이 공부하여 구현해야할 기능 상세 설명



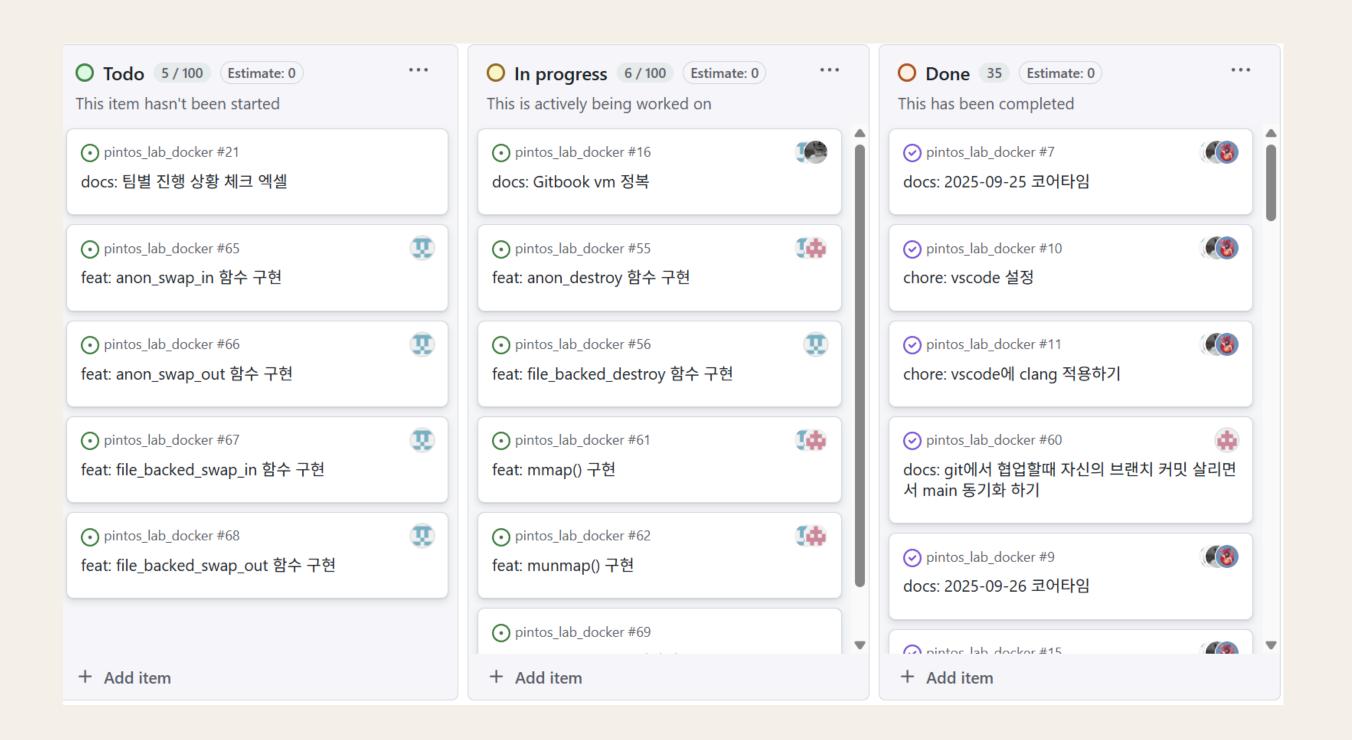
코어타임 때 다음 날 개발해야할 기능 상의후 새 issue 추가

정해진 기간까지 개발해야할 기능 상의후 issue에 추가, 대략적으로 자신이 공부하여 구현해야할 기능 상세 설명



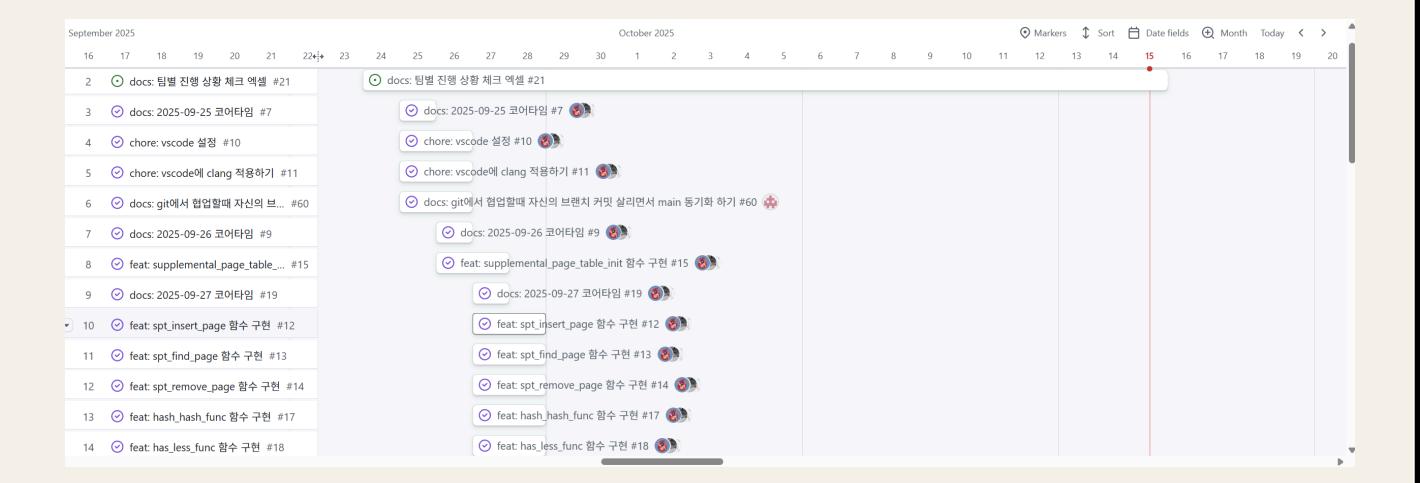
