

به نام خدا



دانشگاه تهران دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر **درس آزمایشگاه سیستم عامل**

پروژه چهارم

دانيال سعيدى(810198571) سروش صادقيان(810898048) محمد قره حسنلو(810198461)	نام و نام خانوادگی
	تاریخ ارسال گزارش
	ريپو گيتهاب
	آخرین Commit ID

فهرست گزارش سوالات

2	سوال 1
3	سوال 2
3	سوال 3
3	سوال 4
3	سوال 5

سوال ۱

اگر یک lock را acquire کنیم این lock متعلق به پراسس فعلی است و اگر سایر پراسیس ها بخواهند آن lock را دریافت کنند نمیتوانند. حال فرض کنید در حین اجرای پراسس یک interrupt رخ میدهد که این منجر شود interrupt handler مربوط آن سیگنال وسط ناحیه بحرانی ما فعال شود و بخواهد به lock دسترسی پیدا کند (قابلیت انجام دادن این کار را دارد) این اتفاق خوبی نیست بنابراین interrupt handlers موقتاً غیر فعال میشود و بعد از unlock این اتفاق خوبی نیست بنابراین pushcli میکند و به ازای هر cpu متغییر incli را یک مجدداً فعال میشود. Popcli شمارنده را کاهش میدهد و اگر شمارنده صفر شود وقفه ها را فعال میکند. این توابع به این دلیل نوشته شدهاند که وقفه ها فقط زمانی غیر فعال میشوند که همه قفل ها آزاد شده باشند. دو تابع single processor جوابگو هستند. فلگ IF مشخص میکند که آیا کار دارند. این توابع فقط single processor جوابگو هستند. فلگ IF مشخص میکند که آیا

```
void
popcli(void)

{
    if(readeflags()&FL_IF)
    panic("popcli - interruptible");
    if(--mycpu()->ncli < 0)
    panic("popcli");
    if(mycpu()->ncli == 0 && mycpu()->intena)
        sti();
}
```

```
void
pushcli(void)

>{
   int eflags;

   eflags = readeflags();
   cli();
   if(mycpu()->ncli == 0)
      mycpu()->intena = eflags & FL_IF;
   mycpu()->ncli += 1;
}
```

سوال ۲

در روش spinlock پراسسی که منتظر است که lock آزاد شود حلقه را تکرار میکند و باعث میشود که زمان cpu صرف شود.sleeplock باعث میشود که پراسس sleep شود و تا هنگامی که نوبت آن نرسیده از زمان cpu استفاده نمیکند.هنگامی که یک دارنده sleeplock آن را رها میکند پراسسی که spilock of نمیکند.هنگامی که یک دارنده wakeup آن را رها میکند پراسس ها همان sleeplock را اول به دست آورده wakeup میکند. همچنین بقییه پراسس ها همان مکانیزم sleeplock را به کار میبرند که ترتیب swaiter را تضمین میکند. در spin-

lock شرط bounded waiting برقرار نیست. فرض کنید این حالت پیش بیاید که هنوز بازه زمانی پراسس قبل تمام نشده و دوباره همان قبلی بیاید و اما را آشغال بکند و مجدداً احتمال دارد این اتفاق تکرار شود. به این دلیل که هیچ کرانی برای اینکه پراسس رقیب چند بار وارد این حلقه میشود وجود ندارد پس راه حل خوبی برای مسأله producer/consumer نیست.ممکن است producer در حلقه while بماند و اجازه ندهد consumer وارد critical section شود و این مشکل اساسی است.

سوال ۳

حالتهای مختلف یک پرازنده در xv6 عبارتند از:

Runnable, Unused, Embryo, Sleeping, Running, Zombie

: sched وظيفه تابع

هنگامی که یک پردازه بخواهد پردازنده را آزاد کند تابع sched را فراخوانی میکند. این تابع عملیات context switch را فعال میکند. وقتی که در زمان دیگری مجدداً تعویض متن به پردازه ی فراخواننده sched انجام شود تابع ادامه ی اجرای خود را از تابع sched فرا میگیرد. پردازه های در موقعیت زیر پردازنده را با فراخوانی sched آزاد میکنند:

۱) هنگامی که timer interrupt رخ میدهد که یعنی تایم کوانتم پردازه به پایان رسیده است و نوبت را باید به پردازه دیگری بدهیم.

۲)زمانی که یک پردازه کار خود را با فراخوانی تابع exit به پایان میرساند که موجب میشود تابع sched فراخوانی شود.

