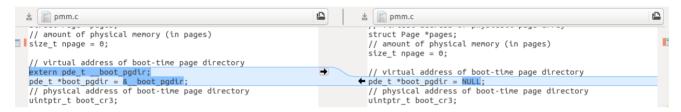
# 实验三: 虚拟内存管理

在实验二的基础上,借助于页表机制和实验一中涉及的中断异常处理机制,完成Page Fault异常处理和FIFO页替换 算法的实现。设计如何在磁盘上缓存内存页,从而能够支持虚存管理,提供一个比实际物理内存空间"更大"的虚拟 内存空间给系统使用。

## 实验中遇到的问题

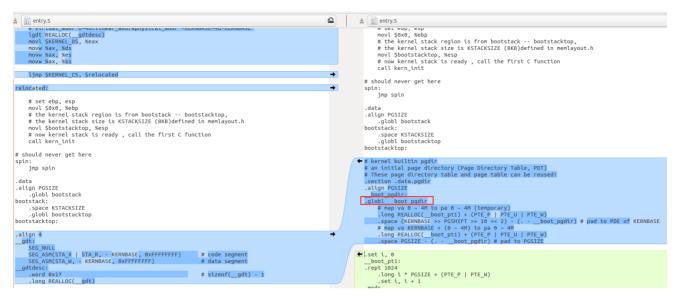
在合并lab1/2/3时,在pmm.c中,对boot\_pgdir的赋值不同,理论上这块儿是没有经过改动的,不知道是不是因为 代码的版本不一样,所以出现差别。



选用了左边的代码之后,执行make qemu,报错:

```
pcy@ubuntu: ~/Desktop/labcodes/lab3
                                                                               File Edit View Search Terminal Help
  pcy@ubuntu:~/Desktop/labcodes/lab3$ make qemu
 + cc kern/mm/vmm.c
  + cc kern/mm/swap_fifo.c
  + cc kern/mm/default_pmm.c
  + cc kern/mm/pmm.c
  + ld bin/kernel
  obj/kern/mm/pmm.o: In function `page2ppn':
 kern/mm/pmm.h:79: undefined reference to `
                                               boot pgdir'
  Makefile:152: recipe for target 'bin/kernel' failed
  make: *** [bin/kernel] Error 1
  pcy@ubuntu:~/Desktop/labcodes/lab3$
DO
```

查了一下,\_\_boot\_pgdir是定义在kern/init/entry.S中的全局变量,entry.S中创建了一个临时的页目录 \_\_boot\_pgdir 和页表 \_\_boot\_pt1,将0~4m和KERNBASE~KERNBASE+4m的虚拟地址映射到0~4m的物理地址上。但是在原来的lab3的entry.S中没有定义\_\_boot\_pgdir,所以报错了。但对于最开始那一个版本中为什么可以把boot\_pgdir设置为NULL,我还是没有特别清楚。



这次实验大概算是前三次里面最顺利的一次了,所以可写的地方也不是很多。不过上面那个boot\_pgdir变量还是不太清楚。下面是平淡无奇的实验过程记录。challenge部分是我从网上找的代码,因为写操作系统的代码对于我来说还是有点艰难,不过我尽力把别人的代码看懂了。

