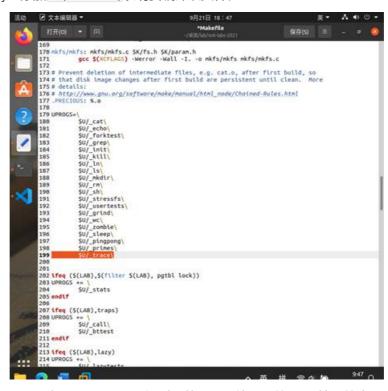
一. 实验前准备工作

• 切换git仓库分支为lab2

二. 实验过程

- 实验1: trace()的新系统调用
 - ① 先在Makefile添加 \$U/_trace\ 表明要编译该文件。



。 ② 在xv6根目录下运行 make qemu , 得到目前还无系统调用的trace接口的定

o ③ 根据xv6官方实验文档的指引,修改 user/user.h , user/usys.pl,kernel/syscal.h 这 三个文件以添加系统调用trace的声明 (prototype) , 存根 (stub) , 调用号 (syscall number) 。其中,添加声明为 int trace(int) 可通过 user/trace.c 的比较判断 trace(atoi(argv[1]))<0

```
istruct stat;
2 struct rtcdate;
3
4 // system calls
5 int fork(void);
6 int extt(int) _ attribute__((noreturn));
7 int walt(int*);
8 int pipe(int*);
9 int write(int, const void*, int);
10 int read(int, void*, int);
11 int close(int);
12 int kill(int);
13 int exec(char*, char**);
14 int open(const char*, int);
15 int wknod(const char*, short, short);
16 int intlnk(const char*);
17 int int fink(const char*);
19 int chdir(const char*);
10 int rddir(const char*);
11 int int (short short);
12 int deptid(void);
12 char* shrk(int);
14 int sleep(int);
15 int wtnod(const char*);
16 int interection);
17
18 / ulib.c
19 int stat(const char*, struct stat*);
10 char* strcpy(char*, const char*);
11 void *mennove(void*, const void*, int);
12 char* strch(const char*, char c);
13 void *mennove(void*, const const char*);
14 void fprintf(int, const char*, ...);
15 void printf(const char*, ...);
15 void printf(const char*, ...);
16 void *mennove(void*, int, uint);
17 vuint strien(const char*);
18 void *mence(void*);
19 void *mence(void*);
11 int atol(const char*, const void *, uint);
14 void *mence(void*);
15 int mence(void*);
16 int atol(const char*);
17 vint strien(const char*);
18 void *mence(void*);
19 void *mence(void*);
10 int mence(void*);
11 int atol(const char*, const void *, uint);
12 void *mence(void*);
13 void *mence(void*);
14 int mence(void*);
15 int mence(void*);
16 int const char*, const void *, uint);
17 void *mence(void*);
18 void *mence(void*);
19 void *mence(void*);
10 void *mence(void*);
11 void *mence(void*);
12 void *mence(void*);
13 void *mence(void*);
14 void *mence(void*);
15 void *mence(void*);
16 void *mence(void*);
17 void *mence(void*);
18 void *mence(void*);
19 void *mence(void*);
10 void *mence(void*);
11 void *mence(void*);
11 void *mence(void*);
12 void *mence(void*);
13 void *mence(void*);
14 void *mence(void*);
15 void *mence(void*);
16 void *mence(void*);
17 void *mence(void*);
17 void *mence(void*);
18 void *mence(void*);
18 void *mence(void*);
18 void *mence(void*);
18 void *mence(void*);
                                         1#1/usr/bin/perl -w
                                              # Generate usys.S, the stubs for syscalls.
                                     5 print "# generated by usys.pl - do not editin";
         of print "Binclude \"kernel/syscall.h\
8

sub entry {

in y Saane = shift;

in print ".qlobal Sname\n";

in print ".qlobal Sname\n";

in print " la 7, 595 s[name]\n";

in print " la 7, 595 s[name]\n";

in print " ecall\n";

in print " ecall\n";

in entry("fork");

in entry("fork");

in entry("wite");

in entry("see");

in entry("see");

in entry("link");

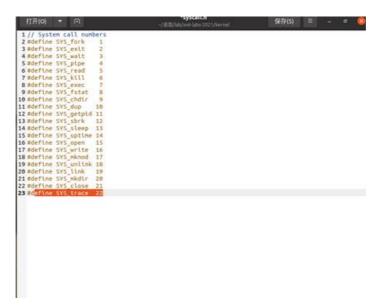
in entry("link");

in entry("chdir");

in entry("chdir");

in entry("see");

in 
                                                   print "#include \"kernel/syscall.h\"\n";
```



