Repository Link: <https://github.com/SamanEN/Operating-System-Lab-Projects>

Latest Commit Hash: <hash>

# مقدمه

## بررسی استفاده از فراخوانی‌های سیستمی در کتابخانه‌ها (متغیر ULIB)

متغیر ULIB در Makefile متشکل از 4 آبجکت فایل به صورت زیر است:

ULIB = ulib.o usys.o printf.o umalloc.o

سورس هر کدام از فایل‌ها را بررسی می‌کنیم:

* ulib.c : این فایل شامل توابع کمکی:

strcpy, strcmp, strlen, memset, strchr, gets, stat, atoi, memmove

که در user.h دیکلر شده‌اند می‌باشد. از بین اینها، در دو تابع gets و stat از فراخوانی سیستمی استفاده شده است.

در تابع gets، از تابع سیستمی read استفاده شده است چون قرار است که یک خط از stdin را بخواند.

در تابع stat، از توابع سیستمی open, fstat, close استفاده شده است. به ترتیب، ابتدا با open فایلی باز می‌کند، سپس با fstat، metadata آن فایل (فیلدهای struct fstat مانند سایز فایل) را می‌گیرد. در نهایت با استفاده از close فایل را می‌بندد.

* usys.S : اینجا usys.o با استفاده از کد اسمبلی تولید می‌شود. در ابتدای این فایل یک ماکرو داریم:

#define SYSCALL(name) \  
 .globl name*; \*  
 name: \  
 movl $SYS\_ ## name, %eax*; \*  
 int $T\_SYSCALL*; \*  
 ret

سپس به ازای هر سیستم کال، این ماکرو با name آن استفاده می‌شود. مثلا برای SYSCALL(read) داریم:

.globl read*;*  
read:  
 movl $SYS\_read, %eax*; # SYS\_read (syscall.h) == 5*  
 int $T\_SYSCALL*; # T\_SYSCALL (traps.h) == 64*  
 ret

که همان اینستراکشن‌های لازم برای یک سیستم کال است.

برای فراخوانی این label ها در سطح سی، توابعی در user.h دیکلر شده‌اند.

ابتدا عدد سیستم کال به رجیستر EAX ریخته می‌شود و سپس INT 64 زده می‌شود. پس یک interrupt رخ داده و تابع trap صدا می‌شود و از آنجا که یک system call است به تابع syscall می‌رود. در آنجا مقدار EAX خوانده شده و می‌فهمد کدام سیستم کال را باید اجرا کند که اینجا تابع sys\_read است.

* printf.c : در این فایل تابع printf تعریف شده است که دیکلر آن در user.h است.

در این فایل دو تابع کمکی static به نام‌های putc و printint هم وجود دارد که printf و printint در نهایت putc را صدا می‌زنند.

تابع putc یک کاراکتر را با استفاده از تابع سیستمی write پرینت می‌کند.

* umalloc.c : در این فایل تابع malloc تعریف شده است که دیکلر آن در user.h است.

این تابع برای تخصیص حافظه استفاده می‌شود و در نهایت با استفاده از سیستم کال sbrk فضای پردازه را افزایش می‌دهد.

## انواع روش دسترسی سطح کاربر به هسته در لینوکس

دسترسی به سطح هسته با رخ دادن یک interrupt انجام می‌پذیرد. Interruptها می‌توانند نرم‌افزاری و یا سخت‌افزاری باشند که به interruptهای نرم‌افزاری trap نیز گفته می‌شود.

* Interruptهای سخت‌افزاری: اینگونه interruptها از طریق سخت‌افزارها (معمولا I/O) رخ می‌دهند و به صورت asynchronous هم اجرا می‌شوند. برای مثال زمانی که در کیبورد کلیدی را فشار می‌دهیم، موس را حرکت می‌دهیم و یا یک packet از طریق شبکه به ما می‌رسد، یک interrupt رخ می‌دهد.
* Interruptهای نرم‌افزاری (trap): این interrupt‌ها توسط یک برنامه و به صورت synchronous رخ می‌دهند. trapها انواع مختلفی دارند:
* System Call: فراخوانی‌های سیستمی که پیش‌تر در مورد آن‌ها صحبت شده است.
* Exception: استثناها نظیر تقسیم بر 0 و یا دسترسی بدون مجوز به حافظه.
* Signal: سیگنال‌ها در لینکوس انواع مختلفی دارند که پرکاربردترین آن‌ها عبارتند از SIGINT و SIGKILL و SIGTERM.