## 实验目的

- 了解虚拟内存的Page Fault异常处理实现
- 了解页替换算法在操作系统中的实现

## 练习

### 练习0: 填写已有实验

使用meld快速合并。

需要合并的文件: kern/debug/kdebug.c、kern/mm/pmm.c、kern/trap/trap.c

#### 练习1: 给未被映射的地址映射上物理页

完成do\_pgfault (mm/vmm.c) 函数,给未被映射的地址映射上物理页。设置访问权限的时候需要参考页面所在 VMA 的权限,同时需要注意映射物理页时需要操作内存控制 结构所指定的页表,而不是内核的页表。

```
/* MACROS or Functions:

*get_pte : get an pte and return the kernel virtual address of this pte for la if the PT contians this pte didn't exist, alloc a page for PT (notice the 3th parameter '1')

*pgdir_alloc_page : call alloc_page & page_insert functions to allocate a page size memory & setup an addr map pa<--->la with linear address la and the PDT pgdir

*/

/*LAB3 EXERCISE 1: YOUR CODE*/
ptep = get_pte(mm->pgdir,addr,1);//(1) 根据引发缺页异常的地址 去找到 地址所对应的 PTE 如果找不到 则创建一页表

if (*ptep == 0) {//(2) PTE 所指向的 物理页表地址 若不存在 则分配一物理页并将逻辑地址和物理地址作映 射(就是让 PTE 指向 物理页帧)

if (pgdir_alloc_page(mm->pgdir, addr, perm) == NULL) {

    goto failed;

}

}
```

#### 回答如下问题:

- 请描述页目录项(Page Directory Entry)和页表项(Page Table Entry)中组成部分对ucore实现页替换算法的潜在用处。
- 1. AVL CPU 不理会这个属性 可以不管 (有可能在32位系统使用大过 4G内存的时候 用到这几位)。
- 2. G Global 全局位表示是否将虚拟地址与物理地址的转换结果缓存到 TLB 中。
- 3. D Dirty 脏页位 当 CPU 对这个页进行写操作时 会置 1。
- 4. PAT Page Attribute Table 页属性表位 置 0。
- 5. A Accessed 访问位 若为 1 则 说明 CPU 访问过了。CPU 会定时清 0,记录被置 1 的频率,当内存不足时 会将使用频率较低的页面换出到外存 同时将 P位 置 0,下次访问 该页时 会引起 Pagefault 异常 中断处理程序再将此页换上。
- 6. PCD Page-level Cache Disable 页级高速缓存位,置 0 即可,读的时候 高速缓存是否有效 若有效则直接从高速缓存中读出 若无效的话 则必须从 I/O 端口去读数据。
- 7. PWT Page-level Write-Through 页级通写位,控制是先写到高速缓存里再慢慢回写到内存里 还是 直接慢慢写到内存里。
- 8. US User/Superviosr 普通用户/超级用户位
- 9. RW Read/Write 读写位
- 10. P Present 存在位 (虚拟页式存储的关键位 若为 0 则发起缺页异常)
- 如果ucore的缺页服务例程在执行过程中访问内存,出现了页访问异常,请问硬件要做哪些事情?

页访问异常 会将产生页访问异常的线性地址存入 cr2 寄存器中,并且给出 错误码 error\_code ,说明是页访问异常的具体原因。 uCore OS 会将其 存入 struct trapframe 中 tf\_err,等到中断服务例程 调用页访问异常处理函数(do\_pgfault()) 时, 再判断 具体原因。若不在某个VMA的地址范围内 或 不满足正确的读写权限,则是非法访问。若在此范围 且 权限也正确,则 认为是 合法访问,只是没有建立虚实对应关系,应分配一页 并修改页表。 完成 虚拟地址到 物理地址的映射, 刷新 TLB ,最后再 调用 iret 重新执行引发页访问异常的那条指令。若是在外存中 则将其换入 内存, 刷新 TLB 然后退出中断服务例程, 重新执行引发页访问异常的那条指令。

## 练习2: 补充完成基于FIFO的页面替换算法

完成vmm.c中的do\_pgfault函数,并且在实现FIFO算法的swap\_fifo.c中完成map\_swappable和swap\_out\_victim函数。通过对swap的测试。

```
static int
_fifo_map_swappable(struct mm_struct *mm, uintptr_t addr, struct Page *page, int
swap_in)
{
   list_entry_t *head=(list_entry_t*) mm->sm_priv;
   list_entry_t *entry=&(page->pra_page_link);
    assert(entry != NULL && head != NULL);
   //record the page access situlation
    /*LAB3 EXERCISE 2: YOUR CODE*/
   list_add(head, entry); // (1) 将这一页加入到链表头中(最近访问过的放前面) 使其可以被置换算法使
用到
    return 0;
}
static int
_fifo_swap_out_victim(struct mm_struct *mm, struct Page ** ptr_page, int in_tick)
{
```

```
list_entry_t *head=(list_entry_t*) mm->sm_priv;
assert(head != NULL);
assert(in_tick==0);
/* Select the victim */
/*LAB3 EXERCISE 2: YOUR CODE*/
list_entry_t *le = head->prev;//(1) 换出最先进来的页 (因为每次访问一个页 都是插入到头节点的
后面 因此 头节点的前面就是最先访问的页)
struct Page* page = le2page(le, pra_page_link); // 通过 le 这个链表节点的地址 减去
pra_page_link 在 Page 结构体中的 Offset 得到 Page 的地址
list_del(le); // 删掉这个节点
*ptr_page = page; //(2) 将这一页地址存到 ptr_page 中 给 调用本函数的函数使用
return 0;
}
```