깃허브내 칸반보드와 로드맵으로 issue 관리

개발기간과 현재 진행중인 작업, 다음에 해야 할 일을 칸반보드, 로드맵 등으로 관리



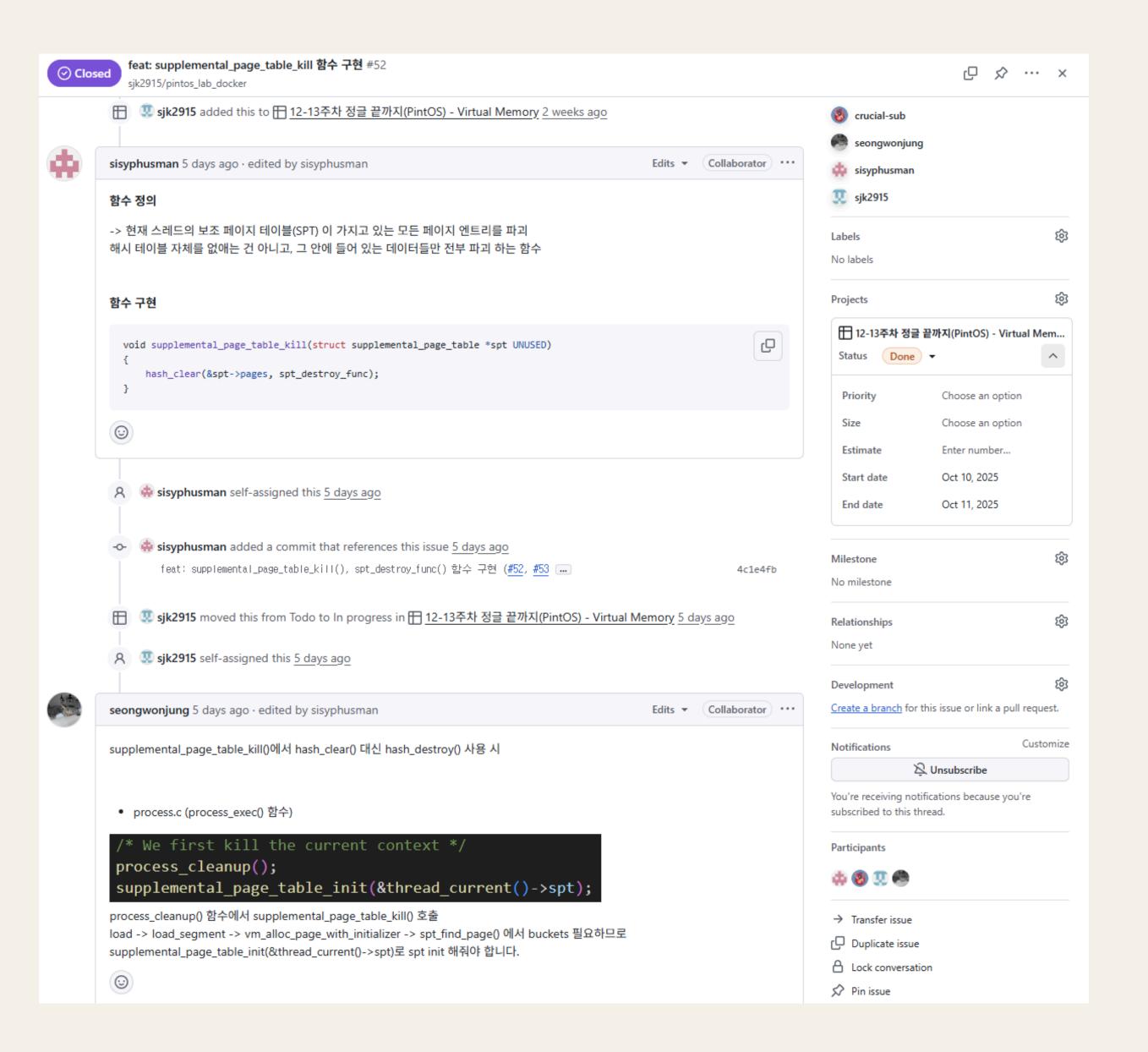
깃허브내 칸반보드와 로드맵으로 issue 관리

개발기간과 현재 진행중인 작업, 다음에 해야 할 일을 칸반보드, 로드맵 등으로 관리