۳)وقتی که باید به علت رخداد event به حالت sched برود sched را فراخوانی میکند و پردازنده را آزاد میکند.

هنگامی که یک پردازه میخواهد پردازنده را آزاد کند باید ptable.lock را aquire کند و هر lock دیگری که دارد را آزاد کند سپس وضعیت خود را از running خارج کند و سپس تابع sched را فراخوانی کند که این فرایند توسط sleep, yield, exit انجام میشود. Sched این شرایط را چک میکند و اگر مشکلی باشد ارور میدهد.سپس تابع swtch فراخوانی میشود

سوال ۴

ساختار sleeplock در خود مقدار عددی به نام pid دارد که شناسه پردازه نگه دارنده را در خود ذخیره میکند هنگام صدا زدن تابع aquiresleep این شناسه در pid اخیره میشود. در شکل بایین در تابع releasesleep با افزودن شرط نشان داده شده موجب میشود تنها در صورتی که پردازه فعلی که در پردازنده در حال اجرا است و releasesleep را فراخوانی کرده است اگر شناسه یکتایی با نگهدارنده Sleeplock داشته باشد عملیات آزادسازی قفل انجام شود. قفل مای mutex در لینوکس کارکرد مشابهی دارند به شکلی که تسکی که میخواد وارد critical های section شود باید ابتدا mutex_lock و هنگام خروج تابع mutex_unlock را فراخوانی کند. در صورتی که mutex lock قابل دسترسی نبود و توسط تسک دیگری گرفته شوده بود. تسک صورتی که sleep وارد میشود lock تا mutex lock توسط نگهدارنده آن آزاد شود. لینوکس قفل فعلی به وضعیت sleep وارد میشود slock تا وارد کردن تسک ها به وضعیت sleep کار میکنند را نیز دارد.

```
void
releasesleep(struct sleeplock *lk)

{
    acquire(&lk->lk);
    if(myproc()->pid == lk->pid) {
        lk->locked = 0;
        lk->pid = 0;
        wakeup(lk);
}
```

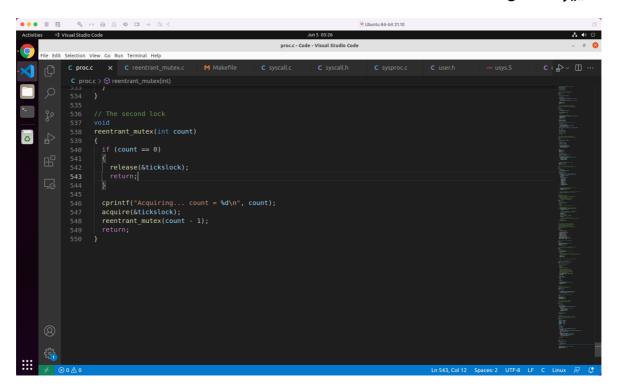
سوال ۵

حافظه تراکنشی مدلی جایگزین برای lock ها برای کنترل دسترسی به حافظه به صورت همروند در برنامه نویسی موازی میباشد. در مدل حافظه تراکنشی به جای

مشخص کردن بخشهایی از کد به صورت transaction بخشهایی از کد به صورت transaction مشخص میشوند. هر transaction مجموعهای از عملیات هاست که میتوانند اجرا شوند و در متغییر ها تا زمانی که کانفلیکت رخ نداده است تغییر ایجاد کنند. حافظه تراکنشی تضمین میکند که اجرای موازی یک برنامه چند ریسه ای معادل اجرای آن درحالتی خواهد بود که هیچکدام از بخشهای transaction پشت سر هم انجام شوند و نه همزمان. این کار به این صورت انجام میشود که برخلاف lock ها حافظه تراکنشی به بخشهای transaction اجازه میدهد که همزمان اجرا شوند اما متغییر های مربوط به این بخشها را رصد میکند. در صورتی که دو بخش تراکنش همزمان تصمیم به دسترسی به این متغییر ها داشته باشند یکی از آنها abort میشود و به ابتدای تراکنش بازمیگردد که در حال انجام آن بوده و به صورت خودکار آن را از سر میگیرد و به این صورت دیگر برای کنترل ورود و خروج ریسه ها از critical section احتیاجی به ایما نداریم.