#### 回答如下问题:

- 如果要在ucore上实现"extended clock页替换算法"请给你的设计方案,现有的swap\_manager框架是否足以支持在ucore中实现此算法?——能够支持
- 如果是,请给你的设计方案。如果不是,请给出你的新的扩展和基此扩展的设计方案。并需要回答如下问题
  - 。 需要被换出的页的特征是什么?

首选 页表项的 Dirty Bit 为 0 的页 且 Access Bit 为 0 的页,其次是 访问了但没修改的页,最次是 访问了修改了的页。

o 在ucore中如何判断具有这样特征的页?

!(ptep & PTE\_A) && !(ptep & PTE\_D) 没被访问过 也没被修改过 (ptep & PTE\_A) && !(ptep & PTE\_D) 被访问过 但没被修改过 !(ptep & PTE\_A) && (ptep & PTE\_D) 没被访问过 但被修改过

。 何时进行换入和换出操作?

换入是在缺页异常的时候,换出是在物理页帧满的时候。

## pcy@ubuntu: ~/Desktop/labcodes/lab3 File Edit View Search Terminal Help page fault at 0x00002000: K/W [no page found]. page fault at 0x00003000: K/W [no page found]. page fault at 0x00004000: K/W [no page found]. set up init env for check swap over! write Virt Page c in fifo check swap write Virt Page a in fifo check swap write Virt Page d in fifo check swap write Virt Page b in fifo check swap write Virt Page e in fifo check swap page fault at 0x00005000: K/W [no page found]. swap out: i 0, store page in vaddr 0x1000 to disk swap entry 2 write Virt Page b in fifo check swap write Virt Page a in fifo check swap page fault at 0x00001000: K/W [no page found]. swap out: i 0, store page in vaddr 0x2000 to disk swap entry 3 swap in: load disk swap entry 2 with swap page in vadr 0x1000 write Virt Page b in fifo check swap page fault at 0x00002000: K/W [no page found]. swap\_out: i 0, store page in vaddr 0x3000 to disk swap\_entry 4 swap in: load disk swap entry 3 with swap page in vadr 0x2000 write Virt Page c in fifo check swap page fault at 0x00003000: K/W [no page found]. swap out: i 0, store page in vaddr 0x4000 to disk swap entry 5 swap in: load disk swap entry 4 with swap page in vadr 0x3000 write Virt Page d in fifo check swap page fault at 0x00004000: K/W [no page found]. swap out: i 0, store page in vaddr 0x5000 to disk swap entry 6 swap in: load disk swap entry 5 with swap page in vadr 0x4000 write Virt Page e in fifo check swap page fault at 0x00005000: K/W [no page found]. swap\_out: i 0, store page in vaddr 0x1000 to disk swap entry 2 swap in: load disk swap entry 6 with swap page in vadr 0x5000 write Virt Page a in fifo check swap page fault at 0x00001000: K/R [no page found]. swap\_out: i 0, store page in vaddr 0x2000 to disk swap entry 3 swap\_in: load disk swap entry 2 with swap page in vadr 0x1000 count is 0, total is 7 check swap() succeeded! ++ setup timer interrupts 100 ticks 100 ticks

100 ticks 100 ticks

```
pcy@ubuntu:~/Desktop/labcodes/lab3$ make grade
Check SWAP: (5.4s)
-check pmm: OK
-check page table: OK
-check vmm: OK
-check swap page fault: OK
-check ticks: OK
Total Score: 45/45
```