• ④添加完系统调用trace的原型,存根,调用号之后,再次执行make qem u,发现xv6正常启动,但是仍旧是无法执行 trace.c 的执行文件,因为上述过程并没有进行内部代码实现。

```
lax -1. -fno-stack-protector -fno-pie -no-pie -c -o user/trace.o user/trace.c iscvo4-linux-gnu-ld -z max-page-stze=4096 -N -e main -Ttext 0 -o user/_trace user/_trace o user/_trace user/_trace o user/_trace user/_trace o user/_trace user/_trace o user/_trace user/_trace.sym
iscvo4-linux-gnu-objdump -t user/_trace | sed '1,/SYMBOL TABLE/d; s/ .* //; //
/d' > user/_trace.sym
itspection user/_trace | sed '1,/SYMBOL TABLE/d; s/ .* //; //
/d' > user/_trace.sym
itspection user/_strace user/_endur user/_en user/_stressfs use /_usertests user/_grenuser/_ts user/_stressfs use /_usertests user/_grind user/_st user/_stodit user/_rm user/_stressfs use /_usertests user/_grind user/_st user/_stodit user/_steep user/_pingpong user/_rines user/_trace

meta 46 (boot, super, log blocks 30 inode blocks 13, bitmap blocks 1) blocks 95 total 1000

alloc: first 696 blocks have been allocated
alloc: first 696 blocks have been allocated
alloc: write bitmap block at sector 45

enu-system-riscvo4 -machine virt -blos none -kernel kernel/kernel -m 128M -smp
-nographic -drive file=fs.ing,if=none,format=raw,id=x0 -device virtio-blk-device,drive=x0,bus=virtio-mhio-bus.0

v6 kernel is booting

art 1 starting
hart 2 starting
hart 2 starting
hart 2 starting
init: starting sh

hart 1 starting sh

trace 32 grep hello README

3 trace: unknown sys call 22

trace: trace failed
```

- ⑤ 因此,下一步,我们需要在 kernel/sysproc.c, kernel/proc.h,
 kernel/syscall.c内添加实现代码,并修改 kernel/proc.c的 fork()源码,进而可跟踪子进程,修改 kernel/syscall.c的 syscall()源码,输出跟踪信息。
 - Kernel/syscall.c:
 - 我们通过跟踪usys.S生成的汇编语言,找到ecall指令跳转执行的地方 syscall.c 的 syscall(void)函数,跟踪发现,从a7寄存器取出值,并调用静态函数 syscall[num](),把返回值存在a0,根据文档提示,这里的返回值就是跟踪信息。查看 syscall[num]()的内容,猜测是需要补充trace的内容,仿照 syscall[num]()的格式补充trace内容。

```
### System united sys_fork(void);

91 extern united sys_fstat(void);

92 extern united sys_getpid(void);

94 extern united sys_link(void);

95 extern united sys_link(void);

96 extern united sys_nkid(void);

98 extern united sys_nkid(void);

99 extern united sys_pide(void);

100 extern united sys_pide(void);

101 extern united sys_side(void);

102 extern united sys_side(void);

103 extern united sys_side(void);

105 extern united sys_wid(void);

106 extern united sys_wid(void);

107 extern united sys_wid(void);

108 extern united sys_wid(void);

109 extern united sys_wid(void);

107 extern united sys_unite(void);

108 extern united sys_unite(void);

109 extern united sys_wid(void);

110 [Sys_fork]

111 [Sys_fork]

112 [Sys_ork]

113 [Sys_pide] sys_fork,

114 [Sys_read] sys_read,

115 [Sys_titl] sys_kitl,

116 [Sys_exec] sys_exec,

117 [Sys_fstat] sys_kitl,

118 [Sys_chdir] sys_chdir,

119 [Sys_doid] sys_getpid,

120 [Sys_getpid] sys_suptine,

121 [Sys_side] sys_sidep,

122 [Sys_sidep] sys_sidep,

123 [Sys_unite] sys_unite,

125 [Sys_mide] sys_winite,

126 [Sys_mide] sys_mided,

127 [Sys_unite] sys_mider,

128 [Sys_link] sys_mider,

129 [Sys_nkodr] sys_mider,

130 [Sys_close] sys_close,

131 [Sys_trace] sys_trace,

132 ];

133
```