در لینکوس تعدادی Pseudo-File-System نظیر /proc، /dev و /sys وجود دارد که یک اینترفیس برای ساختار داده‌های هسته در اختیار ما قرار می‌دهد. در نتیجه، استفاده از این فایل سیستم‌ها نیز، نیازمند دسترسی به هسته است.

# سازوکار اجرای فراخوانی سیستمی

# بخش سخت افزاری و اسمبلی

## آیا همه تله‌ها را می‌شود با سطح دسترسی DPL\_USER فعال نمود؟

خیر؛ اگر کاربر سعی کند تله‌ای دیگر را فعال کند، xv6 به او اجازه نداده و کاربر استثناء protection exception را خواهد دید. دلیل این موضوع این است که ممکن است در برنامه کاربر مشکلی وجود داشته باشد و یا کاربر قصد سؤاستفاده داشته باشد. اگر کاربر امکان اجرای این تله‌ها را داشت به راحتی می‌توانست به هسته دسترسی داشته باشد که در نتیجه آن امنیت سیستم به خطر می‌افتاد.

## چرا در صورت تغییر سطح دسترسی، ss و esp روی پشته push می‌شوند؟

در کل دو پشته کاربر[[1]](#footnote-1) و هسته[[2]](#footnote-2) داریم. هنگامی که یک تله فعال می‌شود و در نتیجه آن تغییر سطح دسترسی صورت می‌گیرد، برای آنکه سیستم بتواند به کد و ساختارهای داده هسته دسترسی یابد، باید از پشته هسته استفاده کند. بنابراین ابتدا باید esp و ss که به پشته فعلی اشاره دارند ذخیره شوند؛ پس از آن این دو رجیستر برای اشاره به پشته هسته استفاده خواهند شد. بعد از اتمام رسیدگی به تله، مقادیر قدیمی این دو رجیستر بازیابی شده و برنامه کاربر از همان جای قبلی ادامه خواهد یافت.

در صورتی که سطح دسترسی تغییر نیابد، از آنجا که همچنان با همان پشته قدیمی کار می‌کنیم، نیازی به ذخیره این دو رجیستر نخواهیم داشت.

# بخش سطح بالا و کنترل‌کننده زبان سی تله

## توضیح توابع دسترسی به پارامترهای فراخوانی سیستمی

توابع argint، argptr و argstr برای دسترسی به پارامتر‌های فراخوانی سیستمی تعریف شده‌اند که در بخش زیر هر یک به اختصار توضیح داده شده است. لازم به ذکر است که تمامی این توابع در مقابل آرگومان غیرمجاز، مقدار -1 را بازمی‌گردانند.

* تابع argint: این تابع ابتدا آدرس آرگومان n-ام ورودی در حافظه را محاسبه می‌کند. می‌دانیم استک از آدرس بیشتر به سمت آدرس کمتر پر می‌شود و همچنین آدرس نقطه بازگشت از تابع، آخرین مقداری است که در استک پوش شده است و آرگومان‌های ورودی تابع قبل از آن قرار گرفته‌اند. از طرفی، آدرس سر استک در رجیستر esp ذخیره شده است. پس می‌توان گفت آدرس آرگومان n-ام ورودی تابع از رابطه زیر بدست می‌آید:

در نهایت این آدرس به همراه پوینتر به حافظه مد نظر برای مقدار int به تابع fetchint ارسال می‌شود. این تابع ابتدا بررسی می‌کند آدرس ارسالی + 4 بایت (اندازه int) در حافظه پردازه باشد و در صورت تایید، آرگومان دوم را مقداردهی می‌کند.

