

Report for lab2, YiChen Mao

Report for lab2, YiChen Mao

Part 1: Physical Page Management

Exercise 1.

Part 2: Virtual Memory

Exercise 2.

Exercise 3.

Exercise 4.

Part 3: Kernel Address Space

Exercise 5.

Challenge: Extend the JOS kernel monitor

Part 1: Physical Page Management

Exercise 1.

Tasks: 完善以下函数

```
boot_alloc()
mem_init() (only up to the call to "check_page_free_list(1)")
page_init()
page_alloc()
page_free()
```

函数 `boot_alloc()` 简单的物理内存分配器，只有在 JOS 建立虚拟内存的过程中使用，真正的分配器是 `page_alloc()`。

当 `n>0` 时分配连续的 `n bytes` 物理内存，不初始化内存，返回首地址。（注意要和 `PGSIZE` 对齐）

当 `n=0` 时返回首地址，不需要分配内存。

但超出分配内存超出空间，`boot_alloc` 应该调用 `panic` 终止。

```
static void *
boot_alloc(uint32_t n)
{
    static char *nextfree;
    char *result;
    if (!nextfree) {
        extern char end[];
        nextfree = ROUNDUP((char *) end, PGSIZE);
    }
    if (n>0){
        result = nextfree;
        nextfree = ROUNDUP(nextfree + n, PGSIZE);
        if (PGNUM(PADDR(nextfree))>=npages)
```

```

        panic("boot_alloc: out of memory");
    }
    else{
        result = nextfree;
    }
    return result;
}

```

由函数 `i386_detect_memory()` 知道总共要分配 `npages` 页物理页，因此先利用函数 `boot_alloc` 分配 `sizeof(struct PageInfo) * npages` 字节内存，这里 `sizeof(struct PageInfo)` 为 8 字节（4 字节为指针，4 字节为引用次数）。并将分配来的空间先清空。

```

void
mem_init(void)
{
    uint32_t cr0;
    size_t n;
    i386_detect_memory();
    kern_pgdir = (pde_t *) boot_alloc(PGSIZE);
    memset(kern_pgdir, 0, PGSIZE);
    kern_pgdir[PDX(UVPT)] = PADDR(kern_pgdir) | PTE_U | PTE_P;

    pages = (struct PageInfo*)boot_alloc(sizeof(struct PageInfo) * npages);
    memset(pages, 0, sizeof(struct PageInfo) * npages);

    page_init();

    check_page_free_list(1);
    .....
}

```

参数 `IOPAGE`, `EXTPAGE`, `FREEPAGE` 分别表示 IO hole, extended memory, extended memory 第一个空闲页面的页号。

- (1) page 0 标记为数用，因此将其引用数置为 1。
- (2) 所有的 base memory 都是 free 的，因此将这一段引用数置为 0，同时用链表连接。
- (3) 所有的 IO hole 不能被占用，因此将此段引用数置为 1。
- (4) extended memory 前半段被占用，之后为 free。

```

page_init(void)
{
    size_t i;
    pages[0].pp_ref = 1;
    pages[0].pp_link = NULL;

    size_t IOPAGE = PGNUM(IOPHYSMEM);
    size_t EXTPAGE = PGNUM(EXTPHYSMEM);
    size_t FREEPAGE = PGNUM(PADDR(boot_alloc(0)));

    assert(page_free_list == NULL);
    assert(npages_basemem == IOPAGE);
}

```

```

    for (i = 1; i < IOPAGE; i++) {
        pages[i].pp_ref = 0;
        pages[i].pp_link = page_free_list;
        page_free_list = &pages[i];
    }
    for (i = IOPAGE; i < EXTPAGE; i++) {
        pages[i].pp_ref = 1;
        pages[i].pp_link = NULL;
    }
    for (i = EXTPAGE; i < FREEPAGE; i++) {
        pages[i].pp_ref = 1;
        pages[i].pp_link = NULL;
    }
    for (i = FREEPAGE; i < npages; i++) {
        pages[i].pp_ref = 0;
        pages[i].pp_link = page_free_list;
        page_free_list = &pages[i];
    }
    return;
}

