

دانشکده مهندسی کامپیوتر سیستم های عامل پاییز 1401 فاز اول

نام استاد: دكتر رضا انتظارى

پوريا رحيمي 99521289 فرناز خوش دوست آزاد 99521253

## هدف يروژه:

افزودن یک System Call به معماری XV6

## ?What are system calls

A system call is a mechanism that provides the interface between a process and the operating system. It is a programmatic method in which a computer program requests a .service from the kernel of the OS

حال برای اضافه کردن یک سیستم کال به اسم proc\_dump در ابتدا طبق داک پروژه ، ریپازیتوری را کلون کرده و بعد از اینکه کلون کردن سیستم کال آن ها را ویرایش کنیم. اسامی فایل هایی که باید برای اضافه کردن سیستم کال آن ها را ویرایش کنیم. اسامی فایل هایی که باید ویرایش شوند عبارتند از:

syscall.h, syscall.c, sysproc.c, usys.S, user.h, proc.c, defs.h, types.h

## : syscall.h

در ابتدا از این فایل شروع می کنیم ، در این فایل به هر سیستم کال یک عدد assigne شده است. در این فایل 21 سیستم کال از قبل تعریف شده است ، ما نیز خط 22 را برای سیستم کال خودمان قرار می دهیم و سیستم کالی به اسم SYS\_proc\_dump را در فایل ایجاد می کنیم:

```
// System call numbers
#define SYS fork
#define SYS exit
#define SYS wait
#define SYS pipe
#define SYS read
#define SYS kill
#define SYS exec
#define SYS fstat
#define SYS chdir
#define SYS dup
#define SYS getpid 11
#define SYS sbrk 12
#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
#define SYS mkdir 20
#define SYS close 21
#define SYS proc dump 22
```

## : syscall.c

سپس در این فایل باید پوینتری را به سیستم کالمان اضافه کنیم که این را در فایل syscall.c اضافه می کنیم. این فایل محتوی آر ایه ای از پوینتر های تابع است که از index ها به عنو ان پوینتر بر ای فر اخو انی سیستمی استفاده می کند که در مکان های مختلف تعریف شده اند و باید تو جه داشت که این ها در سطح kernel می باشند که در عکس زیر می بینیم:

```
static int (*syscalls[])(void) = {
[SYS fork]
             sys fork,
[SYS exit]
             sys exit,
[SYS wait]
             sys wait,
[SYS pipe]
             sys pipe,
[SYS read]
             sys read,
[SYS kill]
             sys kill,
[SYS exec]
             sys exec,
[SYS fstat]
             sys fstat,
[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 mkdirl
             sys mkdir,
[SYS close]
              sys close,
[SYS proc dump] sys proc dump
```

همچنین این بدان معناست که و قتی فر اخو انی سیستم با شماره تماس سیستمی 22 انجام می شود ، تابعی که با اشاره گر تابع sys\_proc\_dump نشان داده شده است فر اخو انی می شود. بنابر این ما آن را در اینجا در ست مانند 21 تماس سیستمی دیگر پیاده سازی می کنیم. در عکس زیر آن را مشاهده می کنید:

```
extern int sys chdir(void);
extern int sys close(void);
extern int sys dup(void);
extern int sys exec(void);
extern int sys exit(void);
extern int sys fork(void);
extern int sys fstat(void);
extern int sys getpid(void);
extern int sys kill(void);
extern int sys link(void);
extern int sys mkdir(void);
extern int sys mknod(void);
extern int sys open(void);
extern int sys pipe(void);
extern int sys read(void);
extern int sys sbrk(void);
extern int sys sleep(void);
extern int sys unlink(void);
extern int sys wait(void);
extern int sys write(void);
extern int sys uptime(void);
extern proc info* sys proc dump(void);
```

## : sysproc.c

سپس زمانی که سیستم کال خود را تعریف کر دیم حال باید آن را به فایل sysproc.c اضافه کرد که به صورت زیر آن را به این فایل اضافه می کنیم:

```
proc_info *
sys_proc_dump()
{
   return SortProcesses();
}
```

## : usys.s

این فایل حاوی رابطی برای دسترسی برنامه کاربری ما به test.c می باشد تا به سیستم کال ما دسترسی داشته باشد برای همین مانند 21 سیستم کالی که از قبل در این فایل تعریف شده اند سیستم کالی دیگر به اسم proc\_dump اضافه می کنیم

```
SYSCALL (fork)
SYSCALL(exit)
SYSCALL(wait)
SYSCALL(pipe)
SYSCALL (read)
SYSCALL(write)
SYSCALL(close)
SYSCALL(kill)
SYSCALL(exec)
SYSCALL(open)
SYSCALL (mknod)
SYSCALL(unlink)
SYSCALL(fstat)
SYSCALL(link)
SYSCALL(mkdir)
SYSCALL(chdir)
SYSCALL(dup)
SYSCALL(getpid)
SYSCALL(sbrk)
SYSCALL(sleep)
SYSCALL(uptime)
SYSCALL(proc dump)
```