* تابع argptr: این تابع ابتدا به کمک تابع argint آدرس پوینتر موردنظر را دریافت می‌کند. سپس، آرگومان سوم که سایز پوینتر است را نیز به کمک تابع argint دریافت می‌کند و بررسی می‌کند که پوینتر با سایز داده شده در حافظه پردازه قرار داشته باشد. در نهایت، اگر مشکلی وجود نداشت، آرگومان دوم را مقداردهی می‌کند.
* تابع argstr: این تابع ابتدا به کمک تابع argint، آدرس ابتدای رشته را مشخص می‌کند و سپس این مقدار را به تابع fetchstr پاس می‌دهد. این تابع ابتدا بررسی می‌کند آدرس داده شده در حافظه پردازه باشد و سپس، مقدار آرگومان دوم را برابر با این پوینتر قرار می‌دهد. در نهایت، از ابتدای پوینتر شروع به پیمایش می‌کند و در صورت رسیدن به کاراکتر نال (‘\0’)، طول رشته و در صورت رسیدن به انتهای حافظه پردازه، مقدار -1 را برمی‌گرداند.

تمامی این توابع بررسی می‌کنند که آدرس داده شده حتما در حافظه پردازه قرار گیرد که یک پردازه نتواند به حافظه پردازه دیگری دسترسی پیدا کند زیرا این اتفاق ممکن است باعث مشکلات امنیتی و یا باگ در پردازه‌های دیگر شود.

برای مثال می‌توانیم [فراخوانی سیستمی](#usys_read) sys\_read را بررسی کنیم. این فراخوانی سیستمی مربوط به تابع read است:

read(int fd, void\* buffer, int max)

در این تابع آرگومان دوم بافری است که مقدار خوانده شده در آن قرار می‌گیرد و آرگومان سوم برابر است با حداکثر تعداد بایت‌هایی که قرار است خوانده شود. در صورتی که سیستم عامل پیش از خواندن این تعداد بایت به EOF برسد، عملیات خواندن از فایل را پایان می‌دهد. تابع sys\_read به صورت زیر تعریف شده است:

int  
sys\_read(void)  
{  
 struct file \*f;  
 int n;  
 char \*p;  
  
 if(argfd(0, 0, &f) < 0 || argint(2, &n) < 0 || argptr(1, &p, n) < 0)  
 return -1;  
 return fileread(f, p, n);  
}

تابع ذکر شده ابتدا به کمک تابع argfd (این تابع ابتدا با استفاده از تابع argint مقدار fd که آرگومان اول تابع read است را دریافت می‌کند و معتبر بودن این file descriptor را بررسی می‌کند) مقدار file descriptor را دریافت می‌کند، سپس ابتدا آرگومان سوم (max) را به کمک تابع argint دریافت می‌کند و در نهایت به کمک تابع argptr بررسی می‌کند کل فضای آدرس‌دهی از ابتدای پوینتر به بافر (آرگومان دوم) تا انتهای آن (به طول max)، در حافظه پردازه قرار گیرد.

