内核环境: (uname -r) 5.13.0-40-generic

第一部分:

# 主要结构体描述:

每个进程有一个 task\_struct,里面有一个 mm\_struct,里面有一个 vm\_area\_struct,构成链表(循环之类的),而每个 vm\_area\_struct 都有一个指向 mm\_struct 的指针。

```
struct mm struct {
     struct vm_area_struct *mmap; // 虚拟区间 (VMA) 有序链表, 按照区间起始地
     址递增方式组织
     struct rb_root mm_rb; // VMA 红黑树根节点, 将进程所有的 VMA 记录到红黑树
     中, 以提高查找效率
     pgd t *pgd; // 页全局目录
     int map count; // VMA 数量
     struct rw semaphore mmap sem; // 读写信号量
     // ...
  };
struct vm_area_struct {
     unsigned long vm start; // VMA 起始地址
     unsigned long vm end; // VMA 终止地址 (不包含本身)
     struct vm area struct *vm next, *vm prev; // 链表的后一个/前一个结点
     struct rb node vm rb; // 对应红黑树节点
     unsigned long vm_flags; // 权限, 在 mm.h 中定义
     // ...
```

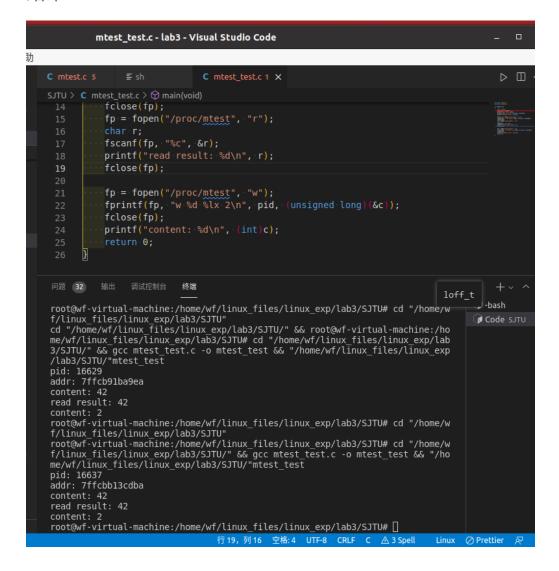
# 伪代码流程:

pid 经过 find\_get\_pid->pid 结构体 经过 pid\_task->得到 task\_struct 结构体->得到 mm\_struct 结构体,根据 mm 和传入的虚拟地址进行多级页表映射最后得到 page 结构体。(另一种思路(根据虚拟地址 find\_vma ->得到虚拟块: vm\_area\_struct-> vm\_mm)

# GLOBAL DIR UPPER DIR MIDDLE DIR TABLE OFFSET Page Middle Directory Page Global Directory Page Global Directory

之后通过 kmap\_local\_page 得到内核空间的虚拟地址,低 12 位置零,和送进来的虚拟地址低 12 位(offset)做或操作得到最终要操作的地址。然后对其进行操作即可。(记得在 r 情况下修改 out\_len 为 1)。

# 结果:



```
[10391.216256] 找到物理页了!
[10391.216266] 可以执行到这里
[10391.216276] 此刻kernel_addr的值为:ffff927a73519000
[10391.216286] 此刻final_kernel_addr的值为:ffff927a73519dba
[10391.216296] 此刻读取到用户空间内C的值为:*
[10391.21637] 用户想要得到的字节为的len为1024
[10391.21637] 文件系统的当前位置为0
[10391.216387] 文件系统的当前位置为0
[10391.216387] 写入user的字节为1
[10391.216530] 从用户空间传入的长度:23
[10391.216530] 从用户空间传入的长度:23
[10391.216542] 把一字节内容 2 写入 16637 进程中 7ffcbb13cdba 地址的变量
[10391.216814] 找到物理页了!
[10391.216844] 可以执行到这里
[10391.216824] 可以执行到这里
[10391.216834] 此刻kernel_addr的值为:ffff927a73519000
[10391.216844] 此刻final_kernel_addr的值为:ffff927a73519dba
root@wf-virtual-machine:/home/wf/linux_files/linux_exp/lab3/SJTU#
```

可以看到,内核中输出为\*,原因是 42 十进制对应的字符是\*(ASCII 码)

修改了  $mtest_test.c$  测试文件, 不知道什么原因使用 int c 读入的 char 类型值不对, 改成 char 就可以了。(21,22 行)

# 第二部分:

根据实验要求文件的提示做即可。

调用 alloc page 时用常规的 GFP KERNEL;查看 remap pfn range 的参数填写。

GFP ATOMIC

用来从中断处理和进程上下文之外的其他代码中分配内存. 从不睡眠.