```

page_free_list 指向当前空闲页面的链表的末尾。

如果 page_free_list 为 NULL 则返回 NULL。

将 page_free_list 作为本次分配的页面，将其从链表中删除，注意要将其pp_link 清空，否则 page_free 会 panic。

如果设置 (alloc_flags & ALLOC_ZERO) 那么需要将该物理页清为 '\0'。

还要注意 reference count 会在调用函数中处理，因此在page_alloc 不需要处理。

```

struct PageInfo *
page_alloc(int alloc_flags)
{
    if (page_free_list == NULL) return NULL;
    struct PageInfo *alloc_page = page_free_list;
    page_free_list = alloc_page->pp_link;
    alloc_page->pp_link = NULL;

    if (alloc_flags & ALLOC_ZERO){
        memset(page2kva(alloc_page), '\0', PGSIZE);
    }
    return alloc_page;
}

```

如果 (pp->pp_ref != 0 || pp->pp_link !=NULL) 调用 panic
否则将当前页面放置在链表末尾。

```
void
page_free(struct PageInfo *pp)
{
    if (pp->pp_ref != 0 || pp->pp_link !=NULL)
        panic("Something went wrong at page_free");
    pp->pp_link = page_free_list;
    page_free_list = pp;
    return;
}
```

###

Part 2: Virtual Memory

Exercise 2.

Tasks: 阅读手册的第 5 章和第 6 章。

Exercise 3.

Tasks: 观察代码，判断 x 的数据类型。

Questions: x 的数据类型应当是什么？

Answer: x 应当是 uintptr_t，因为间接引用修改过 value 所指向地址的值，因此指针 value 中所存储的一定是虚拟内存。因此这里的 x 应当是 uintptr_t 数据类型。

Exercise 4.

Tasks: 完善下列函数

```
pgdir_walk()
boot_map_region()
page_lookup()
page_remove()
page_insert()
```

pgdir_walk() 给出 pgdir 和 虚拟地址 va，求解对应的 pte。

1. 首先由虚拟地址的高10位和 pgdir 得到pde。

2. 判断 pde 的 PTE_P 位是否为 1, 为 0则表示该条目无效。
- 2.1 若该条目无效时, 若 create 为假则返回空指针, 否则创建新页。
- 3.用 page_alloc 申请新的一页, 并要求清空。
- 4.增加页引用计数, 修改 pde 条目权限。
- 5.再在虚拟地址空间中找到 Page Table对应页面, 在根据中间10位求出pte。

```
pte_t *
pgdir_walk(pde_t *pgdir, const void *va, int create)
{
    if (!((create == 0) || (create == 1)))
        panic("pgdir_walk: create is wrong!!!");

    pde_t *pde = &pgdir[PDX(va)];
    if ((*pde & PTE_P) == 0){
        if (create == false){
            return NULL;
        }
        else{
            struct PageInfo *page = page_alloc(ALLOC_ZERO);
            if (page==NULL) return NULL;
            page->pp_ref++;
            *pde = page2pa(page) | PTE_SYSCALL;
        }
    }
    pte_t *pgtable = (pte_t *)KADDR(PTE_ADDR(*pde));
    return &pgtable[PTX(va)];
}
```

boot_map_region 将虚拟地址空间 [va,va+size) 映射到 物理地址空间 [pa,pa+size)
用函数 pgdir_walk 求解出 va+i 处虚拟页面的 pte, 修改 pte. 前 20 位 位物理空间地址, 低12位为权限。

```
static void
boot_map_region(pde_t *pgdir, uintptr_t va, size_t size, physaddr_t pa, int perm)
{
    if (size % PGSIZE == 0){
        panic("boot_map_region: size % PGSIZE != 0");
    }
    if (PTE_ADDR(va) != va)
        panic("boot_map_region: va is not page_aligned");
    if (PTE_ADDR(pa) != pa)
        panic("boot_map_region: pa is not page_aligned");
    for (size_t i = 0; i < size; i += PGSIZE){
        pte_t *pte = pgdir_walk(pgdir, (void *)va+i, 1);
        *pte = PTE_ADDR(pa+i) | perm | PTE_P;
    }
}
```