■ Kernel/proc.c:

Kernel/sysproc.c:

```
//trace code
uint64
sys_trace(void)
{
    int mask;
    //取得a0寄存器的值返回给mask
    if(argint(0, &mask) < 0)
        return -1;
    //将mask传给目前进程的mask
    myproc()->mask = mask;
    return 0;
}
```

■ Kernel/syscall.c: 字符数组的添加,并打印

```
//定义数组判断输出功能是不是mask规定的输出函数
static char *syscall_names[] = {
 "", "fork", "exit", "wait", "pipe",
 "read", "kill", "exec", "fstat", "chdir",
  "dup", "getpid", "sbrk", "sleep", "uptime",
 "open", "write", "mknod", "unlink", "link",
 "mkdir", "close", "trace"
 };
void
syscall(void)
 int num;
 struct proc *p = myproc();
 num = p->trapframe->a7;
 if(num > 0 && num < NELEM(syscalls) && syscalls[num]) {</pre>
    p->trapframe->a0 = syscalls[num]();
   //修改部分
   if((1 \ll num) \& p->mask) {
    printf("%d: syscall %s -> %d\n", p->pid,
syscall_names[num], p->trapframe->a0);
 } else {
    printf("%d %s: unknown sys call %d\n",
            p->pid, p->name, num);
    p->trapframe->a0 = -1;
 }
}
```

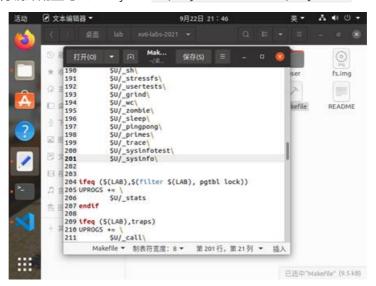
■ Kernel/proc.c的fork()修改:

```
pid = np->pid;
//子进程复制父进程的mask
np->mask = p->mask;
release(&np->lock);
```

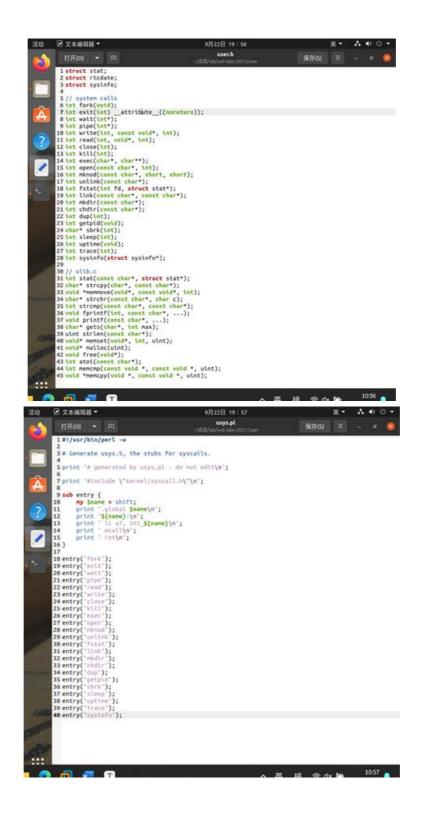
○ ⑥ 最后, 执行: trace 32 grep hello README和trace 2147483647 grep hello README和grep hello README和trace 2 usertests forkforkfork (最后出现: ALL TESTS PASSED)