قفل با ورود مجدد

تغییرات فایل proc.c:



فایل reentrant_mutex.c

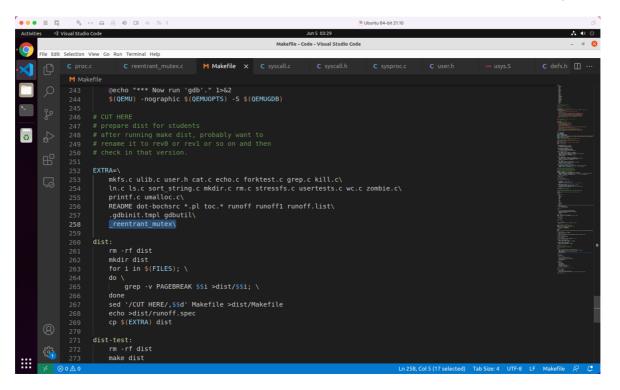
```
Activities "I Visual Studio Code"

An 5 027

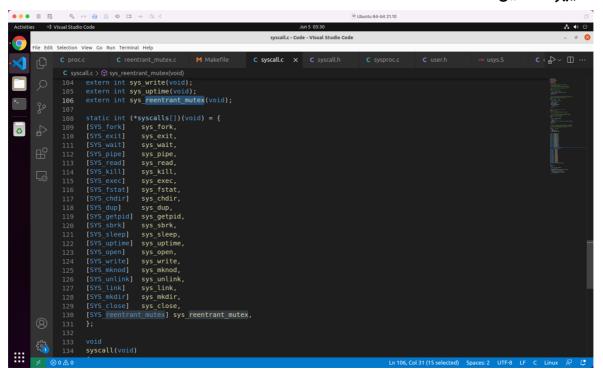
File Edd Selection View Co Bun Terminal Help

C special C syscalla C syscall
```