page_insert() 将 物理页面 pp 映射到 虚拟地址 va 对应的页面中。

- 1.用pgdir_walk 求出 虚拟地址 va 对应的 pte。(若 pde 不存在的话在函数 pgdir_walk 中会创建并修改权限位)
- 2.若无法创建则返回 -E_NO_MEM。
- 3.先将页面引用数 +1。(否则在步骤 4 中删除时若原页面和pp相同时，会导致页面被回收)
- 4.再删除原 va 对应页面。这样即原页面与 pp 页面相同或不同都可以同样处理。

```
int
page_insert(pde_t *pgdir, struct PageInfo *pp, void *va, int perm)
{
    pte_t *pte = pgdir_walk(pgdir, va, 1);
    if (pte == NULL) return -E_NO_MEM;
    pp->pp_ref++;
    if ((*pte & PTE_P) != 0) {
        page_remove(pgdir, va);
        tlb_invalidate(pgdir, va);
    }
    *pte = page2pa(pp) | perm | PTE_P;
    return 0;
}
```

page_lookup() 返回 虚拟地址 va 对应物理地址页面。

- 1.同样先求出pte，若pte为空则表示没有对应页面。
- 2.若 page_store 非空则存储 pte 地址。
- 3.返回物理地址。

```
struct PageInfo *
page_lookup(pde_t *pgdir, void *va, pte_t **pte_store)
{
    pte_t* pte = pgdir_walk(pgdir, va, 0);
    if (pte == NULL) return NULL;
    if (pte_store != NULL)
        *pte_store = pte;
    return pa2page(PTE_ADDR(*pte));
}
```

page_remove() 清除 va 对应的物理页面之间的映射。

- 1.page_lookup 先求出 va 对应的物理页面地址，同时储存对应pte。
- 2.修改 pte 为 0，同时用 page_decref() 减少引用和释放页面。

void

```
page_remove(pde_t *pgdir, void *va)
{
    // Fill this function in
    pte_t* pte;
    struct PageInfo* page = page_lookup(pgdir, va, &pte);
    if(page != NULL){
        *pte = 0;
        page_decref(page);
    }
}
```

```
    tlb_invalidate(pgdir, va);  
}  
return;  
}
```

Part 3: Kernel Address Space

Exercise 5.

Task: 继续完善函数 mem_init()

```
boot_map_region(kern_pgdir, UPAGES, PTSIZE, PADDR(pages), PTE_U);  
将 [UPAGES, UPAGES+PTSIZE) 映射到物理空间 [pages, pages+PTSIZE), 权限是用户可读。  
  
boot_map_region(kern_pgdir, KSTACKTOP-KSTKSIZE, KSTKSIZE, PADDR(bootstack), PTE_W);  
将 [KSTACKTOP-KSTKSIZE, KSTACKTOP) 映射到物理空间 [bootstack, bootstack+KSTACKTOP-  
KSTKSIZE), 权限是用户不可读写, 超级用户可读写。  
  
assert(KERNBASE == 0xf0000000); // 0x100000000 - KERNBASE  
boot_map_region(kern_pgdir, KERNBASE, 0x10000000, 0x0, PTE_W);  
将 [KERNBASE, 0x10000000) 映射到物理空间 [0x0, 0x100000000 - KERNBASE), 权限是用户不可读写, 超级  
用户可读写。
```

Questions

2. 尽可能填写表格。(pd table)

Entry	Base Virtual Address	Points to (logically):
1023	0xffc00000	KERNBASE
.....
960	0xf0000000	KERNBASE
959	0xefc00000	Stack
958	0xef800000	?
957	0xef400000	Page Director
956	0xef000000	PageInfo
.....
1	0x00400000	?
0	0x00000000	Empty

3.为什么用户不能读写内核的内存，是什么机制保护了内核。

答：因为内核代码和数据中，PTE_U位置为0，因此用户不能访问内核内存。

4.这个操作系统最大可以支持多少物理内存，为什么。

答: boot_map_region(kern_pgdir,UPAGES,PTSIZE,PADDR(pages),PTE_U);将 pages 对应的物理空间映射到了 UPAGES处。

因为 UPAGES 只有 4M，因此 pages 大小不能超过 4M，否则在映射过程中会覆盖 Page Director。每个 PageInfo 占 8字节，因此至多有