### **GFP KERNEL**

内核内存的正常分配. 可能睡眠.

GFP USER

用来为用户空间页来分配内存; 它可能睡眠.

# 结果:

```
root@wf-virtual-machine:/home/wf/linux_files/linux_exp/lab3/SJTU# cd "/home/w f/linux_files/linux_exp/lab3/SJTU/" && gcc maptest_test.c -o maptest_test && "/home/wf/linux_files/linux_exp/lab3/SJTU/"maptest_test
Listen to me say thanksroot@wf-virtual-machine:/home/wf/linux_files/linux_exp root@wf-virtual-machine:/home/wf/linux_files/linux_exp
```

# 感想:

这次实验需要自己查询很多 API, 而且发现有不同的方式 (函数) 来实现所需要的功能, 很好的提高了自己根据需求查询函数和内核编程能力, 同时也意识到自己能力尚且不足, 需要和同学以及助教交流方且完成, 独立工作的能力未来也很重要。

最后总结了做实验过程中的查找的比较好的资料供自己之后回

# 顾看:

https://www.jianshu.com/p/89cd35010120

https://blog.csdn.net/prike/article/details/52722934

dmesg 显示内核信息 dmesg -c (clear)

分页存储: https://blog.csdn.net/weixin 43914604/article/details/105907291

页, 页表, 页表项: https://blog.csdn.net/HaoDaWang/article/details/78767830

Mmap: https://segmentfault.com/a/1190000014672234

查看源码: https://elixir.bootlin.com/linux/latest/source

find\_vma 函数功能描述: find\_vma()函数根据一个属于某个进程的虚拟地址, 找到其所属的进程虚拟区间, 并返回相应的 vma\_area\_struct 结构体指针。

mm: 是进程整个用户空间的抽象, 也是总的控制结构, 一个进程只有一个 mm\_struct 结构, 一个进程整个用户空间通常有若干离散的虚拟区间,这些虚拟区间由 vm\_area\_struct 结构 描述。

(为什么把进程的用户空间划分为一个个区间?这是因为虚拟内存的的来源不同,有的来自可执行映像,有的来自共享库,而有的来自动态分配的内存区,对不同的区间具有不同的访问权限,有可能会有不同的操作,所以需要把进程的用户空间分割管理,并用虚存区处理函数)

在 linux 中, pfn 全称"page frame number", 是物理内存区域编号

```
207
208
209
```

#define pte\_page(pte) pfn\_to\_page(pte\_pfn(pte))
#define mk pte(page, pgprot)

```
C语言strncmp()函数: 比较字符串的前n个字符 (区分大小写)
stmcmp() 用来比较两个字符串的前n个字符, 区分大小写, 其原型为: int strncmp (const char * str1, const char * str2, size_tn); 【参数】str1, str2 为需要比较的 ...

#define pr_info(fmt, ...) \
printk(KERN_INFO pr_fmt(fmt), ##__VA_ARGS__)
```

输出的虚拟地址是 48 位的:

addr: 7ffd8d3c9c97

https://cn.etsoutdoors.com/858614-why-do-x86-64-systems-MQBRCB



宏: https://zhuanlan.zhihu.com/p/98470867

```
void *p;

***在c语言中在任何时候都可以用void类型的指针来代替其他类型的指针,void指针可以指向任何数据类型的变量**

**如果要通过void指针去获取它所指向的变量值时候,需要先将void指针强制类型转换成和变量名类型想匹配的数据类型指针后再进行操作。
指针的强类类型转化。

void *p;

int *pa = (int *)p;

然后才能对原来的void指针指向的空间进行操作

任何类型的指针都可以赋值给void指针,无需进行强制类型转换;

float f = 1.22f;

float *p1 = &f;

p = p1;//将float指针赋值被p
```



内核空间与物理地址之间有直接的映射关系:

https://www.cnblogs.com/bizhu/archive/2012/10/09/2717303.html



## 分段 分页:

https://blog.csdn.net/OOFFrankDura/article/details/84403741

### 直接赋值 和 间接赋值:

https://blog.csdn.net/shulianghan/article/details/121458154

### 指针:

https://blog.csdn.net/qq\_21583681/article/details/78572009#commentBox

# 问题:

char\* buf = (char\*) mmap(NULL, SIZE, PROT\_READ, MAP\_PRIVATE, fd, 0);需要 SIZE ret = remap\_pfn\_range(vma, vma->vm\_start, page\_to\_pfn(page), (unsigned long)index, vma->vm\_page\_prot);需要一个 size((unsigned long)index), 二者有什么关系? 如何找到指针变量的地址?