操作系统

Operating Systems

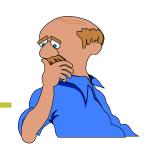
L24 内存换入-请求调页

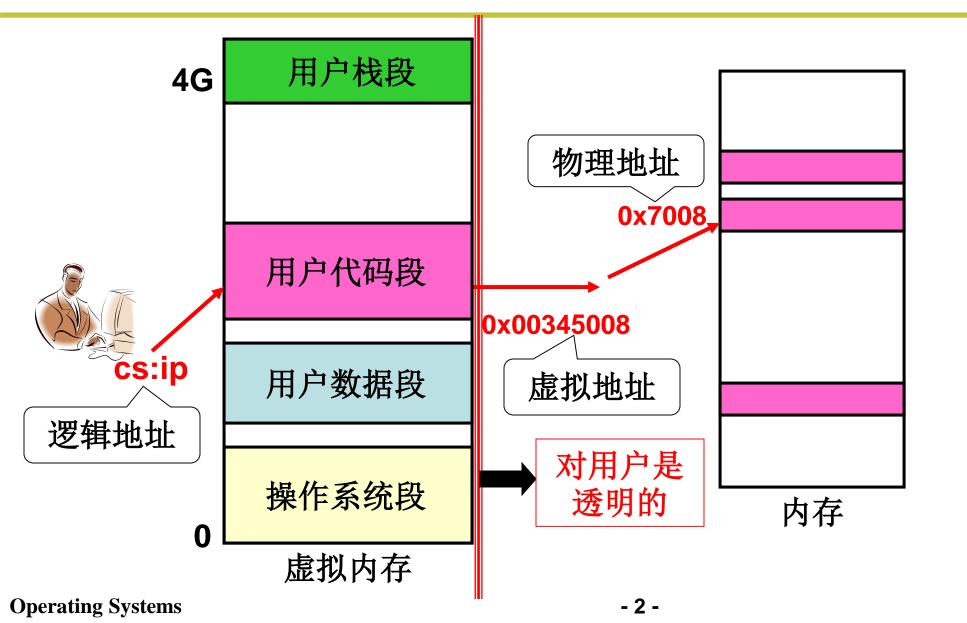
Swap in

lizhijun_os@hit.edu.cn 综合楼411室

授课教师: 李治军

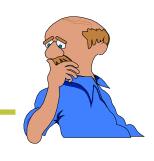
段、页同时存在







用户眼里的内存!



用户栈段 4G 用户代码段 cs:ip 用户数据段 逻辑地址 操作系统段 0 虚拟内存

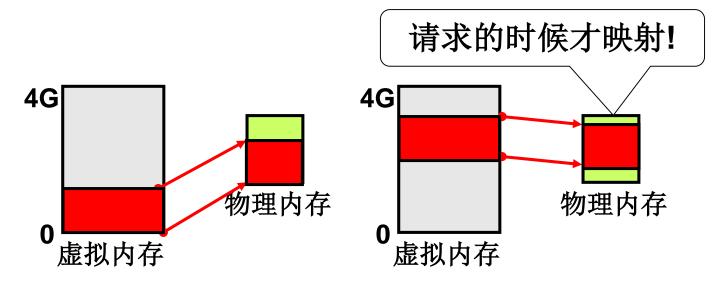
- 4GB(大且规整)的"内存",可供用户使用,如char*p, p=3G,实际上就是用地址
- ■用户可随意使用该"内存",就象单独拥有4G内存
- 这个"内存"怎么映射到物理内存,用户全然不知必须映射,否则不能用!

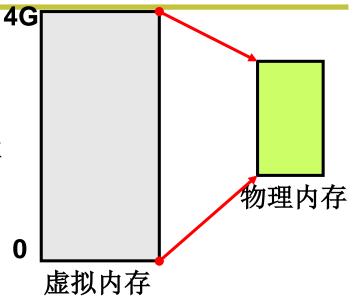


用换入、换出实现"大内存"

■ 左边4G, 右边1G怎么办?