2^{19} 个物理页面，每个物理页面有4K字节，故总共可支持2G的物理空间。

5.如果我们有最大的物理内存，那么需要多大的空间去管理，详细说明每部分空间占用。

答：1 个 Page Director 有 2^9 个条目，对齐占 1 页，共 4 K

2^9 个Page Table，每个占 1 页，共 2 M

2^{19} 个PageInfo，每个占 8字节，共 4M

故总共占 6148 K。

6.EIP是什么时候变得比KERNBASE 大，在这之前为什么能正常运行，以及为什么要转换。

答：执行完 0x10002d: jmp *%eax 语句后 EIP 跳转到比KERNBASE大的地方。

通过 entry_pgdir 建立虚拟地址 [0,4M) 到物理地址 [0,4M) 的映射时，转换之后使得可以在高地址执行代码。

Challenge: Extend the JOS kernel monitor

这里选择 第二个 challenge : Extend the JOS kernel monitor。

```
K> help
help - Display this list of commands
kerninfo - Display information about the kernel
backtrace - Display information about the stack backtrace
showmappings - Show physical pages mapped to specific virtual address area
setpermissions - Set permissions of specific virtual pages
clearpermissions - Clear permissions of specific virtual pages
showvirtualmemory - Show Virtual memory
va2pa - Convert virtual address to physical address
pa2va - Convert physical address to virtual address
```

这里完成了六个函数: showmappings, setpermissions, clearpermissions, showvirtualmemory, va2pa, pa2va五个函数，具体实现如下。

第一个函数功能是实现输出虚拟地址在 [L,R] 之间的虚拟页面权限以及对应物理页面地址。
先处理一些输入不合法情况。(其中包括参数个数，输入参数是否是合法数字以及参数是否对页面 size 对齐)。
枚举其中的所有虚拟页面，依次求出 pde 和 pte，然后获得权限输出即可。

```
const char Bit2Sign[9][2] = {{ '-', 'P' }, { '-', 'W' }, { '-', 'U' }, { '-', 'T' }, { '-', 'C' }, { '-', 'A' }, { '-', 'D' }, { '-', 'I' }, { '-', 'G' }};
int
mon_showmappings(int argc, char **argv, struct Trapframe *tf){
    if(argc!=3){
        cprintf("mon_showmappings: The number of parameters is two.\n");
        return 0;
    }
    char *errChar;
    uintptr_t StartAddr = strtol(argv[1], &errChar, 0);
    if (*errChar){
        cprintf("mon_showmappings: The first argument is not a number.\n");
        return 0;
    }
    uintptr_t EndAddr = strtol(argv[2], &errChar, 0);
    if (*errChar){
        cprintf("mon_showmappings: The second argument is not a number.\n");
        return 0;
    }
    if (StartAddr&0x3ff){
        cprintf("mon_showmappings: The first parameter is not aligned.\n");
        return 0;
    }
    if (EndAddr&0x3ff){
```

```

    cprintf("mon_showmappings: The second parameter is not aligned.\n");
    return 0;
}
if (StartAddr > EndAddr){
    cprintf("mon_shopmappings: The first parameter is larger than the second
parameter.\n");
    return 0;
}

    cprintf(
        "G: Global          I: PT Attribute Index    D: Dirty\n"
        "A: Accessed          C: Cache Disable         T: Write-Through\n"
        "U: User/Supervisor     W: Writable              P: Present\n"
        "-----\n"
        "virtual_address        physica_address        GIDACTUWP\n");

for (uintptr_t Address = StartAddr; Address < EndAddr; Address+=PGSIZE){
    pde_t *pde = &kern_pgdir[PDX(Address)];
    if (*pde & PTE_P){
        pte_t *pte = (pte_t *)KADDR(PTE_ADDR(*pde)) + PTX(Address);
        if (*pte & PTE_P){
            char permission[10];
            for (int i = 8 , perm = *pte - PTE_ADDR(*pte); i >= 0; i--,perm>>=1){
                permission[i] = Bit2Sign[8-i][(perm&1)];
            }
            permission[9]='\0';
            cprintf("0x%08x          0x%08x
%s\n",Address,PTE_ADDR(*pte),permission);
            continue;
        }
    }
    cprintf("0x%08x          unmapped          -----\n",Address);
}
    return 0;
}

```

示例如下：

```

K> showmappings 0xf0000000 0xf0010000
G: Global          I: PT Attribute Index    D: Dirty
A: Accessed        C: Cache Disable         T: Write-Through
U: User/Supervisor W: Writable              P: Present
-----
virtual_address    physica_address    GIDACTUWP
0xf0000000         0x00000000         -----WP
0xf0001000         0x00001000         --DA---WP
0xf0002000         0x00002000         --DA---WP
0xf0003000         0x00003000         --DA---WP
0xf0004000         0x00004000         --DA---WP
0xf0005000         0x00005000         --DA---WP
0xf0006000         0x00006000         --DA---WP
0xf0007000         0x00007000         --DA---WP
0xf0008000         0x00008000         --DA---WP
0xf0009000         0x00009000         --DA---WP
0xf000a000         0x0000a000         --DA---WP
0xf000b000         0x0000b000         --DA---WP
0xf000c000         0x0000c000         --DA---WP
0xf000d000         0x0000d000         --DA---WP
0xf000e000         0x0000e000         --DA---WP
0xf000f000         0x0000f000         --DA---WP