#### : user.h

حال در این فایل باید proc\_dump ای که تعریف کردیم را پیاده سازی کنیم. این تابع به ما proc\_info های sort شده را بر می گرداند:

```
// ulib.c
int stat(const char *, struct stat *);
char *strcpy(char *, const char *);
void *memmove(void *, const void *, int);
char *strchr(const char *, char c);
int strcmp(const char *, const char *);
void printf(int, const char *, ...);
char *gets(char *, int max);
uint strlen(const char *);
void *memset(void *, int, uint);
void *memset(void *, int, uint);
void free(void *);
int atoi(const char *);
proc_info *proc_dump(void);
```

#### : defs.h

در فایل defs.h باید در بخشی که مربوط به proc.c می شود ، signature تابع SortProcesses را تعریف می کنیم بعد از اینکه تابع را تعریف کر دیم بعدش نوبت به پیاده سازی تابع SortProcesses می رسد:

```
// PAGEBREAK: 16
// proc.c
int cpuid(void);
void exit(void);
int fork(void);
int growproc(int);
int kill(int);
struct cpu *mycpu(void);
struct proc *myproc();
void pinit(void);
void procdump(void);
void scheduler(void) attribute ((noreturn));
void sched(void);
void setproc(struct proc *);
void sleep(void *, struct spinlock *);
void userinit(void);
int wait(void);
void wakeup(void *);
void yield(void);
proc info *SortProcesses(void)
```

### : proc.c

حال نوبت به پیاده سازی تابع SortProsesses می باشد ، در این تابع ما ابتدا روی process ها که در یک process وجود دارد قبل از اینکه حلقه بزنیم باید آن ها را قفل کرد که کار دیگه ای روی آن انجام نشود تا زمانی که process وجود دارد قبل از این کار همون اول روی آن ها acquire می زنیم تا آن ها را lock کنیم تا از این اتفاق جلوگیری کنیم سپس بعد از این کار باید یک حلقه ایجاد کنیم به از ای تمام process ها و یه if می ذاریم که اگر state ما در حالت RUNNING یا RUNNING بود در آرایه process ها ذخیره شود.

سپس چون دیگه با ptable کاری نداریم می توانیم آن را release کنیم که عملیات های دیگری که می خواستند انجام بشنود ولی بخاطر lock می process که زده بودیم نمی تونستند انجام بشنود ، حال بتوانند انجام بشنود. سپس با یک bubblesort معمولی process ها را sort می کنیم. سپس مقایسه انجام می دهد که اگر memsize یک process بزرگتر از process دیگری بود آن را به پایین منتقل کند تا sort ما از کوچک به بزرگ از بالا به پایین مرتب شود و در آخر نیز process های sort شده را پرینت می کند و آن ها را برمی گردانیم. فقط باید این نکته را توجه داشت که ما در سطح kernel می باشیم و printf در سطح kernel ناشناخته می باشد برای همین باید از printf استفاده کنیم:

```
proc info *SortProcesses()
    int size = 0;
   struct proc *p;
   int len = 100;
   proc info result[len]:
   acquire(&ptable.lock);
    for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++){</pre>
       if (size > len)
            break;
        if (p->state != RUNNING && p->state != RUNNABLE)
            continue;
        proc info pro; pro.pid = p->pid;
       pro.memsize = p->sz;result[size] = pro;
       size += 1;
   len = size;
   release(&ptable.lock);
   Bubblesort(result, len);
   for (int i = 0; i < len; i++){}
       if (result[i].pid != 0)
            cprintf("pid : %d => memsize : %d\n", result[i].pid, result[i].memsize);
            cprintf("
    return result;
```

## : types.h

اینجا در این فایل ما type سیستم کال خود را مطابق با آن چیزی که در داک گفته شده است پیاده سازی می کنیم و در فایل types.h قرار می دهیم:

```
struct ProcessInfo
{
   int pid;
   int memsize;
};
typedef struct ProcessInfo proc_info;
```

#### : test.c

زمانی که به طور کامل سیستم کال خود را بر روی معماری XV6 پیاده سازی کردیم ، نوبت تست کردن آن سیستم کال می باشد. در ابتدا کاربر تعداد فر آیند هایی را که میخواهد به آرایه اضافه کند به عنوان آرگومان به این برنامه وارد می کند. برخی از فر آیندها را فورک می کند و مقدار حافظه متفاوتی را روی هر یک از آن ها ذخیره می کند. و قبل از پایان این فر آیند ، سیستم proc\_dump را فراخوانی می کند تا آرایه و proc\_info را پر کند. سپس این آرایه را چاپ می کند. (که البته با استفاده از سیستم کال ما سورت شده می باشد) البته که ما باید بر ای اینکه از فر آیند های zombie جلوگیری کنیم آن ها را بکشیم و منتظر فرزند آوری باشیم که این اتفاق رخ ندهد.