#### "虚拟"的作用或意义:

- 1. 通过设置页表项来限定软件运行时的访问空间,确保软件运行不越界,完成内存访问保护的功能。
- 2. 在实际访问某虚拟内存地址时,操作系统动态地分配物理内存,建立虚拟内存到物理内存的页映射关系,按需分页 (demand paging)
- 3. 把不经常访问的数据所占的内存空间临时写到硬盘上,当CPU访问到不经常访问的数据时,再把这些数据从硬盘读入到内存中,页换入换出(page swap in/out)。更大的内存"空间",从而可以让更多的程序在内存中并发运行。

在ucore中描述应用程序对虚拟内存"需求"的数据结构是vma\_struct, vma\_struct中: vm\_start和vm\_end描述了一个连续地址的虚拟内存空间的起始位置和结束位置,这两个值都应该是PGSIZE 对齐的,而且描述的是一个合理的地址空间范围(即严格确保 vm\_start < vm\_end的关系);list\_link是一个双向链表,按照从小到大的顺序把一系列用vma\_struct表示的虚拟内存空间链接起来,并且还要求这些链起来的vma\_struct应该是不相交的,即vma之间的地址空间无交集;vm\_flags表示了这个虚拟内存空间的属性,vm\_mm是一个指针,指向一个比vma\_struct更高的抽象层次的数据结构mm\_struct,这里把一个mm\_struct结构的变量简称为mm变量。这个数据结构表示了包含所有虚拟内存空间的共同属性,mm\_struct中:mmap\_list是双向链表头,链接了所有属于同一页目录表的虚拟内存空间,mmap\_cache是指向当前正在使用的虚拟内存空间,pgdir 所指向的就是 mm\_struct数据结构所维护的页表。map\_count记录mmap\_list 里面链接的 vma\_struct的个数。sm\_priv指向用来链接记录页访问情况的链表头。

一个扇区的大小为512(2\^8)字节,所以需要8个连续扇区才能放置一个4KB的页。

### 扩展练习 Challenge 1: 实现识别dirty bit的 extended clock页替换算法

改进的时钟算法的主要思想是:

- 1. 为每个页设置两个标志位,一个是accessed位表示访问位,一个是dirty位表示被写位。
- 2. 维护一个与物理页面数目相等的环形链表,发生访问时,如果要访问的页存在,则将accessed位置为1,如果 访问的同时也进行了修改,则将dirty位变为1。
- 3. 如果发生了缺页,则从指针的位置开始循环寻找,同时对accessed位和dirty位进行修改,修改的方式是:

```
accessed dirty (1,1)- > (0,1) (1,0)- > (0,0) (0,1)- > (0,0) 置换
```

当找到 (0,0) 时置换此页,并将指针下移。

#### 设计实现说明:

对页的访问和修改信息可以在二级页表中的pte得到,同时在本算法中需要对标志位进行修改,也是对与之对应的页表项进行修改。两个标志位在原本的ucore代码里已经实现了,在mmu.h文件中:

```
#define PTE_A 0x020 // Accessed
#define PTE_D 0x040 // Dirty
```

对照swap\_fifo.h和swap\_fifo.c,编写swap\_extended\_clock.h和swap\_extended\_clock.c。并swap.c中加入头文件swap\_extended\_clock.h,在swap\_init(void)中将sm改成swap\_manager\_extended\_clock。