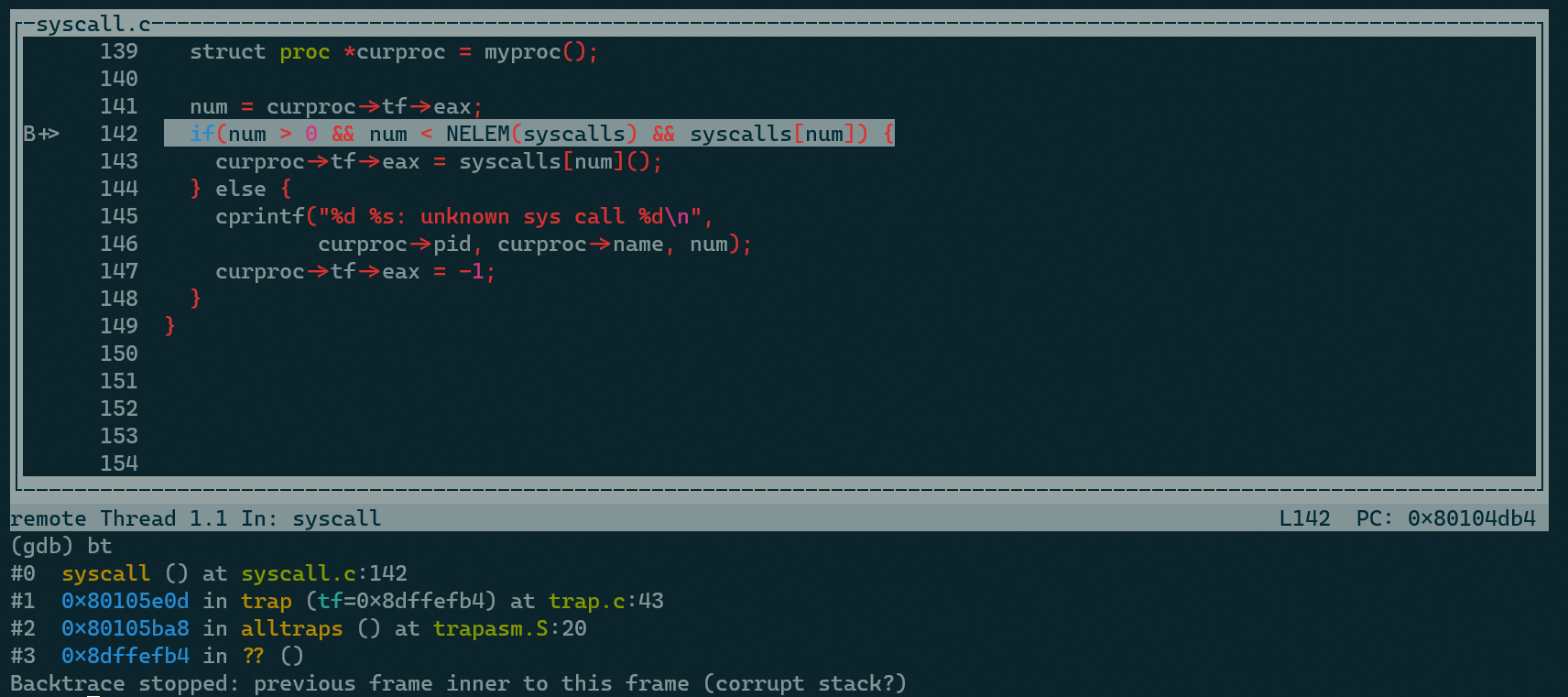
اگر این بررسی انجام نمی‌شد، ممکن بود در یک برنامه از تابع read با مقدار max بزرگ و برای فایلی بزرگ استفاده شود. در این صورت، هنگام خواندن از فایل و نوشتن در بافر، سیستم عامل از حافظه پردازه خارج می‌شد و در حافظه پردازه دیگری شروع به نوشتن می‌کرد که این مورد ممکن است باعث رخ دادن مشکلات بسیار زیادی شود. البته لازم به ذکر است که اگر مقدار max از طول بافر بیشتر باشد ولی از حافظه پردازه بیرون نزند، همچنان می‌تواند باعث overflow شدن بافر و درنتیجه ایجاد باگ در پردازه شود.

# بررسی گام‌های اجرای فراخوانی سیستمی در سطح کرنل توسط gdb

ابتدا یک برنامه سطح کاربر به شکل زیر و به نام pid نوشته شد که اجرای برنامه، pid پردازه فعلی را به می‌دهد.

