- 1.1 一个C程序可以编译成目标文件或可执行文件。目标文件和可执行文件通常包含text、data、bss、rodata段,程序执行时也会用到堆(heap)和栈(stack)。
- (1)请写一个C程序,使其包含data段和bss段,并在运行时包含堆的使用。请说明所写程序中哪些变量在data段、bss段和堆上。
- (2)请了解readelf、objdump命令的使用,用这些命令查看(1)中所写程序的data和bss段,截图展示。
- (3) 请说明(1) 中所写程序是否用到了栈。

提交内容: 所写C程序、问题解答、截图等。

(1) 所写C程序如下图所示。

```
#include <stdio.h>
#include <stdib.h>
int a = 1;
int b;
int main(){

int *p = (int *)malloc(sizeof(int));
int c = 2;
return 0;
}
```

a为初始化的全局变量,位于.data段。

b为未初始化的全局变量,位于.bss段。

malloc分配的内存空间位于堆中,即指针p所指内容位于堆。

(2) 使用objdump命令,截取.data段和.bss段如下图所示。

```
ubuntu@ubuntu:~/Desktop$ objdump -t hw1 | grep ".data"
00000000000006f0 l
                      d .rodata
                                         00000000000000000
                                                                        .rodata
0000000000201000 l
                                 00000000000000000
                                                                data_start
0000000000201000 w
                                 00000000000000000
0000000000201014 g
                                 0000000000000000
                                                                  data start
0000000000201000 g
                                 0000000000000000
                                                                .hidden dso hand
0000000000201008 g
                                0000000000000000
00000000000006f0 g
                       O .rodata
                                         00000000000000004
                                                                        _IO_stdin_
0000000000201010 g
                       O .data 0000000000000004
0000000000201018 q
                       O .data
                                00000000000000000
                                                                .hidden TMC END
ubuntu@ubuntu:~/Desktop$ objdump -t hw1 | grep ".bss"
0000000000201014 l
                      d
                                 00000000000000000
0000000000201014 l
                       0
                                 000000000000000001
                                                                completed.7698
0000000000201018 q
                                 00000000000000004
                                                                Ь
                                                                _end
0000000000201020 q
                                 0000000000000000
0000000000201014 g
                                 0000000000000000
                                                                 _bss_start
ubuntu@ubuntu:~/DesktopS
```

由图可知,初始化的全局变量a,位于.data段;未初始化的全局变量b,位于.bss段。

(3) 用到了栈。main函数的调用、函数内的局部变量c均使用到了栈。c保存在main函数的函数栈中。

- 1.2 Linux 下常见的3种系统调用方法包括有:
- (1) 通过glibc提供的库函数
- (2) 使用syscall函数直接调用相应的系统调用
- (3) 通过int 80指令(32位系统)或者syscall指令(64位系统)的内联汇编调用

请研究Linux(kerne1>=2.6.24) getpid这一系统调用的用法,使用上述3种系统调用方法来执行,并记录和对比3种方法的运行时间,并尝试解释时间差异结果。

提示: gettimeofday和clock_gettime是Linux下用来测量耗时的常用函数,请调研这两个函数,选择合适函数来测量一次系统调用的时间开销。

提交内容: 所写程序、执行结果、结果分析、系统环境 (uname -a)等。

代码如下:

```
#include <stdio.h>
     #include <stdlib.h>
    #include <time.h>
     #include <sys/time.h>
    #include <sys/syscall.h>
    #include <sys/types.h>
     #include <signal.h>
     #include <unistd.h>
     struct timespec tv0,tv1,tv2,tv3;
     long sec1,sec2,sec3,nsec1,nsec2,nsec3;
     int main(){
11
12
         //qlibc
         clock gettime(CLOCK REALTIME,&tv0);
13
         int pid1 = getpid();
         clock gettime(CLOCK REALTIME,&tv1);
15
         nsec1 = (tv1.tv nsec-tv0.tv nsec);
16
         //syscall
17
         clock gettime(CLOCK REALTIME,&tv0);
         int pid2 = syscall(SYS getpid);
         clock gettime(CLOCK REALTIME,&tv2);
21
         nsec2 = (tv2.tv nsec-tv0.tv nsec);
         //int 0x80
22
         clock gettime(CLOCK REALTIME,&tv0);
23
24
         int pid3;
```

```
asm volatile(
25
             "mov $0x14,%%eax\n\t"
26
             "int $0x80\n\t"
27
             "mov %%eax,%0\n\t"
28
29
             :"=m"(pid3)
30
         );
         clock gettime(CLOCK REALTIME,&tv3);
31
32
         nsec3 = (tv3.tv nsec-tv0.tv nsec);
33
         //time
         printf("pid1 is %d\n",pid1);
34
         printf("pid2 is %d\n",pid2);
35
         printf("pid3 is %d\n",pid3);
         printf("time elapse of 1 is %ld ns\n",nsec1);
37
         printf("time elapse of 2 is %ld ns\n",nsec2);
39
         printf("time elapse of 3 is %ld ns\n",nsec3);
         return 0;
41
42
```

运行比对结果如下:

```
ubuntu@ubuntu:~/Desktop$ gcc -g hw1.c -o hw1
ubuntu@ubuntu:~/Desktop$ ./hw1
pid1 is 5555
pid2 is 5555
pid3 is 5555
time elapse of 1 is 2997 ns
time elapse of 2 is 289 ns
time elapse of 3 is 646 ns
```

结果分析:

glibc进行系统调用耗时最长, syscall耗时最短。glibc有函数封装调用, 理应更耗时, 与预期相符。

理论上内联式汇编应当最快,因为省去了函数封装,直接在汇编层面进行系统调用,与预期不是很相符。猜测是编译环境和编译器优化的问题。 系统环境:

```
ubuntu@ubuntu:~/Desktop$ uname -a
Linux ubuntu 5.4.0-124-generic #140~18.04.1-Ubuntu SMP Fri Aug 5 11:43:34 UTC 20
22 x86_64 x86_64 x86_64 GNU/Linux
```