浙江大学实验报告

课程名称:	操作系统		实验类型:综合			
实验项目名称:_	添加系统调用					
学生姓名:	专业:	自动化	学号:			
电子邮件地址:_	实验地点:	手机:	5			
玉泉曹光彪2期50)3		实验日期:	2019 年	11月30	Н

一、实验目的

- 1. 学习重建 Linux 内核。
- 2. 学习 Linux 内核的系统调用,理解、掌握 Linux 系统调用的实现框架、用户界面、参数传递、进入 返回过程。阅读 Li nux 内核源代码,通过添加一个简单的系统调用实验,进一步理解 Linux 操作系统处理系统调用的统一流程。了解 Linux 操作系统缺页处理,进一步掌握 task_struct 结构的作用。

二、实验内容

在现有的系统中添加一个不用传递参数的系统调用。这个系统调用的功能是实现统计操作系统缺页总次数、当前进程的缺页次数及每个进程的"脏"页面数,严格来说这里讲的"缺页次数"实际上是页错误次数,即调用 do page fault 函数的次数。实验主要内容:

- 在 linux 操作系统环境下重建内核
- 添加系统调用的名字
- 利用标准 C 库进行包装
- 添加系统调用号
- 在系统调用表中添加相应表项
- 修改统计缺页次数相关的内核结构和函数
- sys mysyscall 的实现
- 编写用户态测试程序

三、主要仪器设备

- 1. VMware workstation pro
- 2. Ubuntu16.04 LTE
- 3. Intel core i5-7300HQ
- 4. 虚拟机RAM: 2G

四、操作方法与实验步骤

1. 查看当前内核版本并下载一份内核源代码

```
liu@ubuntu:/usr/src/linux$ uname -r
5.0.0-23-generic
```

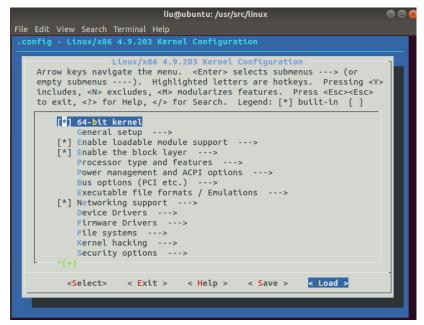
2. 部署内核源代码

```
liu@ubuntu:/home$ sudo xz -d linux-5.4.tar.xz
liu@ubuntu:/home$ sudo tar xvf linux-5.4.tar
liu@ubuntu:~$ sudo cp linux-5.4 /usr/src -rf
liu@ubuntu:/usr/src$ ln -s /usr/src/linux-5.4/ linux
liu@ubuntu:/usr/src$ sudo_apt-get install libncurses5-dev
```

3. 配置内核

```
liu@ubuntu:/usr/src/linux$ sudo make mrproper
[sudo] password for liu:
  CLEAN
  CLEAN
            arch/x86/entry/vdso
            arch/x86/kernel/cpu
arch/x86/kernel
  CLEAN
  CLEAN
            arch/x86/purgatory
arch/x86/realmode/rm
arch/x86/lib
  CLEAN
  CLEAN
  CLEAN
  CLEAN
            certs
  CLEAN
            crypto/asymmetric_keys
            crypto
  CLEAN
  CLEAN
            drivers/firmware/efi/libstub
```

liu@ubuntu:/usr/src/linux\$ sudo cp /boot/config-5.0.0-23-ge neric .config



依次执行 Load->OK->save->ok->exit->exit;

4 添加系统调用号

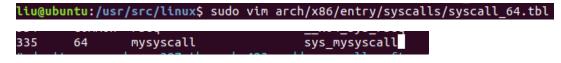
```
liu@ubuntu:/usr/src/linux$ sudo vim /usr/include/asm-generic/unistd.h

#define __NR_mysyscall 335
__SYSCALL(__NR_mysyscall, sys_mysyscall)

liu@ubuntu:/usr/src/linux$ sudo vim /usr/src/linux/include/uapi/asm-generic/unistd.h

#define __NR_mysyscall 335
__SYSCALL(__NR_mysyscall, sys_mysyscall)
```