모두가 기능 구현 후 Assign시issue 처리 완료

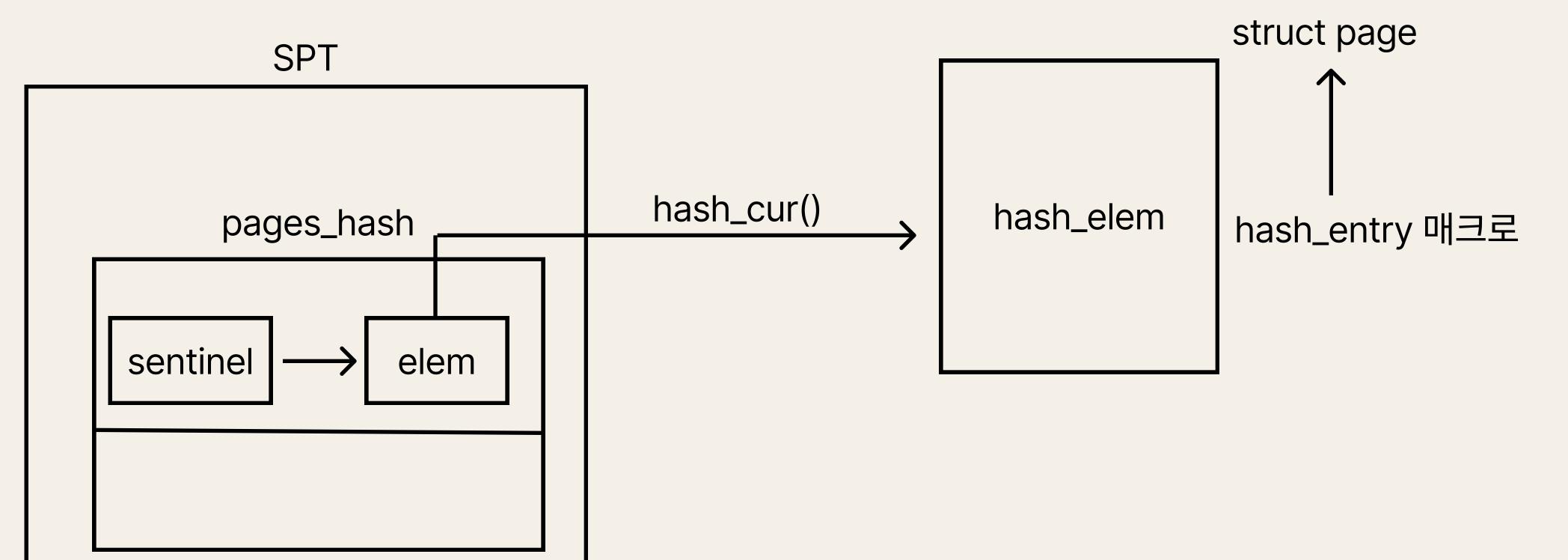
각자기능구현시에자신의구현결과를커멘트 로남기고Assign, 4명모두assign시에해당 issue를 Done으로이동후처리완료



SPT COPY() 함수 (cow 미적용)