#include "types.h"  
#include "user.h"  
  
int main(int argc, char\* argv[]) {  
 int pid = getpid();  
 printf(1, "Process ID: %d\n", pid);  
 exit();  
}

پس از بالا آمدن سیستم عامل، یک breakpoint در خط 142 فایل syscall.c قرار داده شد. با اجرای برنامه pid، دیباگر در خط ذکر شده متوقف می‌شود. در نهایت، با اجرای دستور bt (backtrace)، به خروجی زیر می‌رسیم:



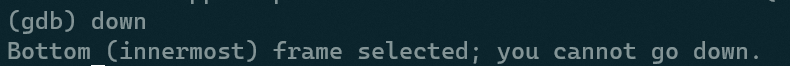
دستور bt در واقع call stack برنامه در لحظه کنونی را نشان می‌دهد. هر تابعی که صدا زده می‌شود یک stack frame مخصوص به خودش را می‌گیرد که متغیرهای محلی و آدرس بازگشت و غیره در آن قرار دارند. خروجی این دستور در هر خط یک stackframe را نشان می‌دهد که به ترتیب از درونی‌ترین frame که در آن قرار داریم شروع می‌شود.

یک فراخوانی سیستمی برای تعریف و اجرا مراحل زیر را طی می‌کند:

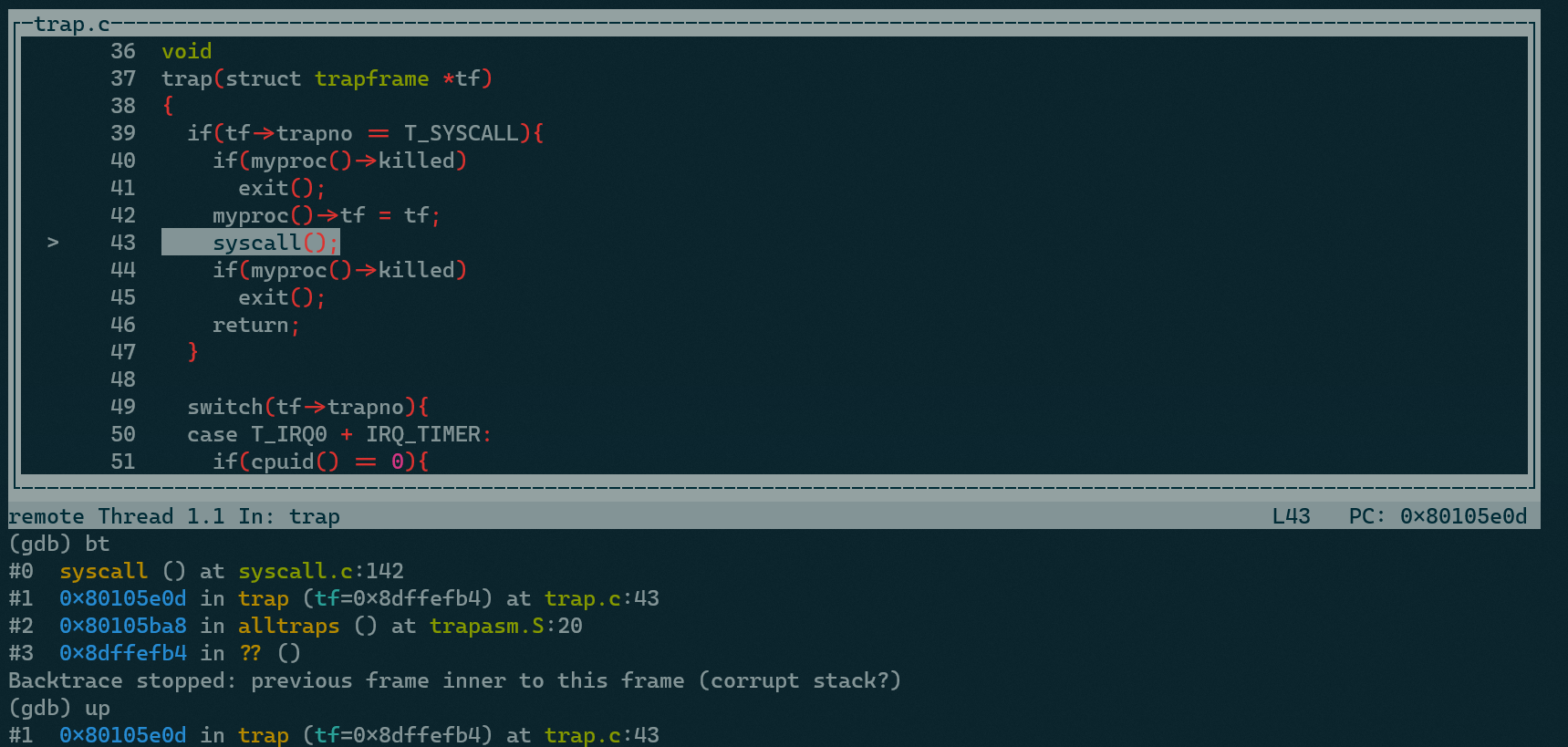
1. در فایل syscall.h یک عدد برای سیستم کال مورد نظر انتخاب شده است.
2. در فایل user.h شناسه سیستم کال مورد نظر نوشته شده است.