```

第二个函数是设置虚拟地址位于 [L,R] 之间的页面权限。

类似前一个函数，先判断输入合法性，再将枚举页面，求出pte，修改pte权限即可。

完成后调用 showmappings 输出页面权限。

```

int Sign2Perm(char *s){
    int l = strlen(s);
    int Perm = 0;
    for (int i=0;i<l;i++){
        switch(s[i]){
            case 'P':Perm|=PTE_P;break;
            case 'W':Perm|=PTE_W;break;
            case 'U':Perm|=PTE_U;break;
            case 'T':Perm|=PTE_PWT;break;
            case 'C':Perm|=PTE_PCD;break;
            case 'A':Perm|=PTE_A;break;
            case 'D':Perm|=PTE_D;break;
            case 'I':Perm|=PTE_PS;break;
            case 'G':Perm|=PTE_G;break;
            default:return -1;
        }
    }
    return Perm;
}

int mon_setpermissions(int argc, char **argv, struct Trapframe *tf){
    if(argc!=4){
        cprintf("mon_setpermissions: The number of parameters is three.\n");
        return 0;
    }
    char *errChar;
    uintptr_t StartAddr = strtol(argv[1], &errChar, 0);

```

```

if (*errChar){
    cprintf("mon_setpermissions: The first argument is not a number.\n");
    return 0;
}
uintptr_t EndAddr = strtol(argv[2],&errChar,0);
if (*errChar){
    cprintf("mon_setpermissions: The second argument is not a number\n");
    return 0;
}
if (StartAddr&0x3ff){
    cprintf("mon_setpermissions: The first parameter is not aligned.\n");
    return 0;
}
if (EndAddr&0x3ff){
    cprintf("mon_setpermissions: The second parameter is not aligned.\n");
    return 0;
}
if (StartAddr > EndAddr){
    cprintf("mon_setpermissions: The first parameter is larger than the second
parameter.\n");
    return 0;
}
int Perm = Sign2Perm(argv[3]);
if (Perm == -1){
    cprintf("mon_setpermissions: The permission bit is not set correctly.\n");
    return 0;
}
for (uintptr_t Address = StartAddr; Address < EndAddr; Address+=PGSIZE){
    pde_t *pde = &kern_pgdir[PDX(Address)];
    if (*pde & PTE_P){
        pte_t *pte = (pte_t *)KADDR(PTE_ADDR(*pde)) + PTX(Address);
        if (*pte & PTE_P){
            *pte = *pte | Perm;
            continue;
        }
    }
}
cprintf("Permission has been updated:\n");
mon_showmappings(argc-1,argv,tf);
return 0;
}

```

示例如下：

```
K> setpermissions 0xf0000000 0xf0010000 GT
Permission has been updated:
G: Global          I: PT Attribute Index    D: Dirty
A: Accessed        C: Cache Disable       T: Write-Through
U: User/Supervisor W: Writable             P: Present
-----
```

virtual_address	physica_address	GIDACTUWP
0xf0000000	0x00000000	G----T-WP
0xf0001000	0x00001000	G-DA-T-WP
0xf0002000	0x00002000	G-DA-T-WP
0xf0003000	0x00003000	G-DA-T-WP
0xf0004000	0x00004000	G-DA-T-WP
0xf0005000	0x00005000	G-DA-T-WP
0xf0006000	0x00006000	G-DA-T-WP
0xf0007000	0x00007000	G-DA-T-WP
0xf0008000	0x00008000	G-DA-T-WP
0xf0009000	0x00009000	G-DA-T-WP
0xf000a000	0x0000a000	G-DA-T-WP
0xf000b000	0x0000b000	G-DA-T-WP
0xf000c000	0x0000c000	G-DA-T-WP
0xf000d000	0x0000d000	G-DA-T-WP
0xf000e000	0x0000e000	G-DA-T-WP
0xf000f000	0x0000f000	G-DA-T-WP