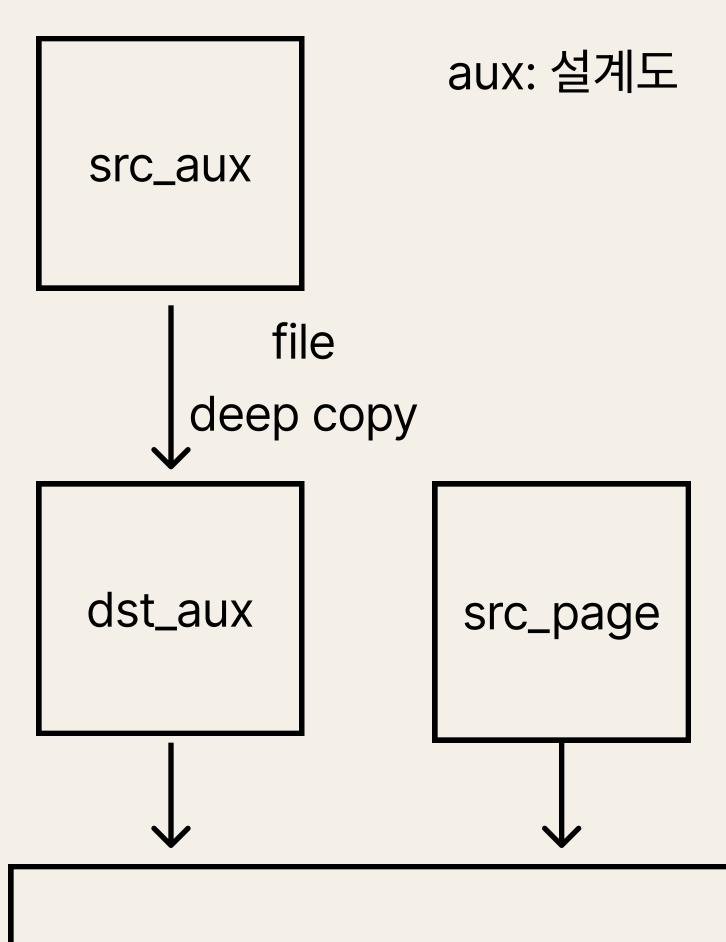
```
/* Copy supplemental page table from src to dst */
bool supplemental_page_table_copy(struct supplemental_page_table *dst,
                                    struct supplemental page table *src)
                                                      *file, offset, read_bytes,
 *file, offset, read_bytes,
                                                           zero_bytes...
                                 spt_copy()
      zero_bytes...
                          uninit이면 → 메타(aux)만 복제
                       ANON/FILE면 → 새 프레임+매핑+복사
```

```
struct hash_iterator i;
hash_first(&i, &src->pages);
while (hash_next(&i))
{
    struct page *src_page = hash_entry(hash_cur(&i), struct page, elem);
    struct page *dst_page;
    enum vm_type type = VM_TYPE(src_page->operations->type);
```



```
switch (type)
// 로드 안된 페이지
case VM_UNINIT: {
   struct segment_info *src_aux = src_page->uninit.aux;
   struct segment_info *dst_aux =
        (struct segment_info *)malloc(sizeof(struct segment_info));
   if (dst_aux == NULL)
       return false;
   *dst_aux = (struct segment_info){
        .file = file_reopen(src_aux->file),
        .ofs = src_aux->ofs,
        .read_byte = src_aux->read_byte,
        .zero_byte = src_aux->zero_byte,
   };
   if (!vm_alloc_page_with_initializer(page_get_type(src_page), src_page->va,
                                       src_page->writable, src_page->uninit.init, dst_aux))
       file_close(dst_aux->file);
       free(dst_aux);
       return false;
   break;
```

VM_UNINIT: 메모리에 없을때



vm_alloc_page_with_initializer()

```
// 로드 된 페이지
case VM ANON:
case VM FILE: {
   if (!(vm_alloc_page(type, src_page->va, src_page->writable) &&
         vm_claim_page(src_page->va)))
        return false;
    dst_page = spt_find_page(dst, src_page->va);
   memcpy(dst_page->frame->kva, src_page->frame->kva, PGSIZE);
    break:
default:
    return false;
```

frame memcpy() frame

vm_try_handle_fault

박중섭

In Project 2 (User Prog)

페이지 폴트 = 커널 또는 사용자 프로그램의 버그로 종료

In Project 3 (VM)