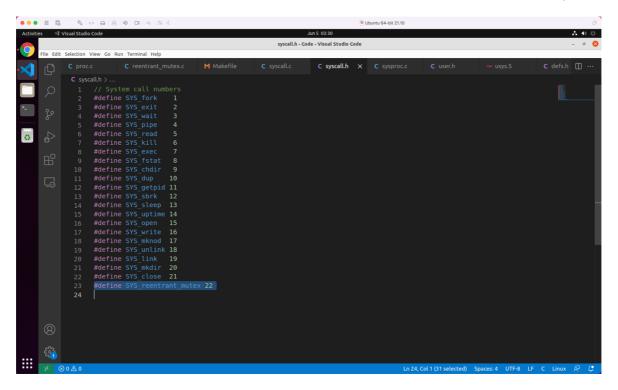
تغییرات فایل makefile



تغییرات فایل syscall.c

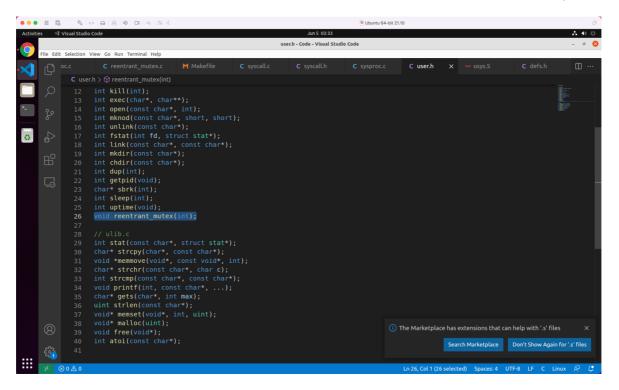


تغییرات فایل syscall.h

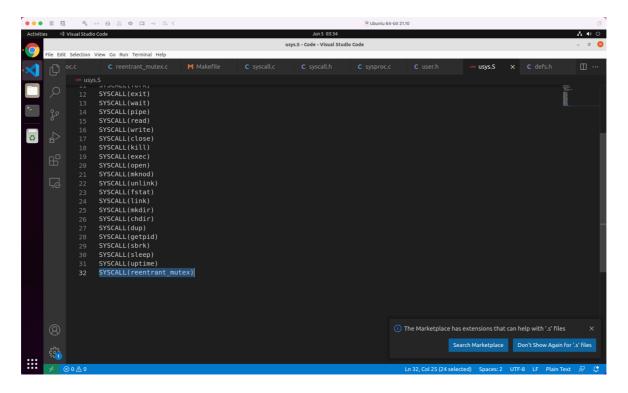


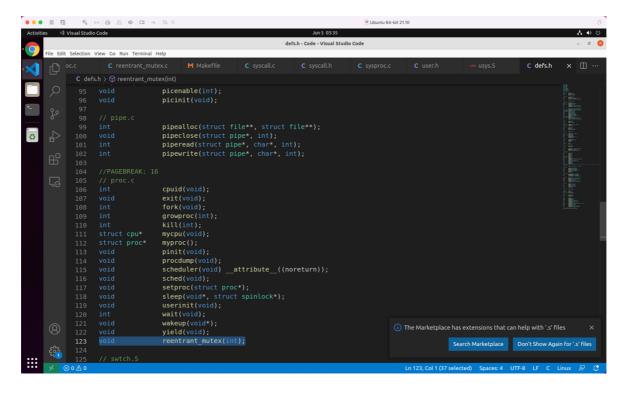
تغییرات فایل sysproc.c

تغییرات فایل user.h

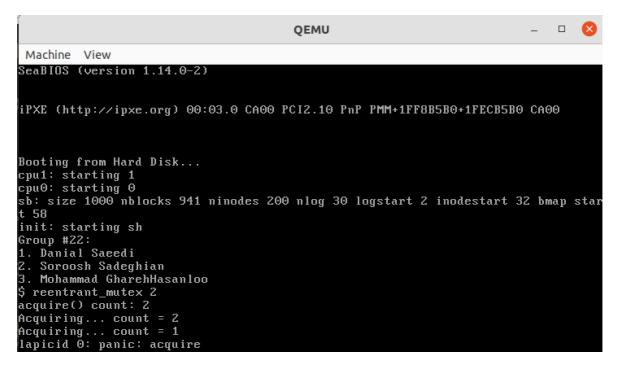


خط اضافه شده به usys.S





خروجی:



قفل سمافور

```
C producer_consumer.c
                       M Makefile X C proc.c
                                                     C sysproc.c
M Makefile
           forktest\
173
           _grep\
174
           init\
           kill\
175
176
           ln\
           ls\
177
178
           mkdir\
179
           rm\
           _{\mathsf{sh}}
           stressfs\
182
           usertests\
183
           wc\
184
           _zombie\
           _reentrant_mutex\
           sem acquire\
           _sem_release\
           sem init\
           _producer_consumer\
189
190
       fs.img: mkfs README $(UPROGS)
191
           ./mkfs fs.img README $(UPROGS)
       -include *.d
194
195
      clean:
```

```
C sem_init.c > 分 main(int, char * [])
     #include "types.h"
     #include "stat.h"
     #include "fs.h"
     #include "fcntl.h"
     int main(int argc, char *argv[])
          int arg1, arg2;
          if(argc > 2) {
11
12
              arg1 = atoi(argv[1]);
              arg2 = atoi(argv[2]);
13
          else {
              printf((1, "Invalid inputs for sem_init\n"));
16
              exit();
          sem_init(arg1, arg2);
21
22
          exit();
```

```
usys.S
SIDCALL(EXEC)
SYSCALL(open)
SYSCALL(mknod)
        SYSCALL(mRIDG)
SYSCALL(unlink)
SYSCALL(fstat)
SYSCALL(link)
SYSCALL(mkdir)
SYSCALL(chdir)
        SYSCALL(dup)
        SYSCALL(getpid)
        SYSCALL(sbrk)
SYSCALL(sleep)
        SYSCALL(uptime)
        SYSCALL(reentrant_mutex)
SYSCALL(sem_acquire)
SYSCALL(sem_release)
        SYSCALL(sem_init)
                                                                                                                                                                                        C user.h
int exit(void) __attribute__((noreturn));
int wait(void);
int pipe(int*);
int write(int, const void*, int);
int read(int, void*, int);
int close(int);
int kill(int);
int exec(char*, char**);
int open(const char*, int);
int mknod(const char*, short, short);
int unlink(const char*);
int link(const char*, const char*);
int mkdir(const char*);
int chdir(const char*);
int dup(int);
int getpid(void);
 char* sbrk(int);
int sleep(int);
int uptime(void);
 void reentrant_mutex(int);
 int sem_acquire(int);
 int sem_release(int);
 int sem_init(int, int);
```

```
er_consumer.c
                C proc.c
                                                              C syscall.c
                                                                         ×
l.c > 🕪 syscalls
              sys_istat,
[SYS_chdir]
              sys_chdir,
[SYS_dup]
              sys dup,
[SYS getpid]
              sys getpid,
[SYS_sbrk]
              sys_sbrk,
[SYS_sleep]
              sys sleep,
[SYS_uptime]
              sys_uptime,
[SYS_open]
              sys_open,
[SYS write]
              sys write,
[SYS mknod]
              sys_mknod,
[SYS unlink]
              sys_unlink,
[SYS link]
              sys_link,
[SYS_mkdir]
              sys_mkdir,
[SYS close]
              sys close,
[SYS_reentrant_mutex] sys_reentrant_mutex,
[SYS_sem_acquire] sys_sem_acquire,
[SYS_sem_release] sys_sem_release,
[SYS_sem_init] sys_sem_init,
```

```
C syscall.h X
C syscall.h > 🖃 SYS_reentrant_mutex
     #define SYS_sleep 13
     #define SYS uptime 14
     #define SYS_open 15
     #define SYS write 16
     #define SYS_mknod 17
     #define SYS unlink 18
     #define SYS_link 19
     #define SYS_mkdir 20
     #define SYS_close 21
     #define SYS_reentrant_mutex 22
23
     #define SYS_sem_acquire 23
     #define SYS_sem_release 24
     #define SYS_sem_init 25
```

```
C sysproc.c X
C sysproc.c > 分 sys_sem_release(void)
      int sys_sem_init(void)
        if (argint(0, \&i) < 0)
          return -1;
        if (argint(1, \&v) < 0)
       return sem_init(i, v);
      int sys_sem_acquire(void)
        if (argint(0, \&i) < 0)
       return sem_acquire(i);
      int sys_sem_release(void)
126
128
        if (argint(0, \&i) < 0)
130
        return sem_release(i);
```

```
C proc.c
C proc.c > 分 sem_release(int)
551
      #define MAXPROC 100
552
553
554
      typedef struct
555
          int value;
556
          struct proc* list[MAXPROC];
557
558
          int last;
559
      }semaphore;
      semaphore sems[6];
562
     void sem sleep(struct proc *p1)
        acquire(&ptable.lock);
565
        p1->state = SLEEPING;
        sched();
        release(&ptable.lock);
570
      void sem_wakeup(struct proc *p1)
571
572
        acquire(&ptable.lock);
        p1->state = RUNNABLE;
574
575
        release(&ptable.lock);
576
578
      int sem_init(int i , int v)
579
        sems[i].value = v;
        sems[i].last = 0;
581
        return 0;
582
583
```

```
C proc.c
                                 ×
C proc.c > \bigcirc sem_acquire(int)
      return 0;
582
583
584
      int sem_acquire(int i)
585
586
       if(sems[i].value <= 0)
587
588
          struct proc* p = myproc();
590
          sems[i].list[sems[i].last] = p;
          sems[i].last++;
591
          sem_sleep(p);
593
        else
          sems[i].value--;
595
596
597
      return 0;
      int sem_release(int i)
601
       if(sems[i].last)
603
          sems[i].last--;
605
          struct proc* p = sems[i].list[sems[i].last];
          sem wakeup(p);
607
        else
          sems[i].value++;
611
       return 0;
612
```

```
C producer_consumer.c X
C producer_consumer.c > [∅] buf
      #include "types.h"
#include "stat.h"
#include "user.h"
#include "fcntl.h"
       #define FULL 1
       #define EMPTY 0
       #define MUTEX 2
       #define BUFF SIZE 5
       #define ITER NUM 20
       int buf[BUFF_SIZE];
 14
       int w_index = 0;
       int r_index = 0;
       producer()
          for(int i = 1; i<ITER_NUM + 1; i++) {</pre>
            sem_acquire(EMPTY);
            sem_acquire(MUTEX);
            printf(1, "Producer writes %d in %d\n", i, w_index % BUFF_SIZE);
            sem_release(MUTEX);
            sem_release(FULL);
            w_index++;
```

```
C producer_consumer.c ×
C producer_consumer.c > ...
      consumer()
        for(int i = 1; i<ITER_NUM + 1; i++) {
          sem acquire(FULL);
          sem_acquire(MUTEX);
          printf(1, "Consumer writes %d in %d\n", i, r_index % BUFF_SIZE);
          sem_release(MUTEX);
          sem release(EMPTY);
          r_index++;
      main(int argc, char *argv[])
       sem_init(MUTEX, 1);
        sem_init(FULL, BUFF_SIZE);
        sem_init(EMPTY, BUFF_SIZE);
        if (fork() == 0) producer();
        else consumer();
        wait();
       exit();
```

خروجی شبیه سازی:

