

实验代码



“操作系统原理与实践”实验报告

地址映射与共享

在linux0.11中，test.c实际上打印的是逻辑地址，这个地址加上ds指示的基址才是线性地址，在现代linux内核中，由于段基址总是0，所以，线性地址就等于逻辑地址了。

在linux0.11中，每个进程分得独立的64M虚拟地址空间，因此ds基址就是从这64M*0/1/2/...开始，第一次跑test.c的时候，ds段基址是0x10000000也就是256M，结束后再跑一次，发现还是这个数值，估计是这段虚拟地址被收回后再次使用。如果，先跑test&，然后再跑test，当跟到第二个test进程的时候，会看到ds基址是0x14000000也就是256+64=320M的起始位置。

逻辑地址，是在编译后就确定了的，因此，不过在哪里跑，结果都是一样的。可以用objdump来看到编译结果。test.c编译后，用objdump -d -s -x查看，可看到 (我将数字从0x12345678修改为0xaaaaaaaa更加明显一点) 00003004 g .data 0000 00 07 _i Contents of section .data: 3000 00000000 aaaaaaaaa 84300000 000000000.....\

在地址实验映射中，重要的步骤有：根据ds在GDT或者IDT中的offset，找到段基址，从而形成线性虚拟地址，再根据CR3的页目录表基址，找到相应页表基址，最后得到页架号从而形成物理地址。

由于是从信号量实验演变而来，因此，我没有先在ubuntu系统中测试，而是直接在linux0.11上写的应用程序。为了编写方便，直接写在一个.c文件中，然后通过命令行参数区分是producer还是consumer。代码内容见http://git.shiyanlou.com/gggyyyjjj/shiyanlou_cs115/src/lab07/oslab/pc.c

用gcc pc.c即可编译通过 然后先运行 ./a.out & 启动生产者进程，再运行 ./a.out 1 启动消费者进程。

一开始只实现了shmget和shmat函数，在最后进程退出的时候，会有一个free free page的错误，原因是，当进程退出的时候，操作系统会在背后帮忙释放所有的有效的线性地址所对应的物理页，那么，对这个共享的物理页，会被生产者和消费者两次释放，就产生了这样的错误。

简单的解决方法，是增加shmdt函数，将相应线性地址的页表项置为0，这样，操作系统就不会为此释放物理页了。这样做的后果是，用shmget分配的物理页永远无法被释放，可以增加一个系统调用，或者用reference count机制进行处理，本试验没有做。

shm内核实现的主要代码见 http://git.shiyanlou.com/gggyyyjjj/shiyanlou_cs115/src/lab07/oslab/linux-0.11/mm/shm.c

虽然阅读了那个代码注释，也是看了别人的报告，才知道原来current->brk指示着空闲地址的开始。不过，还有一个疑问，那就是在shmdt的时候，将线性地址归还回去的时候，可以直接修改current->brk吗，因为，此时的值，可能不再是shmat时候的值了，简单的减去PAGE_SIZE就可以了，还是需要另外一个数据结构来保存记录的。