5. 在系统调用表中添加或修改相应表项



4和5这里操作与实验指导书不同,因为所用64位系统,需要在syscall_64.tbl中修改,相应的系统调用号我使用的是335。

6. 修改统计系统缺页次数和进程缺页次数的内核代码

```
iu@ubuntu:/usr/src/linux/include/linux$ sudo vim mm.h
extern unsigned long pfcount;
extern atomic_long_t _totalram_pages;
static inline unsigned long totalram_pages(\{
liu@ubuntu:/usr/src/linux/include/linux$ sudo vim sched.h
```

```
struct task_struct {
#ifdef CONFIG_THREAD_INFO_IN_TASK
           /* For reasons of header soup (see current_thread_info()), this
 * must be the first element of task_struct.
          struct thread_info
#endif
          unsigned long pf; /* -1 unrunnable, 0 runnable, >0 stopped: */
           volatile long
           * This begins the randomizable portion of task_struct. Only
* scheduling-critical items should be added above here.
           randomized_struct_fields_start
                                                       *stack:
          void
           refcount_t usage;
/* Per task flags (PF_*), defined further below: */
           refcount_t
                                                       flags;
           unsigned int
          unsigned int
                                                       ptrace:
   INSERT --
                                                                                    633,19-26
                                                                                                     31%
```

liu@ubuntu:/usr/src/linux/kernel\$ sudo vim fork.c

```
err = arch_dup_task_struct(tsk, orig);
tsk->pf = 0;/*Initial page fault number to be 0*///*
```

liu@ubunty:/usr/src/linux/arch/x86/mm\$ sudo vim fault.c unsigned long pfcount;

7. sys mysyscall的实现

liu@ubuntu:/usr/src/linux/kernel\$ sudo vim sys.c

```
extern unsigned long pfcount;
asmlinkage int sys_mysyscall(void)
{
    struct task_struct* p =NULL;
    printk("-----START 335 -----\n");
    printk("System page fault: %lu \n",pfcount);
    printk("Current process page fault:%lu \n",current->pf);
    printk("-----\n");
    printk("Dirty pages of every process:\n");

    for(p = &init_task; (p=next_task(p))!=&init_task;)
    {
        printk("PID:-----%d-----\n",p->pid);
        printk("NAME: %s \n",p->comm);
        printk("DIRTY PAGE: %d \n",p->nr_dirtied);
    }
    printk("------DONE-----\n");
    return 0;
}
```

nr dirtied 即为该进程的"脏"页面数

8. 编译内核和重启内核

```
liu@ubuntu:/usr/src/linux$ sudo make bzImage -j2
Setup is 17020 bytes (padded to 17408 bytes).
System is 7277 kB
CRC 6c8479dd
Kernel: arch/x86/boot/bzImage is ready (#1)
liu@ubuntu:/usr/src/linux$ sudo make modules -j2
liu@ubuntu:/usr/src/linux$ sudo make modules install
liu@ubuntu:/usr/src/linux$ sudo make install
liu@ubuntu:/usr/src/linux$ sudo update-grub2
Sourcing file `/etc/default/grub'
Generating grub configuration file ...
Found linux image: /boot/vmlinuz-5.4.0
Found initrd image: /boot/initrd.img-5.4.0
Found linux image: /boot/vmlinuz-5.0.0-23-generic
Found initrd image: /boot/initrd.img-5.0.0-23-generic
Found memtest86+ image: /boot/memtest86+.elf
Found memtest86+ image: /boot/memtest86+.bin
done
reboot 重启
liu@ubuntu:~$ uname -r
5.4.0
```

重启后看到内核版本已经更新成功。

9. 编写用户态测试程序

```
liu@ubuntu:/home$ sudo vim test.c
liu@ubuntu:/home$ sudo gcc -o test test.c
liu@ubuntu:/home$ ./test
```