swap\_extended\_clock.c:

```
#include <defs.h>
#include <x86.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <swap.h>
#include <swap_extended_clock.h>
#include <list.h>
//维护一个与物理页面数目相等的环形链表,发生访问时,
//如果要访问的页存在,则将accessed位置为1,如果访问的同时也进行了修改,则将dirty位变为1。
//维护的环形链表为`pra_list_head`, 头指针为`clock_p`
list_entry_t *clock_p;
list_entry_t pra_list_head;
//当访问页时,相应的A位和D位都会被CPU修改
//不用操作系统进行专门修改,所以只要对发生缺页时的情况进行处理即可。
static int
_extended_clock_init_mm(struct mm_struct *mm)
{
    list_init(&pra_list_head);
    mm->sm_priv = &pra_list_head;
    // 将头指针指向pra_list_head的起始地址
    clock_p = (list_entry_t*)&pra_list_head;
    //cprintf(" mm->sm_priv %x in extended_clock_init_mm\n",mm->sm_priv);
    return 0;
}
* (3)_extended_clock_map_swappable: According extended_clock PRA, we should link the
most recent arrival page at the back of pra_list_head qeueue
*/
static int
_extended_clock_map_swappable(struct mm_struct *mm, uintptr_t addr, struct Page *page,
int swap_in)
   list_entry_t *head=(list_entry_t*) mm->sm_priv;
   list_entry_t *entry=&(page->pra_page_link);
   assert(entry != NULL && head != NULL);
   //将换进的页加入链表
   list_add_before(clock_p, entry);
   //pte_t *pte = get_pte(mm->pgdir, page2kva(page), 0);
   pte_t *pte = get_pte(mm->pgdir, addr, 0);
```

```
//int access = (*pte)&(PTE_A)?1:0;
    //int dirty = (*pte)&(PTE_D)?1:0;
    return 0;
}
/*
如果发生了缺页,则从指针的位置开始循环寻找,同时对accessed位和dirty位进行修改,修改的方式是:
   accessed dirty
    (1,1) - > (0,1)
    (1,0) - > (0, 0)
    (0,1) - > (0,0)
    (0,0) 置换
当找到(0,0)时置换此页,并将指针下移。
static int
_extended_clock_swap_out_victim(struct mm_struct *mm, struct Page ** ptr_page, int
in_tick)
{
    list_entry_t *head=(list_entry_t*) mm->sm_priv;
        assert(head != NULL);
    assert(in_tick==0);
    list_entry_t *le = clock_p;
    le = head->next;
    cprintf("\n---start---\n");
    while (1) {
        struct Page *page = le2page(le, pra_page_link);
        pte_t * pte = get_pte(mm->pgdir, page->pra_vaddr, 0);
        int accessed = (*pte)&(PTE_A)?1:0;
        int dirty = (*pte)&(PTE_D)?1:0;
        if (le==clock_p)
             cprintf("->");
        else
             cprintf(" ");
        cprintf("clock state: 0x%4x: A:%x, D:%x\n", page->pra_vaddr, accessed, dirty);
        le = le->next;
        if (le == head) {
            break;
        }
    cprintf("---end----\n");
    le = clock_p;
    while (1) {
        if (le == head) {
            le = le->next;
            clock_p = clock_p -> next;
        struct Page *page = le2page(le, pra_page_link);
        pte_t * pte = get_pte(mm->pgdir, page->pra_vaddr, 0);
        int accessed = (*pte)&(PTE_A)?1:0;
        int dirty = (*pte)&(PTE_D)?1:0;
        if (accessed) {//如果A为1,则将其变为0;
             cprintf("clock state: 0x%4x: A:%x, D:%x\n", page->pra_vaddr, accessed,
dirty);
```

```
(*pte) = (*pte) & (~PTE_A);
             cprintf("\tclock state: 0x%4x: A:%x, D:%x\n",page->pra_vaddr, (*pte)&
(PTE_A)?1:0, (*pte)&(PTE_D)?1:0);
        }
        else if (!accessed && dirty) {//如果A为0, D为1,则D变为0;
             cprintf("clock state: 0x%4x: A:%x, D:%x\n", page->pra_vaddr, accessed,
dirty);
             (*pte) = (*pte) & (~PTE_D);
             cprintf("\tclock state: 0x%4x: A:%x, D:%x\n", page->pra_vaddr, (*pte)&
(PTE_A)?1:0, (*pte)&(PTE_D)?1:0);
        } else if (!accessed && !dirty){//如果都为0,则置换此页,且clock_p指针下移一位;
             struct Page *p = le2page(le, pra_page_link);
             list_del(le);
             clock_p = clock_p->next;
             assert(p !=NULL);
            *ptr_page = p;
             le = head->next;
             cprintf("\n--after--start---\n");
            while (1) {
                struct Page *page = le2page(le, pra_page_link);