페이지 폴트 = 메모리를 효율적으로 관리하기 위한 '정상적이고 필수적인 과정'일 수 있음

```
/* Return true on success */
bool vm_try_handle_fault(struct intr_frame *f, void *addr, bool user, bool write, bool not_present)
   // 주소 유효성 검사
   if (addr == NULL || is_kernel_vaddr(addr))
       return false;
   // 주어진 addr로 보조 페이지 테이블에서 폴트가 발생한 페이지를 찾기
   struct supplemental_page_table *spt = &thread_current()->spt;
   struct page *page = spt_find_page(spt, addr);
    if (not_present)
       if (page == NULL)
           uintptr_t rsp = user ? f->rsp : thread_current()->user_rsp;
           if (addr >= rsp - 8 && ((USER_STACK - (1 << 20)) < addr) && (addr < USER_STACK))
               vm_stack_growth(addr);
               return true;
           return false;
       return vm_do_claim_page(page);
    return false;
```

```
/* Return true on success */
bool vm_try_handle_fault(struct intr_frame *f, void *addr, bool user, bool write, bool not_present)
   // 주소 유효성 검사
   if (addr == NULL || is_kernel_vaddr(addr))
        return false;
   // 주어진 addr로 보조 페이지 테이블에서 폴트가 발생한 페이지를 찾기
    struct supplemental_page_table *spt = &thread_current()->spt;
    struct page *page = spt_find_page(spt, addr);
    if (not_present)
        if (page == NULL)
           uintptr_t rsp = user ? f->rsp : thread_current()->user_rsp;
            if (addr \rightarrow rsp - 8 && ((USER_STACK - (1 << 20)) < addr) && (addr < USER_STACK))
               vm_stack_growth(addr);
               return true;
            return false;
        return vm_do_claim_page(page);
    return false;
```

```
/* Return true on success */
bool vm_try_handle_fault(struct intr_frame *f, void *addr, bool user, bool write, bool not_present)
   // 주소 유효성 검사
                                             page_fault(struct intr_frame *f)
   if (addr == NULL || is_kernel_vaddr(addr))
       return false;
                                           /* Determine cause. */
                                           not_present = (f->error_code & PF_P) == 0;
   // 주어진 addr로 보조 페이지 테이블에서 폴트기
   struct supplemental_page_table *spt
                                          write = (f->error_code & PF_W) != 0;
   struct page *page = spt_find_page(sp
                                           user = (f->error_code & PF_U) != 0;
   if (not_present)
                                           /* Count page faults. */
                                           page_fault_cnt++;
       if (page == NULL)
          uintptr_t rsp = user ? f->rs #ifdef VM
           if (addr >= rsp - 8 && ((USE
                                          /* For project 3 and later. */
                                           if (vm_try_handle_fault(f, fault_addr, user, write, not_present))
              vm_stack_growth(addr);
                                               return;
              return true;
           return false;
       return vm_do_claim_page(page);
   return false;
```

```
/* Return true on success */
bool vm_try_handle_fault(struct intr_frame *f, void *addr, bool user, bool write, bool not_present)
   // 주소 유효성 검사
   if (addr == NULL || is_kernel_vaddr(addr))
        return false;
   // 주어진 addr로 보조 페이지 테이블에서 폴트가 발생한 페이지를 찾기
    struct supplemental_page_table *spt = &thread_current()->spt;
    struct page *page = spt_find_page(spt, addr);
    if (not_present)
        if (page == NULL)
           uintptr_t rsp = user ? f->rsp : thread_current()->user_rsp;
            if (addr \rightarrow rsp - 8 && ((USER_STACK - (1 << 20)) < addr) && (addr < USER_STACK))
               vm_stack_growth(addr);
               return true;
            return false;
        return vm_do_claim_page(page);
    return false;
```

```
/* Return true on success */
bool vm_try_handle_fault(struct intr_frame *f, void *addr, bool user, bool write, bool not_present)
   // 주소 유효성 검사
   if (addr == NULL || is_kernel_vaddr(addr))
        return false;
   // 주어진 addr로 보조 페이지 테이블에서 폴트가 발생한 페이지를 찾기
    struct supplemental_page_table *spt = &thread_current()->spt;
    struct page *page = spt_find_page(spt, addr);
    if (not_present)
        if (page == NULL)
           uintptr_t rsp = user ? f->rsp : thread_current()->user_rsp;
            if (addr \rightarrow rsp - 8 && ((USER_STACK - (1 << 20)) < addr) && (addr < USER_STACK))
               vm_stack_growth(addr);
               return true;
            return false;
        return vm_do_claim_page(page);
    return false;
```

```
/* The main system call interface */
/* Return true on success */
                                          void syscall_handler(struct intr_frame *f)
bool vm_try_handle_fault(struct intr_frame *f
   // 주소 유효성 검사
   if (addr == NULL || is_kernel_vaddr(addr)
                                                // user_rsp 저장
       return false;
                                                thread_current()->user_rsp = f->rsp;
   // 주어진 addr로 보조 페이지 테이블에서 폴트가 발생한
   struct supplemental_page_table *spt = &th
   struct page *page = spt_find_page(spt, ad
   if (not_present)
       if (page == NULL)
          uintptr_t rsp = user ? f->rsp : thread_current()->user_rsp;
          if (addr \rightarrow rsp - 8 && ((USER_STACK - (1 << 20)) < addr) && (addr < USER_STACK))
              vm_stack_growth(addr);
              return true;
          return false;
       return vm_do_claim_page(page);
   return false;
```

```
/* Return true on success */
bool vm_try_handle_fault(struct intr_frame *f, void *addr, bool user, bool write, bool not_present)
   // 주소 유효성 검사
   if (addr == NULL || is_kernel_vaddr(addr))
        return false;
   // 주어진 addr로 보조 페이지 테이블에서 폴트가 발생한 페이지를 찾기
    struct supplemental_page_table *spt = &thread_current()->spt;
    struct page *page = spt_find_page(spt, addr);
    if (not_present)
        if (page == NULL)
           uintptr_t rsp = user ? f->rsp : thread_current()->user_rsp;
            if (addr \rightarrow rsp - 8 && ((USER_STACK - (1 << 20)) < addr) && (addr < USER_STACK))
               vm_stack_growth(addr);
               return true;
            return false;
        return vm_do_claim_page(page);
    return false;
```

```
/* Return true on success */
bool vm_try_handle_fault(struct intr_frame *f, void *addr, bool user, bool write, bool not_present)
   // 주소 유효성 검사
   if (addr == NULL || is_kernel_vaddr(addr))
       return false;
   // 주어진 addr로 보조 페이지 테이블에서 폴트가 발생한 페이지를 찾기
    struct supplemental_page_table *spt = &thread_current()->spt;
    struct page *page = spt_find_page(spt, addr);
    if (not_present)
       if (page == NULL)
           uintptr_t rsp = user ? f->rsp : thread_current()->user_rsp;
           if (addr >= rsp - 8 && ((USER_STACK - (1 << 20)) < addr) && (addr < USER_STACK))
               vm_stack_growth(addr);
               return true;
           return false;
       return vm_do_claim_page(page);
    return false;
```