编译成功,下面检测运行效果

```
-----START 335 -----
862.482383] System page fault: 768997
862.482384] Current process page fault:64
862.482385] Dirty pages of every process:
862.482385] PID:-----1----
862.482386] NAME: systemd
862.482386] DIRTY PAGE: 0
862.482387] PID:----2----
862.482387] NAME: kthreadd
862.482387] DIRTY PAGE: 0
862.482388] PID:-----3-----
862.482388] NAME: rcu_gp
862.482388] DIRTY PAGE: 0
862.482389] PID:-----4----
862.482389] NAME: rcu_par_gp
862.482389] DIRTY PAGE: 0
862.482390] PID:----6-
862.482390] NAME: kworker/0:0H
862.482390] DIRTY PAGE: 0
862.482391] PID:----9----
862.482391] NAME: mm_percpu_wq
862.482391] DIRTY PAGE: 0
862.482392] PID:-----10---
862.482392] NAME: ksoftirqd/0
862.482392] DIRTY PAGE: 0
862.482393] PID:-----11----
```

```
[ 862.482691] PID:-----1364-----
[ 862.482691] NAME: gnome-keyring-d
[ 862.482692] DIRTY PAGE: 1
[ 862.482692] PID:-----1368----
[ 862.482693] NAME: gdm-x-session
[ 862.482693] DIRTY PAGE: 0
[ 862.482694] PID:-----1370-----
[ 862.482694] DIRTY PAGE: 6
[ 862.482694] DIRTY PAGE: 6
[ 862.482695] NAME: dbus-daemon
[ 862.482695] DIRTY PAGE: 0
[ 862.482696] PID:------1379-----
[ 862.482696] NAME: gnome-session-b
[ 862.482696] DIRTY PAGE: 1
```

可以看到这里已经打印出了操作系统缺页总次数,当前进程的缺页次数,以及每个进程的"脏"页面数。

五、讨论和心得

心得体会:

本次实验主要遇到了三个问题:第一个是 unistd.h 文件有很多份,还有 unistd_32.h 等文件,不确定应该修改哪一个。后来阅读里面内容并在网上查找相关调用关系之后,确定到了两个需要修改的文件,一个是内核自己的,一个是所用 Linux 内核版本的。

第二个问题是困扰时间比较长的问题,在按照试验指导书做完后,运行程序编译正确但并没有结果输出。往回一步一步检查,在网上查了很久之后终于发现,实验指导书上是

所用32位系统并在在 syscall_32.tbl 中修改相应表项。而在64位系统中需要修改在 syscall 64.tbl。修改之后运行成功。

第三个问题是:需要让虚拟机有足够大的存储空间(至少40G),否则无法完成编译,会出现 I/O error 的情况。

此外还有一些遇到的小问题,比如添加系统函数之后是否需要添加 asmlinkage 相应的 头文件,是否能够使用更低的内核版本,都到网上找到了相关的信息。

总的来说,这次实验感觉是对上一次实验以及研讨中相关内容的综合,再一次熟悉了 内核重建的同时也新学会了系统调用的相关知识。

思考题:

1. 多次运行 test 程序,每次运行 test 后记录下系统缺页次数和当前进程缺页次数,给出这些数据。test 程序打印的缺页次数是否就是操作系统原理上的缺页次数?有什么区别?答:运行20次程序结果如下图:可以看到操作系统缺页总次数在增加,而当前进程缺页次数几乎不变。