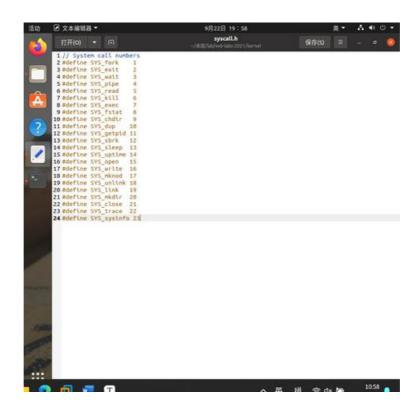
```
art 1 starting
art 2 starting
nit: starting sh
trace 32 grep hello README
: syscall read -> 1023
: syscall read -> 968
: syscall read -> 235
 trace 2147483647 grep hello README
xec trace failed
trace 2147483647 grep hello README
  syscall trace -> 0
syscall exec -> 3
syscall open -> 3
  syscall read -> 1023
  syscall read -> 968
syscall read -> 235
syscall read -> 0
  syscall close -> 0
 grep hello README
trace 2 usertests forkforkfork
sertests starting
: syscall fork -> 8
est forkforkfork: 7: syscall fork -> 9
: syscall fork -> 10
   syscall fork -> 12
syscall fork -> 13
   syscall fork -> 11
syscall fork -> 14
    syscall fork
   syscall fork
syscall fork
syscall fork
                         -> 17
-> 18
    syscall fork
   syscall fork syscall fork
                          -> 20
                          -> 21
   syscall fork
                          -> 22
    syscall fork
                               24
   syscall fork syscall fork
                          -> 23
    syscall fork
    syscall fork
```

- 实验2: sysinfo()的新系统调用
 - o ①查看实验要求,了解 sysinfo() 系统调用的功能:是**收集有关正在运行的系统信息。接受一个参数:指向** struct sysinfo **的指针**。内核应填写该结构体的字段: freemem 字段设置为空闲内存字节数,nproc 字段设置为状态非 UNUSED 的进程数目。当 sysinfotest 测试程序打印: sysinfotest:OK 则实验成功。
 - ②第一步,先将编译配置写入*Makefile*: \$U/_sysinfotest, \$U/_sysinfo:

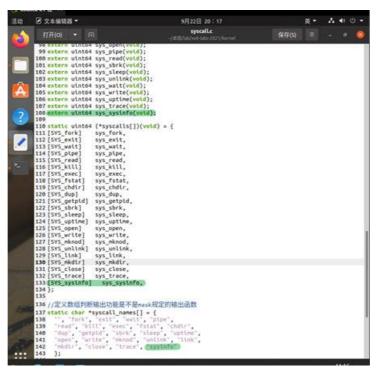


○ ③第二步,和 trace ()相同,运行 make qemu 发现编译器无法编译 user/sysinfotest.c,需要在 user/user.h 声明 sysinfo() 原型,在 user/usys.p l添加存根,在 kernel/syscall.h 添加系统调用号。





○ ④第三步, 仿照 trace() 在 kernel/syscall.c 增加定义



- ⑤第四步,在 kernel/sysproc.c ,kernel/ proc.c ,kernel/kalloc.c 添加实现代码
 - Kernel/proc.c:根据①实验要求,我们先写获取可用进程数目的函数实现(从 kernel/proc.c 的语句 struct proc proc[NPROC];知道,这里保存了所有进程),所以新增一个nproc()函数,获取进程数目。

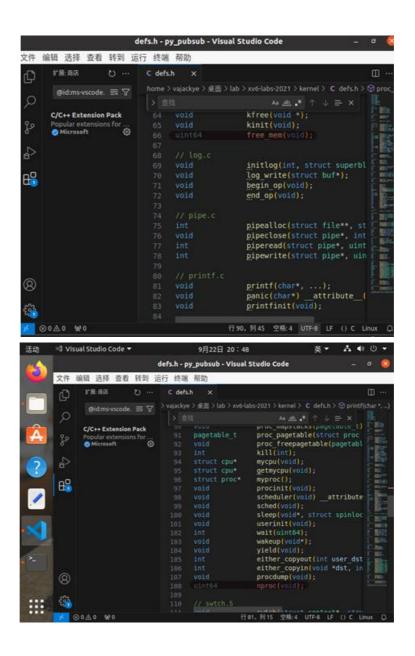
```
// Return numbers of process that state is USED
uint64
nproc(void)
{
   struct proc *p;
```

```
//统计进程数目
uint64 num = 0;
//適历所有进程
for(p = proc; p < &proc[NPROC]; p++)
{
    //加锁
    acquire(&p->lock);
    //进程是USED
    if(p->state != UNUSED)
    {
        num++;
    }
    //释放锁
    release(&p->lock);
}
return num;
}
```