STACK_GROWTH

WHAT

In Project 2 (User Prog)

USER_STACK 에서 시작하는 단일 페이지

In Project 3 (VM)

필요에 따라 추가 페이지를 할당

HOW

setup_stack

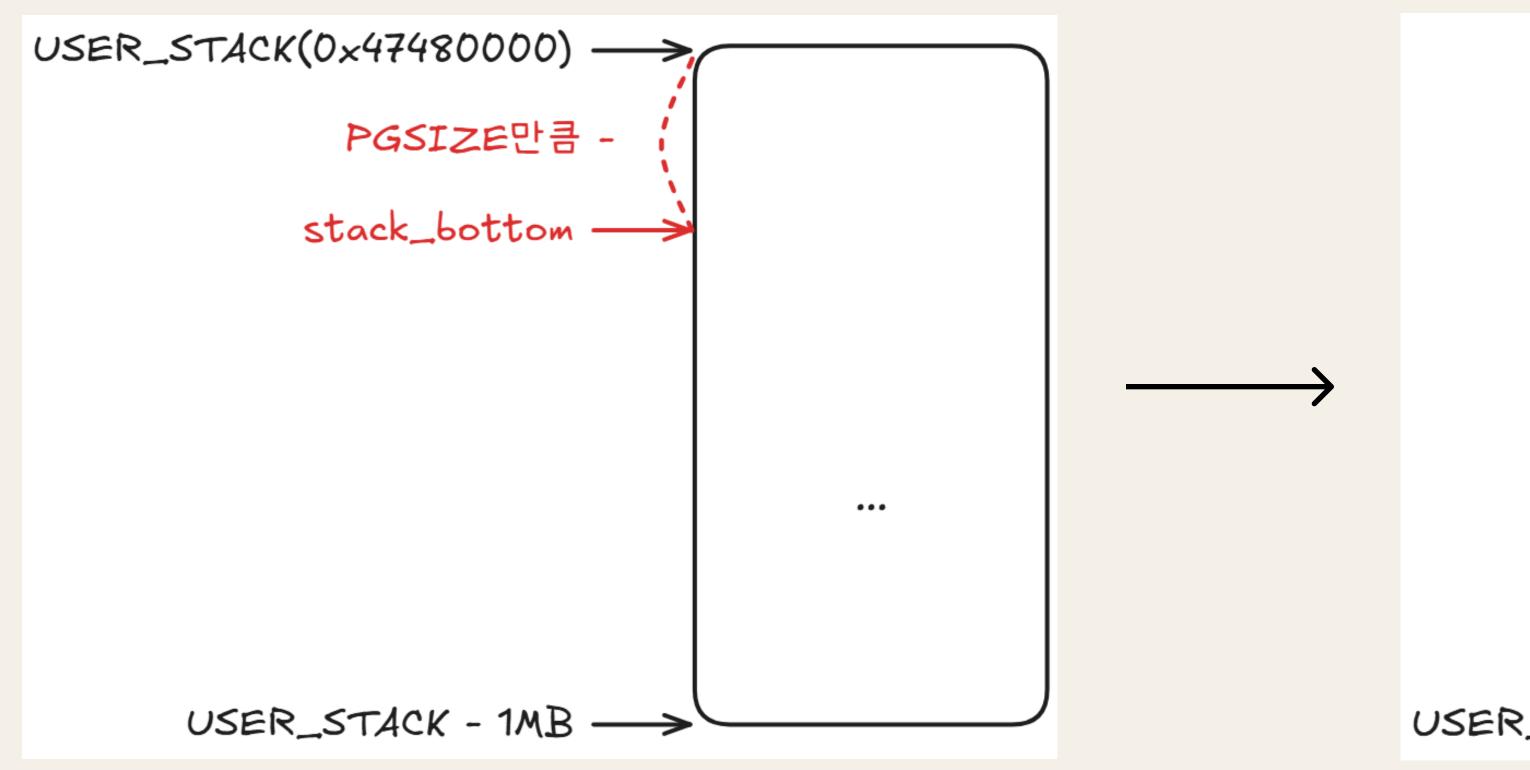
페이지 크기 만큼의 스택 공간을 할당해준다.