3. در فایل usys.S تعریف سیستم کال در زبان اسمبلی انجام می‌شود (ابتدا شماره سیستم کال در رجیستر eax قرار می‌گیرد و سپس دستور int 64 اجرا می‌شود).
4. تعریف vector64 در فایل vectors.S انجام شده است که با اجرای دستور int 64 در مرحله قبل، وارد این بخش می‌شویم. در نهایت پس از push شدن مقدار 64، به بخش alltraps در فایل trapasm.S هدایت می‌شویم.
5. بخش alltraps ابتدا trap frame مربوطه را می‌سازد و آن را در استک push می‌کند. سپس تابع trap در فایل trap.c را فراخوانی می‌کند.
6. تابع trap پس از اینکه متوجه می‌شود فراخوانی مربوط به یک سیستم کال است، trap frame پوش شده در استک (آرگومان تابع) را به عنوان trap frame پردازه فعلی قرار می‌دهد و سپس تابع syscall را صدا می‌زند.
7. تابع syscall در فایل syscall.c قرار دارد. در این فایل ابتدا یک آرایه syscalls تعریف شده که شماره مربوط به سیستم کال را به تابع آن مپ می‌کند. تابع syscall نیز پس از خواندن شماره سیستم کال که در فیلد eax در trap frame پردازه فعلی قرار دارد، تابع مربوط به آن را صدا می‌زند و خروجی این تابع را در فیلد eax در trap frame پردازه فعلی ذخیره می‌کند.