■ Kernel/kalloc.c: 同理,根据①实验要求,知道我们还需要获取空闲内存数目,故新增函数 free_mem 获取空闲内存数量。

```
// Return the number of bytes of free memory
uint64
free_mem(void)
 struct run *r;
 //统计空闲页
 uint64 num = 0;
 //加锁
 acquire(&kmem.lock);
 //r 指向 空闲页表
 r = kmem.freelist;
 //如果页表有位置
 while(r)
 {
   num++;
   //r 指向下一页
   r = r->next;
 }
 //释放锁
 release(&kmem.lock);
 //每页4096字节
 return num * PGSIZE;
}
```

■ 添加了代码实现后,要有相应的函数声明,上网查询后,知道这两函数声明应该放在 defs.h 头文件中,故在 kernel/defs.h 添加第i和第ii步的函数声明。



■ Kernel/sysproc.c: ,最后,在 sysproc.c 内部添加 sys_sysinfo 获取当前进程数目和空闲内存数目的系统函数 sysinfo() 的具体实现

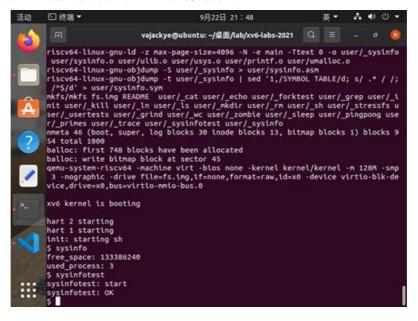
```
//sys_info实现
uint64
sys_sysinfo(void)
 //添加一个虚拟地址,指向struct sysinfo
 uint64 addr;
 struct sysinfo info;
 struct proc *p = myproc();
 if(argaddr(0, &addr) < 0)
 {
    return -1;
 }
 //获取空闲内存的字节数
 info.freemem = free_mem();
 //获取USED进程数目
 info.nproc = nproc();
 if(copyout(p->pagetable, addr, (char *)&info, sizeof(info)) < 0)</pre>
 {
```

```
return -1;
}
return 0;
}
```

■ user/sysinfo.c: 之后,还要再在 user 下添加 sysinfo.c 文件,用于实现**传入参数**,调用系统函数 sys_sysinfo()获取当前进程数目和空闲内存数目,并打印。

```
#include "kernel/param.h"
#include "kernel/types.h"
#include "kernel/sysinfo.h"
#include "user/user.h"
int
main(int argc, char *argv[])
{
    //数目错误
    if(argc != 1)
        printf("Usage: %s number argc fail\n", argv[0]);
        exit(-1);
    }
    struct sysinfo info;
    sysinfo(&info);
    //打印
    printf("free_space: %d\nused_process: %d\n", info.freemem,
info.nproc);
    exit(0);
}
```

。 ⑥第五步,配置完后,编译并运行xv6进行样例测试。



三. 实验心得

- 在本次实验中,完成了两个任务: trace(), sysinfo(), 实验过程中通过阅读 xv6 的相关文档,以及上网查阅资料,了解函数实现时,应该在哪里添加声明,添加存根等,原因分别是什么,系统是如何调用这些函数的。
- 本次实验,个人感觉难点主要在于,要修改的文件很多,而且一开始还不明白为何要在某处修改添加内容。然后第二个实验又和第一个实验添加的东西略微不同,添加的地方也不同,导致需要不断地上网查资料,查攻略,查原理,问AI,不断地梳理流程。以及查阅了一些参考代码,了解代码如何书写,含义分别是什么,哪个是核心代码等。
- 总之,这次实验,相比起第一次实验,极大的拓宽了我对底层系统部分执行逻辑的认识。