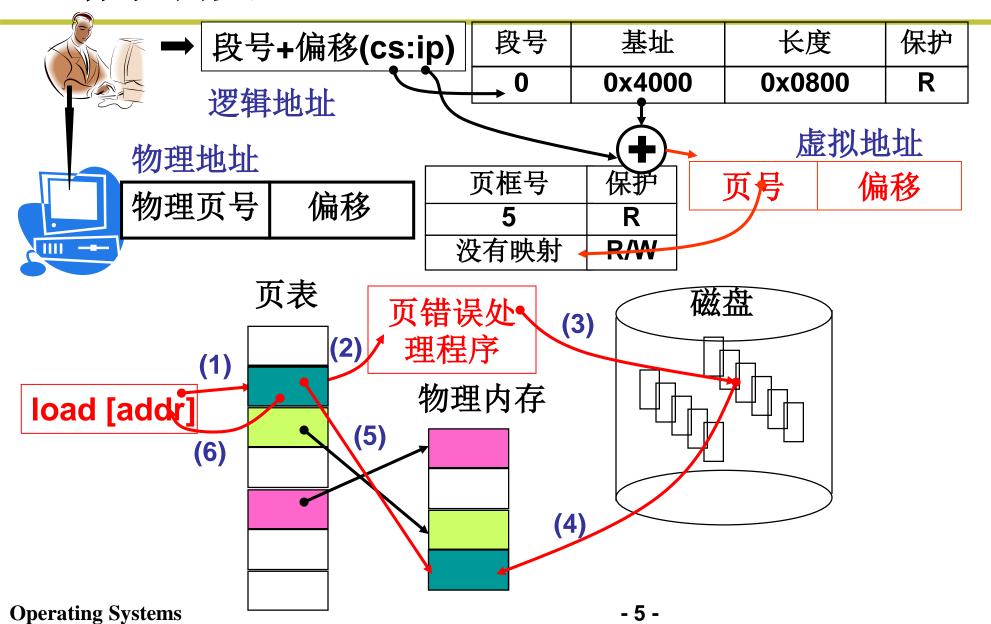
- ■访问p(=0G 1G)时,将这部分映射到物理内存
- 再访问p(=3G-4G) 时,再映射这一部分







请求调页





问题:采用请求调页而不是请求调段,是因为?()

- A. 请求调页对用户更透明
- B. 用户程序需要因为请求调段而重写
- C. 请求调页的粒度更细, 更能提高内存效率
- D. 请求调段不工作在内核态



一个实际系统的请求调页

- 这个故事从哪里开始?
 - ■请求调页,当然从缺页中断开始

中断号	名称	说明
12	Segment not Present	描述符所指的段不存在
14	Page fault	页不在内存

```
void trap_init(void)
{ set_trap_gate(14, &page_fault); }

#define set_trap_gate(n, addr) \
    _set_gate(&idt[n], 15, 0, addr);
```



处理中断page fault

```
pushl %edx
//在linux/mm/page.s中
                                            压入参数
                              pushl %eax
.globl _page_fault
                              testl $1, %eax
  xchgl %eax,(%esp)
                                            测试标志P
                               jne 1f
  pushl %ecx
                  错误码被压
                              call do no page
  pushl %edx
                   到了栈中
                               jmp 2f
  push %ds
                            1: call _do_wp_page //保护
  push %es
                            2: add $8, %esp
  push %fs
                              pop %fs
  movl $0x10, %edx
                              pop %es
  mov %dx, %ds
                              pop %ds
  mov %dx, %es
                              pop %edx
  mov %dx, %fs
                              pop %ecx
  movl %cr2, %edx
                              pop %eax
        页错误线性地址
```

iret



do_no_page

```
//在linux/mm/memory.c中
void do_no_page(unsigned long error_code,
         unsigned long address)
  address&=0xfffff000; //页面地址
                                                    不是代码和数据!
   tmp=address-current->start_code; //页面对应的偏移
   if(!current->executable||tmp>=current->end_data){
        get_empty_page(address); return; }
  page=get free page();
   bread_page(page, current->executable->i_dev, nr);
  put page(page, address);
                                    读文件系统...
void get_empty_page(unsigned long address)
  unsigned long tmp = get free page();
  put_page(tmp, address);}
```



put_page

```
//在linux/mm/memory.c中
unsigned long put_page(unsigned long page, //物理地址
          unsigned long address)
                                           页目录项
{ unsigned long tmp, *page_table;
 page_table=(unsigned long *)((address>>20)&ffc);
  if((*page_table)&1)
    page_table=(unsigned long*)(0xfffff000&*page_table);
 else{
     tmp=get_free_page();
     *page_table=tmp | 7;
     page_table=(unsigned long*)tmp;}
  page_table[(address>>12)&0x3ff] = page | 7;
  return page;
```