                pte_t * pte = get_pte(mm->pgdir, page->pra_vaddr, 0);
                int accessed = (*pte)&(PTE_A)?1:0;
                int dirty = (*pte)&(PTE_D)?1:0;
                if (le==clock_p)
                    cprintf("->");
                else
                    cprintf(" ");
                cprintf("clock state: 0x%4x: A:%x, D:%x\n", page->pra_vaddr, accessed,
dirty);
                le = le->next;
                if (le == head) {
                    break:
                }
            cprintf("--after--end----\n");
             return 0;
        }
        le = le->next;
        clock_p = clock_p->next;
    }
}
static int
_extended_clock_check_swap(void) {
    //初始状态置入了abcd四页,然后进行了写e,读c,写d,读a,写b,
    //写e, 写c, 写e, 读c, 写e, 写a, 写a, 读b, 读c, 读d, 写e, 读a, 写b, 写e 这些操作
   unsigned char tmp;
    cprintf("write Virt Page e in extended_clock_check_swap\n");
    *(unsigned char *)0x5000 = 0x1e;
    cprintf("read Virt Page c in extended_clock_check_swap\n");
    tmp = *(unsigned char *)0x3000;
```

```
//cprintf("tmp = 0x%4x\n", tmp);
cprintf("write Virt Page d in extended_clock_check_swap\n");
*(unsigned char *)0x4000 = 0x0a;
cprintf("read Virt Page a in extended_clock_check_swap\n");
tmp = *(unsigned char *)0x1000;
//cprintf("tmp = 0x%4x\n", tmp);
cprintf("write Virt Page b in extended_clock_check_swap\n");
*(unsigned char *)0x2000 = 0x0b;
cprintf("write Virt Page e in extended_clock_check_swap\n");
*(unsigned char *)0x5000 = 0x1e;
cprintf("write Virt Page c in extended_clock_check_swap\n");
*(unsigned char *)0x3000 = 0x0e;
cprintf("write Virt Page e in extended_clock_check_swap\n");
*(unsigned char *)0x5000 = 0x2e;
cprintf("read Virt Page c in extended_clock_check_swap\n");
tmp = *(unsigned char *)0x3000;
cprintf("write Virt Page e in extended_clock_check_swap\n");
*(unsigned char *)0x5000 = 0x2e;
//cprintf("----\n");
cprintf("write Virt Page a in extended_clock_check_swap\n");
*(unsigned char *)0x1000 = 0x1a;
cprintf("write Virt Page a in extended_clock_check_swap\n");
*(unsigned char *)0x1000 = 0x1a;
//cprintf("----\n");
cprintf("read Virt Page b in extended_clock_check_swap\n");
tmp = *(unsigned char *)0x2000;
//cprintf("tmp = 0x%4x\n", tmp);
//cprintf("----\n");
cprintf("read Virt Page c in extended_clock_check_swap\n");
tmp = *(unsigned char *)0x3000;
//cprintf("tmp = 0x\%4x\n", tmp);
cprintf("read Virt Page d in extended_clock_check_swap\n");
tmp = *(unsigned char *)0x4000;
//cprintf("tmp = 0x%4x\n", tmp);
cprintf("write Virt Page e in extended_clock_check_swap\n");
*(unsigned char *)0x5000 = 0x0e;
cprintf("read Virt Page a in extended_clock_check_swap\n");
tmp = *(unsigned char *)0x1000;
//cprintf("tmp = 0x%4x\n", tmp);
```

```
cprintf("write Virt Page b in extended_clock_check_swap\n");
    *(unsigned char *)0x2000 = 0x0b;
    cprintf("write Virt Page e in extended_clock_check_swap\n");
    *(unsigned char *)0x5000 = 0x0e;
    return 0;
}
static int
_extended_clock_init(void)
    return 0;
}
static int
_extended_clock_set_unswappable(struct mm_struct *mm, uintptr_t addr)
    return 0;
}
static int
_extended_clock_tick_event(struct mm_struct *mm)
{ return 0; }
struct swap_manager swap_manager_extended_clock =
{
                    = "extended_clock swap manager",
     .name
     .init
                    = &_extended_clock_init,
     .init_mm
                    = &_extended_clock_init_mm,
     .tick_event = &_extended_clock_tick_event,
     .map_swappable = &_extended_clock_map_swappable,
     .set_unswappable = &_extended_clock_set_unswappable,
     .swap_out_victim = &_extended_clock_swap_out_victim,
     .check_swap = &_extended_clock_check_swap,
};
```