第三个函数是清空虚拟地址位于 [L,R] 之间的页面权限。

```
int mon_clearpermissions(int argc, char **argv, struct Trapframe *tf){
    if(argc!=4){
        cprintf("mon_clearpermissions: The number of parameters is three.\n");
        return 0;
    }
    char *errChar;
    uintptr_t StartAddr = strtol(argv[1], &errChar, 0);
    if (*errChar){
        cprintf("mon_clearpermissions: The first argument is not a number.\n");
        return 0;
    }
    uintptr_t EndAddr = strtol(argv[2],&errChar,0);
    if (*errChar){
        cprintf("mon_clearpermissions: The second argument is not a number.\n");
        return 0;
    }
    if (StartAddr&0x3ff){
        cprintf("mon_clearpermissions: The first parameter is not aligned.\n");
        return 0;
    }
    if (EndAddr&0x3ff){
        cprintf("mon_clearpermissions: The second parameter is not aligned.\n");
        return 0;
    }
    if (StartAddr > EndAddr){
```

```

    cprintf("mon_clearpermissions: The first parameter is larger than the second
parameter.\n");
    return 0;
}
int Perm = Sign2Perm(argv[3]);
if (Perm == -1){
    cprintf("mon_clearpermissions: The permission bit is not set correctly.\n");
    return 0;
}
for (uintptr_t Address = StartAddr; Address < EndAddr; Address+=PGSIZE){
    pde_t *pde = &kern_pgdir[PDX(Address)];
    if (*pde & PTE_P){
        pte_t *pte = (pte_t *)KADDR(PTE_ADDR(*pde)) + PTX(Address);
        if (*pte & PTE_P){
            *pte = *pte & ~Perm;
            continue;
        }
    }
}
cprintf("Permission has been updated:\n");
mon_showmappings(argc-1,argv,tf);

return 0;
}

```

示例如下:

```
K> clearpermissions 0xf0000000 0xf0010000 AW
```

Permission has been updated:

G: Global	I: PT Attribute Index	D: Dirty
A: Accessed	C: Cache Disable	T: Write-Through
U: User/Supervisor	W: Writable	P: Present

virtual_address	physica_address	GIDACTUWP
0xf0000000	0x00000000	G----T--P
0xf0001000	0x00001000	G-D--T--P
0xf0002000	0x00002000	G-D--T--P
0xf0003000	0x00003000	G-D--T--P
0xf0004000	0x00004000	G-D--T--P
0xf0005000	0x00005000	G-D--T--P
0xf0006000	0x00006000	G-D--T--P
0xf0007000	0x00007000	G-D--T--P
0xf0008000	0x00008000	G-D--T--P
0xf0009000	0x00009000	G-D--T--P
0xf000a000	0x0000a000	G-D--T--P
0xf000b000	0x0000b000	G-D--T--P
0xf000c000	0x0000c000	G-D--T--P
0xf000d000	0x0000d000	G-D--T--P
0xf000e000	0x0000e000	G-D--T--P
0xf000f000	0x0000f000	G-D--T--P

第四个函数是输出 虚拟地址 [L,R] 之间的内容。

4字节对齐输出, 因此要求L, R 4字节对齐。在枚举的过程中直接取地址即可, 没四次输出换行。

```
int
mon_showvirtualmemory(int argc, char **argv, struct Trapframe *tf){
    if(argc!=3){
        cprintf("mon_showvvirtualmemory: The number of parameters is two.\n");
        return 0;
    }
    char *errChar;
    uintptr_t StartAddr = strtol(argv[1], &errChar, 0);
    if (*errChar){
        cprintf("mon_showvvirtualmemory: The first argument is not a number.\n");
        return 0;
    }
    uintptr_t EndAddr = strtol(argv[2],&errChar,0);
    if (*errChar){
        cprintf("mon_showvvirtualmemory: The second argument is not a number.\n");
        return 0;
    }
    if (StartAddr&0x3){
        cprintf("mon_clearpermissions: The first parameter is not aligned.\n");
        return 0;
    }
    if (EndAddr&0x3){
        cprintf("mon_clearpermissions: The second parameter is not aligned.\n");
        return 0;
    }
    if (StartAddr > EndAddr){
        cprintf("mon_showvvirtualmemory: The first parameter is larger than the second
parameter.\n");
        return 0;
    }
    int c = 0;
    for (uintptr_t Address = StartAddr;Address < EndAddr; Address+=4){
        switch (c){
            case 0:cprintf("0x%08x    :0x%08x    ",Address,*(int*)Address);break;
            case 1:cprintf("0x%08x    ",*(int*)Address);break;
            case 2:cprintf("0x%08x    ",*(int*)Address);break;
            case 3:cprintf("0x%08x\n",*(int*)Address);break;
        }
        c = (c+1)&3;
    }
    return 0;
}
```