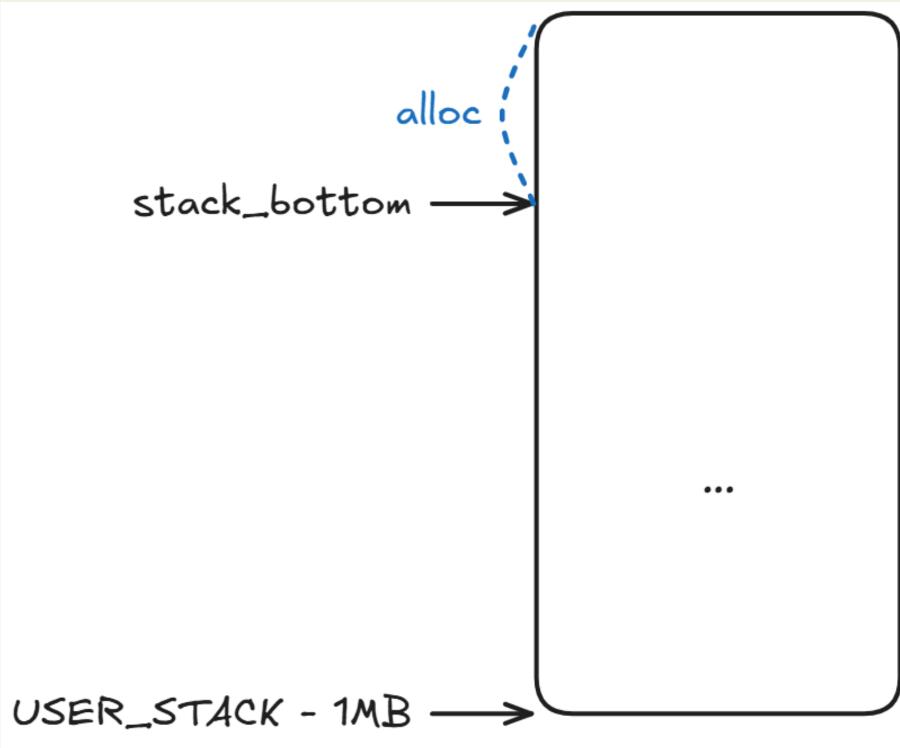
vm_stack_growth

필요에 따라 스택 공간에 추가적으로 페이지를 할당해준다.

setup_stack

- 1. 한 페이지 내려준다.
- 2. 페이지를 할당한다.
- 3. rsp를 설정한다.





HOW

setup_stack

```
/* Create a PAGE of stack at the USER_STACK. Return true on success. */
static bool setup_stack(struct intr_frame *if_)
    bool success = false;
    void *stack_bottom = (void *)(((uint8_t *)USER_STACK) - PGSIZE);
    /* TODO: Map the stack on stack_bottom and claim the page immediately.
     * TODO: If success, set the rsp accordingly.
     * TODO: You should mark the page is stack. */
    /* TODO: Your code goes here */
    if (vm_alloc_page(VM_ANON | VM_STACK, stack_bottom, true) && vm_claim_page(stack_bottom))
        success = true;
        if_->rsp = USER_STACK;
    return success;
```

1. 한 페이지 내려준다.

- 2. 페이지를 할당한다.
- 3. rsp를 설정한다.

vm_stack_growth

할당 받은 스택 공간을 넘어가는 곳에 접근할 때 → 페이지 추가 할당

```
/* Growing the stack. */
static void vm_stack_growth(void *addr)
{
    vm_alloc_page(VM_ANON | VM_STACK, pg_round_down(addr), true);
    vm_claim_page(addr);
}
```

고려할 점

addr를 PGSIZE에 맞게 내림 필요 → pg_round_down

스택영역에 대한 접근인지 확인 필요 → 호출 하는 곳에서

vm_stack_growth

스택영역에 대한 접근인지 확인 필요 → 호출 시점(vm_try_handle_fault)