#### 测试替换算法时,控制台的输出信息:

```
SWAP: manager = extended_clock swap manager
BEGIN check_swap: count 1, total 31963
setup Page Table for vaddr 0x1000, so alloc a page
setup Page Table vaddr 0~4MB OVER!
set up init env for check_swap begin!
page fault at 0x00001000: K/W [no page found].
page fault at 0x00002000: K/W [no page found].
page fault at 0x00003000: K/W [no page found].
page fault at 0x00004000: K/W [no page found].
set up init env for check_swap over!
write Virt Page e in extended_clock_check_swap
page fault at 0x00005000: K/W [no page found].

---start---
clock state: 0x1000: A:1, D:1
clock state: 0x2000: A:1, D:1
```

```
clock state: 0x3000: A:1, D:1
 clock state: 0x4000: A:1, D:1
----end----
clock state: 0x1000: A:1, D:1
    clock state: 0x1000: A:0, D:1
clock state: 0x2000: A:1, D:1
    clock state: 0x2000: A:0, D:1
clock state: 0x3000: A:1, D:1
    clock state: 0x3000: A:0, D:1
clock state: 0x4000: A:1, D:1
    clock state: 0x4000: A:0, D:1
clock state: 0x1000: A:0, D:1
    clock state: 0x1000: A:0, D:0
clock state: 0x2000: A:0, D:1
    clock state: 0x2000: A:0, D:0
clock state: 0x3000: A:0, D:1
    clock state: 0x3000: A:0, D:0
clock state: 0x4000: A:0, D:1
    clock state: 0x4000: A:0, D:0
--after--start---
->clock state: 0x2000: A:0, D:0
 clock state: 0x3000: A:0, D:0
 clock state: 0x4000: A:0, D:0
--after--end----
swap_out: i 0, store page in vaddr 0x1000 to disk swap entry 2
read Virt Page c in extended_clock_check_swap
write Virt Page d in extended_clock_check_swap
read Virt Page a in extended_clock_check_swap
page fault at 0x00001000: K/R [no page found].
---start---
 clock state: 0x5000: A:1, D:1
->clock state: 0x2000: A:0, D:0
 clock state: 0x3000: A:0, D:0
 clock state: 0x4000: A:0, D:0
----end----
--after--start---
 clock state: 0x5000: A:1, D:1
->clock state: 0x3000: A:0, D:0
 clock state: 0x4000: A:0, D:0
--after--end----
swap_out: i 0, store page in vaddr 0x2000 to disk swap entry 3
swap_in: load disk swap entry 2 with swap_page in vadr 0x1000
write Virt Page b in extended_clock_check_swap
page fault at 0x00002000: K/W [no page found].
---start---
 clock state: 0x5000: A:1, D:1
 clock state: 0x1000: A:1, D:0
->clock state: 0x3000: A:0, D:0
 clock state: 0x4000: A:0, D:0
```

```
----end----
--after--start---
 clock state: 0x5000: A:1, D:1
  clock state: 0x1000: A:1, D:0
->clock state: 0x4000: A:0, D:0
--after--end----
swap_out: i 0, store page in vaddr 0x3000 to disk swap entry 4
swap_in: load disk swap entry 3 with swap_page in vadr 0x2000
write Virt Page e in extended_clock_check_swap
write Virt Page c in extended_clock_check_swap
page fault at 0x00003000: K/W [no page found].
---start---
  clock state: 0x5000: A:1, D:1
  clock state: 0x1000: A:1, D:0
  clock state: 0x2000: A:1, D:1
->clock state: 0x4000: A:0, D:0
----end----
--after--start---
  clock state: 0x5000: A:1, D:1
  clock state: 0x1000: A:1, D:0
  clock state: 0x2000: A:1, D:1
--after--end----
swap_out: i 0, store page in vaddr 0x4000 to disk swap entry 5