示例如下:

```
K> showvirtualmemory 0xf0000000 0xf0000100
0xf0000000 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000e2c3 0xf000ff53
0xf0000010 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53
0xf0000020 :0xf000fea5 0xf000e987 0xf000d62c 0xf000d62c
0xf0000030 :0xf000d62c 0xf000d62c 0xf000ef57 0xf000d62c
0xf0000040 :0xc0005479 0xf000f84d 0xf000f841 0xf000e3fe
0xf0000050 :0xf000e739 0xf000f859 0xf000e82e 0xf000efd2
0xf0000060 :0xf000d648 0xf000e6f2 0xf000fe6e 0xf000ff53
0xf0000070 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf0006924 0xc0008954
0xf0000080 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53
0xf0000090 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53
0xf00000a0 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53
0xf00000b0 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53
0xf00000c0 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53
0xf00000d0 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53
0xf00000e0 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53
0xf00000f0 :0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53 0xf000ff53
```

第五个函数是将虚拟地址转化为物理地址，同上求出pte，取前20和虚拟地址后12位即物理地址。

```
int
mon_va2pa(int argc, char **argv, struct Trapframe *tf){
    if(argc!=2){
        cprintf("mon_va2pa: The number of parameters is one.\n");
        return 0;
    }
    char *errChar;
    uintptr_t Address = strtoul(argv[1], &errChar, 0);
    if (*errChar){
        cprintf("mon_va2pa: The argument is not a number.\n");
        return 0;
    }
    pde_t *pde = &kern_pgdir[PDX(Address)];
    if (*pde & PTE_P){
        pte_t *pte = (pte_t *)KADDR(PTE_ADDR(*pde) + PTX(Address));
        if (*pte & PTE_P){
            cprintf("The physical address is 0x%08x.\n", PTE_ADDR(*pte) | (Address & 0x3ff));
        }
        else
            cprintf("This is not a valid virtual address.\n");
    }
    else
        cprintf("This is not a valid virtual address.\n");
    return 0;
}
```

示例如下：

```
K> va2pa 0xef000000
The physical address is 0x00124000.
```


第六个函数是求出物理地址对应的所有虚拟地址，从物理地址转虚拟地址没有好的结构维护，因此需要枚举所有虚拟页面，需要判断pte前20位是否和物理地址相同，若相同则找到一个对应的虚拟地址。一次求解至多需要枚举 2^{20} 个pte。

```
int
mon_pa2va(int argc, char **argv, struct Trapframe *tf){
    if(argc!=2){
        cprintf("mon_pa2va: The number of parameters is one.\n");
        return 0;
    }
    char *errChar;
    uintptr_t Address = strtol(argv[1], &errChar, 0);
    if (*errChar){
        cprintf("mon_pa2va: The argument is not a number.\n");
        return 0;
    }
    int cnt=0;
    for (int i = 0; i < 1024; i++){
        pde_t *pde = &kern_pgdir[i];
        if (*pde & PTE_P){
            for (int j = 0; j < 1024; j++){
                pte_t *pte = (pte_t *)KADDR(PTE_ADDR(*pde)) + j;
                if (*pte & PTE_P){
                    if (PTE_ADDR(*pte) == PTE_ADDR(Address)){
                        if (cnt == 0 )cprintf("The virtual addresses are 0x%08x", (i<<PDXSHIFT)|
(j<<PTXSHIFT)|PGOFF(Address));
                        else cprintf(",0x%08x", (i<<PDXSHIFT)|(j<<PTXSHIFT)|PGOFF(Address));
                        cnt++;
                    }
                }
            }
        }
    }
    if (cnt == 0)
        cprintf("There is no virtual address.\n");
    else cprintf(".\n");
    return 0;
}
```

示例如下：

```
K> pa2va 0x00124000
The virtual addresses are 0xef000000,0xf0124000.
```