#### : test.c

ابتدا وقتی که یک عدد را از ورودی به عنوان تعداد process ها گرفتیم یک حلقه به همین تعداد ایجاد می کنیم تا بتوانیم به همین اندازه process ایجاد کنیم و در هر iteration از fork استفاده می کنیم تا یک process جدید ایجاد شود. حال زمانی که این process ها را تولید کر دیم یک عدد random به عنوان حافظه به آن ها می دهیم مقدار آن حافظه را با process می کنیم. سپس چون که خواسته ما این است که process ها در حالت مقدار آن حافظه را با RUNNABLE بماند یک (1) while می گذاریم که شرطش همیشه true می باشد و process ها به اتمام نمی رسند و ما به خواسته خود می رسیم. بعد از اینکه حلقه ما تمام شد جهت اطمینان برای تمامی process ها بیک sleep ایجاد می کنیم تا همه process ها را اینکه جاز می کنیم و سپس با دستور (1) و اودنامه به پایان می رسد.

```
#include "types.h"
#include "param.h"
#include "memlayout.h"
#include "mmu.h"
#include "proc.h"
#include "user.h"
#include "x86.h"
int main(int argc, const char *argv[]){
    int pcount = atoi(argv[1])-1;
    int pids[NPROC];
    for (int i = 0; i < pcount; ++i)
        pids[i] = fork();
        if(!pids[i]){
            int random num = ((i+1)*123456+(pcount-i)*654321);
            char *data = malloc(sizeof(char) * random num);
            memset(data, random num, sizeof(char) * random num);
           while (1)
               1}
    sleep(25);
    proc dump();
    for (int i = 0; i < pcount; ++i){
       kill(pids[i]);
       wait();
    }exit();
```

#### : Makefile

حال همانطور که در داک پروژه توضیح داده شده است ، نام فایل تست خودم را به UPROGS و EXTRA اضافه کردم تا کاربر بتواند با وارد کردن "test" برنامه را اجرا کند و سپس تست را وارد کند و برنامه اجرا بشود:

```
UPROGS=\
    cat\
     echo\
    forktest\
    grep\
    init\
    kill\
     ln\
    ls\
     mkdir\
     rm\
     shl
    stressfs\
    usertests
    WC\
     test\
    zombie\
fs.img: mkfs README $(UPROGS)
    ./mkfs fs.img README $(UPROGS)
```

```
EXTRA=\
mkfs.c ulib.c user.h cat.c echo.c forktest.c grep.c kill.c\
ln.c ls.c mkdir.c rm.c stressfs.c usertests.c wc.c test.c zombie.c\
printf.c umalloc.c\
README dot-bochsrc *.pl toc.* runoff runoff.list\
.gdbinit.tmpl gdbutil\
```

## : output

پس از اینکه تمامی مراحل تعریف سیستم کال – ایجاد کردن سیستم کال – تعریف تابع سورت و ...)به پایان رسید حال باید برنامه خود را با توجه به تستی که برای آن نوشتیم تست کنیم و یک خروجی از آن بگیریم تا مطمئن شویم که سیستم کال ما به درستی کار می کند و و جی به ما نشان می دهد کال ما به درستی کار می کند و در خروجی به ما نشان می دهد

```
$ test 10
pid: 10 => memsize: 12288
pid : 19 => memsize : 1777728
pid : 18 => memsize : 2308592
pid : 17 => memsize : 2839456
pid : 16 => memsize : 3370320
pid : 15 => memsize : 3901184
pid : 14 => memsize : 4432048
pid : 13 => memsize : 4962912
pid : 12 => memsize : 5493776
pid : 11 => memsize : 6024648
```

https://stackoverflow.com/questions/47744641/how-to-initialize-a-globe-struct-in-xv6 https://www.geeksforgeeks.org/xv6-operating-system-adding-a-new-system-call/https://www.guru99.com/system-call-operating-system.html

#### : resources

# باتشكر از توجه شما