swap_in: load disk swap entry 4 with swap_page in vadr 0x3000
write Virt Page e in extended_clock_check_swap
read Virt Page c in extended_clock_check_swap
write Virt Page e in extended_clock_check_swap
write Virt Page a in extended_clock_check_swap
write Virt Page a in extended_clock_check_swap
read Virt Page b in extended_clock_check_swap
read Virt Page c in extended_clock_check_swap
read Virt Page d in extended_clock_check_swap
page fault at 0x00004000: K/R [no page found].
---start---
 clock state: 0x5000: A:1, D:1
  clock state: 0x1000: A:1, D:1
  clock state: 0x2000: A:1, D:1
  clock state: 0x3000: A:1, D:1
----end----
clock state: 0x5000: A:1, D:1
    clock state: 0x5000: A:0, D:1
clock state: 0x1000: A:1, D:1
    clock state: 0x1000: A:0, D:1
clock state: 0x2000: A:1, D:1
    clock state: 0x2000: A:0, D:1
clock state: 0x3000: A:1, D:1
    clock state: 0x3000: A:0, D:1
clock state: 0x5000: A:0, D:1
    clock state: 0x5000: A:0, D:0
```

```
clock state: 0x1000: A:0, D:1
    clock state: 0x1000: A:0, D:0
clock state: 0x2000: A:0, D:1
    clock state: 0x2000: A:0, D:0
clock state: 0x3000: A:0, D:1
    clock state: 0x3000: A:0, D:0
--after--start---
->clock state: 0x1000: A:0, D:0
 clock state: 0x2000: A:0, D:0
  clock state: 0x3000: A:0, D:0
--after--end----
swap_out: i 0, store page in vaddr 0x5000 to disk swap entry 6
swap_in: load disk swap entry 5 with swap_page in vadr 0x4000
write Virt Page e in extended_clock_check_swap
page fault at 0x00005000: K/W [no page found].
---start---
 clock state: 0x4000: A:1, D:0
->clock state: 0x1000: A:0, D:0
  clock state: 0x2000: A:0, D:0
 clock state: 0x3000: A:0, D:0
----end----
--after--start---
  clock state: 0x4000: A:1, D:0
->clock state: 0x2000: A:0, D:0
 clock state: 0x3000: A:0, D:0
--after--end----
swap_out: i 0, store page in vaddr 0x1000 to disk swap entry 2
swap_in: load disk swap entry 6 with swap_page in vadr 0x5000
read Virt Page a in extended_clock_check_swap
page fault at 0x00001000: K/R [no page found].
---start---
 clock state: 0x4000: A:1, D:0
  clock state: 0x5000: A:1, D:1
->clock state: 0x2000: A:0, D:0
  clock state: 0x3000: A:0, D:0
----end----
--after--start---
 clock state: 0x4000: A:1, D:0
  clock state: 0x5000: A:1, D:1
->clock state: 0x3000: A:0, D:0
--after--end----
swap_out: i 0, store page in vaddr 0x2000 to disk swap entry 3
swap_in: load disk swap entry 2 with swap_page in vadr 0x1000
write Virt Page b in extended_clock_check_swap
page fault at 0x00002000: K/W [no page found].
---start---
  clock state: 0x4000: A:1, D:0
```

```
clock state: 0x5000: A:1, D:0
    clock state: 0x1000: A:1, D:0
->clock state: 0x3000: A:0, D:0
---end----

--after--start---
    clock state: 0x4000: A:1, D:0
    clock state: 0x5000: A:1, D:1
    clock state: 0x1000: A:1, D:0
--after--end----
swap_out: i 0, store page in vaddr 0x3000 to disk swap entry 4
swap_in: load disk swap entry 3 with swap_page in vadr 0x2000
write Virt Page e in extended_clock_check_swap
count is 0, total is 7
check_swap() succeeded!
```