kernel: [185.029708	操作系统缺页总次数: 719843
kernel: [186.783394]	操作系统缺页总次数: 720588
kernel: [187.953452	操作系统缺页总次数: 721376
kernel: [188.904453	操作系统缺页总次数: 722132
kernel: [189.618125]	操作系统缺页总次数: 722828
kernel: [190.323340]	操作系统缺页总次数: 723528
kernel: [191.038511]	操作系统缺页总次数: 724235
kernel: [191.684770]	操作系统缺页总次数: 724928
kernel: [192.343709	操作系统缺页总次数: 725908
kernel: [192.960763	操作系统缺页总次数: 726613
kernel: Î	193.587192	操作系统缺页总次数: 727367
kernel: [194.397409	操作系统缺页总次数: 728134
kernel: [195.110780]	操作系统缺页总次数: 728836
kernel: [195.869812]	操作系统缺页总次数: 729601
kernel: [196.656197]	操作系统缺页总次数: 730321
kernel: [197.435791]	操作系统缺页总次数: 731040
kernel: [207.060300]	操作系统缺页总次数: 732066
kernel: [240.826921]	操作系统缺页总次数: 733240
kernel: [245.842277]	操作系统缺页总次数: 734233
kernel: [72.033416]	当前进程缺页次数: 68
kernel: [185.029711]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [186.783397	当前进程缺页次数: 69
kernel: [187.953455	当前进程缺页次数: 69
kernel: [188.904455]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [189.618128	当前进程缺页次数: 69
kernel: [190.323343	当前进程缺页次数: 69
kernel: [191.038514]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [191.684773]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [192.343712]	当前进程缺页次数: 68
kernel: [192.960765]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [193.587196]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [194.397411]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [195.110783	当前进程缺页次数: 69
kernel: [195.869815]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [196.656200]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [197.435794]	当前进程缺页次数: 68
kernel: [207.060303]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [240.826924]	当前进程缺页次数: 69
kernel: [245.842279]	当前进程缺页次数: 69

我们得到的是页错误次数,与操作系统原理上的缺页次数不完全相同。Page fault 其实包括三种: major page fault、minor page fault、invalid(segment fault)

major page fault: 指需要访问的内存不在虚拟地址空间,也不在物理内存中,需要从慢速设备载入。

minor page fault: 指需要访问的内存不在虚拟地址空间,但是在物理内存中,只需要 MMU 建立物理内存和虚拟地址空间的映射关系即可

invalid(segment fault): 也称为 segment fault, 指进程需要访问的内存地址不在它的虚拟地址空间范围内,属于越界访问,内核会报 segment fault 错误。

2. 除了通过修改内核来添加一个系统调用外,还有其他的添加或修改一个系统调用的方 法吗?如果有,请论述。

答:还可以通过模块进行内核添加。在 init 函数中先用一个函数指针保存系统调用表中的调用位置的系统调用,然后使内核空间可写,用自己的系统调用替换该位置。在 exit 函数中再将系统调用恢复即可。写好 Makefile 问价你之后 insmod 插入,再写一个用户态下的文件调用 syscall()即可使用。

3. 对于一个操作系统而言,你认为修改系统调用的方法安全吗?请发表你的观点。答:个人认为不够安全,一方面直接在内核上修改容易造成混乱,不同版本各个文件路径也会有差别,容易产生误改动或者多改了别的地方的情况。另一方面,作为一个自己添加的系统调用,我们这样修改是相当于修改了源代码而造成永久性的改动,这种静态的修改相比于动态的方式也不够安全。

六、附录

1. mysyscall ()

```
    extern unsigned long pfcount;

2. asmlinkage int sys_mysyscall(void)
3. {
4.
          struct task_struct* p =NULL;
          printk("-----\n");
5.
6.
          printk("System page fault: %lu \n",pfcount);
7.
          printk("Current process page fault:%lu \n",current->pf);
          printk("----\n");
8.
9.
          printk("Dirty pages of every process:\n");
10.
          for(p = &init_task; (p=next_task(p))!=&init_task;)
11.
12.
```

2. test.c

```
1. #include<unistd.h>
2. #include<stdio.h>
3. #include<sys/syscall.h>
4. #include<stdlib.h>
5. #define __NR_mysyscall 335
6.
7. int main()
8. {
9. syscall(_NR_mysyscall);
10. system("dmesg");
11. return 0;
12.}
```