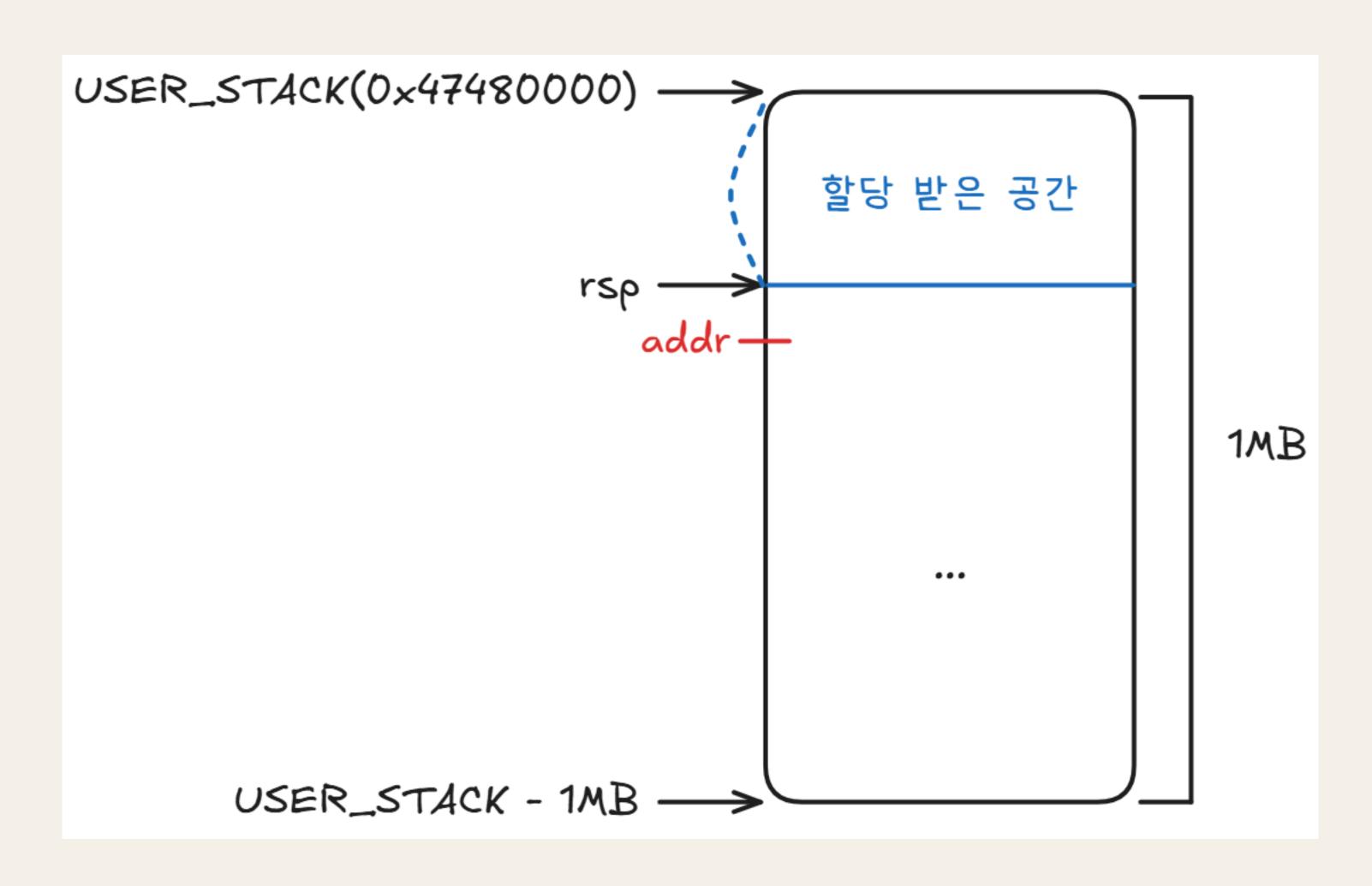
may interrupt a process at any time to deliver a "signal," which modifies data on the stack. However, the x86-64 PUSH instruction checks access permissions before it adjusts the stack pointer, so it may cause a page fault 8 bytes below the stack pointer.

x86-64의 PUSH 명령어는 스택 포인터를 조정하기 전에 접근 권한을 확인하기 때문에 스택 포인터 아래 8바이트에서 페이지 폴트가 발생할 수 있습니다.

그렇다면?

→ 유저 가상 메모리의 스택 영역 안인지? addr이 rsp 보다 8바이트 아래인지?

vm_stack_growth



호출시 (vm_try_handle_fault)

```
bool vm_try_handle_fault(struct intr_frame *f, void *addr, bool user, bool write, bool not_present)

if (page == NULL)

if (addr >= rsp - 8 && ((USER_STACK - (1 << 20)) < addr) && (addr < USER_STACK))

{
    vm_stack_growth(addr);
    return true;
    }
    return false;
}</pre>
```

addr이 rsp 보다 8바이트 아래인지?

유저 가상 메모리의 스택 영역 안인지?

Thank you!