

# 实验报告

## 一. 功能简介

### 1. 实现 map

#### a. 判断能否 map

初始地址按页对齐，否则不能 map。检查 port 是否合法，合法才能进行 map。检查 port 的 1、2、3 位是否为 0，以此来决定是否具有读、写、执行的权限。得到当前任务的地址空间，检测在[start, start + len)是否存在已被映射的页，存在则不能继续 map。

#### b. 实现映射

当判断可以进行映射时，得到当前任务的地址空间。对于从 start 到 end 的每一个 vpn，检测在当前地址空间的每一个 area，如果包含 vpn 则进行 map\_one 映射。当处理完所有 vpn 之后，插入 frame\_area。

### 2. 实现 unmap

首先检查初始地址是否按页对齐，否则不能 unmap。对于从 start 到 end 的每一个 vpn，检测在当前地址空间的每一个 area，如果包含 vpn，则能进行 unmap，直接调用 unmap\_one。最后再移除前地址空间中 data\_frame 为空的每一个 area，移除即可。

### 3. Task\_info 与 get\_time

通过 taskinfo 得到虚拟地址，再通过虚拟地址得到 ppn，ppn 左移十二位拼接上 offset 得到 taskinfo，再像 lab1 写入信息即可。  
按照上述相同方式先得到 ppn，再得到 TimeVal，最后按照 lab1 写入 time 即可。

## 二. 思考题

### 1. 请列举 SV39 页表页表项的组成，描述其中的标志位有何作用？

答

:

63	54 53	28 27	19 18	10 9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
<i>Reserved</i>	PPN[2]	PPN[1]	PPN[0]	RSW	D	A	G	U	X	W	R	V	
10	26	9	9	2	1	1	1	1	1	1	1	1	

仅当 V(Valid) 位为 1 时，页表项才是合法的；

R/W/X 分别控制索引到这个页表项的对应虚拟页面是否允许读/写/取指；

U 控制索引到这个页表项的对应虚拟页面是否在 CPU 处于 U 特权级的情况下是否被允许访问；

A(Accessed) 记录自从页表项上的这一位被清零之后，页表项的对应虚拟页面是否被访问过；

D(Dirty) 则记录自从页表项上的这一位被清零之后，页表项的对应虚拟页表是否被修改过。

### 2. 缺页指的是进程访问页面时页面不在页表中或在页表中无效的现象，此时 MMU 将会返回一个中断，告知 os 进程内存访问出了问题。os 选择填补页表并重新执行异常指令或者杀死进程。

- a. 请问哪些异常可能是缺页导致的?  
答: illegal instruction, environment call, instruction page fault 等
  - b. 发生缺页时, 描述相关重要寄存器的值, 上次实验描述过的可以简略  
答: 保存了 sstatus, sepc, satp 寄存器的值, 切换 sp 和 satp 寄存器的值。
3. 缺页有两个常见的原因, 其一是 Lazy 策略, 也就是直到内存页面被访问才实际进行页表操作。比如, 一个程序被执行时, 进程的代码段理论上需要从磁盘加载到内存。但是 os 并不会马上这样做, 而是会保存 .text 段在磁盘的位置信息, 在这些代码第一次被执行时才完成从磁盘的加载操作
- a. 这样做有哪些好处?  
答: 可以提升效率, 节省时间和内存。
4. 其实, 我们的 mmap 也可以采取 Lazy 策略, 比如: 一个用户进程先后申请了 10G 的内存空间, 然后用了其中 1M 就直接退出了。按照现在的做法, 我们显然亏大了, 进行了很多没有意义的页表操作。
- a. 处理 10G 连续的内存页面, 对应的 SV39 页表大致占用多少内存 (估算数量级即可)?  
答: 20M
  - b. 请简单思考如何才能实现 Lazy 策略, 缺页时又如何处理? 描述合理即可, 不需要考虑实现。  
答: 调用 mmap 时不分配 frame, 只在地址空间添加部分虚拟地址的范围。通过 alloc 等方法分配物理页帧。
  - c. 此时页面失效如何表现在页表项(PTE)上?  
答: pte 的 valid 位为 0
5. 为了防范侧信道攻击, 我们的 os 使用了双页表。但是传统的设计一直是单页表的, 也就是说, 用户线程和对应的内核线程共用同一张页表, 只不过内核对应的地址只允许在内核态访问。
- a. 在单页表情况下, 如何更换页表?  
答: 切换 satp
  - b. 单页表情况下, 如何控制用户态无法访问内核页面? (tips: 看看上一题最后一问)  
答: 将页表项的 U 位置为 0.
  - c. 单页表有何优势? (回答合理即可)  
答: 节约空间, 减少页表占用的内存。
  - d. 双页表实现下, 何时需要更换页表? 假设你写一个单页表操作系统, 你会选择何时更换页表 (回答合理即可)?  
答: 双页表: 用户态到内核态时  
单页表: switch 时