همانطور که در [تصویر](#bt_output) دیده شد، خروجی دستور bt مراحل 5 تا 7 را نشان می‌دهد (تا پیش از مرحله 5 هیچ فراخوانی تابعی وجود نداشته و در نتیجه در call stack نیز داده‌ای وجود ندارد).

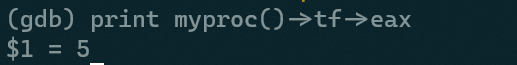
احتمالا منظور از استفاده از دستور down، در واقع دستور up بوده است زیرا زمانی که در داخلی‌ترین frame قرار داریم، در صورت استفاده از دستور down به ارور زیر برمی‌خوریم:



با استفاده از دستور up می‌توانیم به یک frame (تابع) عقب‌تر بازگردیم که در اینجا نقطه فراخوانی تابع syscall در تابع trap فایل trap.c مد نظر است:



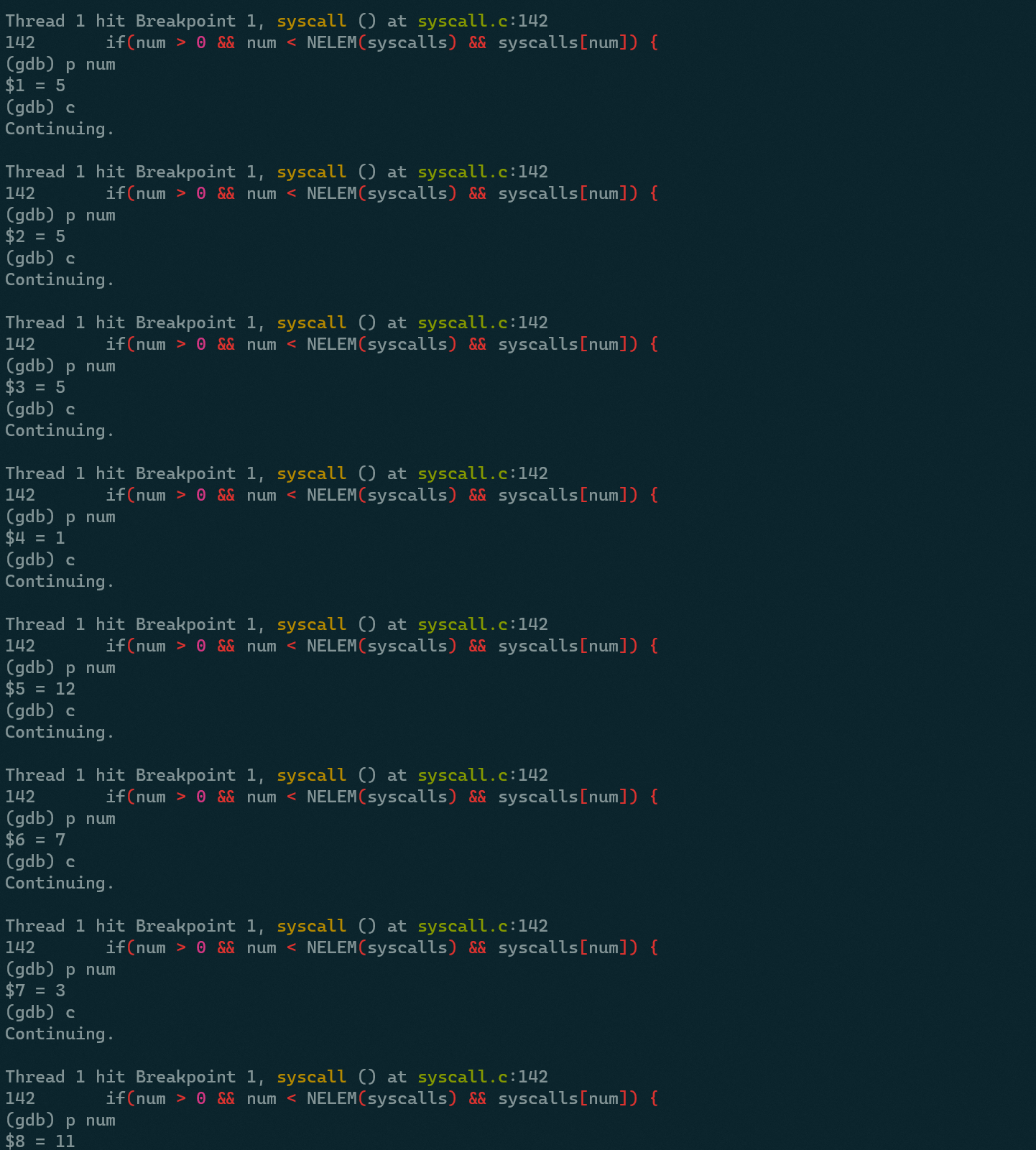
می‌دانیم شماره فراخوانی سیستمی getpid برابر با 11 است. با خواندن محتوای رجیستر eax به مقدار 5 می‌رسیم که شماره سیستم کال مد نظر ما نیست:



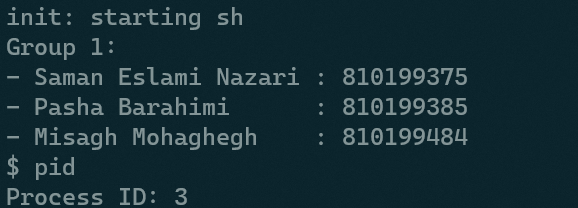
دلیل این اتفاق این است که پیش از رسیدن به فراخوانی سیستمی getpid، فراخوانی‌های سیستمی دیگری نظیر read (برای خواندن دستور تایپ شده در ترمینال) اجرا می‌شوند. با اجرای چندباره دستور c (continue) و خواندن محتوای رجیستر eax، موارد زیر به ترتیب طی می‌شوند:

1. سیستم کال شماره 5 (read): این سیستم کال چندین بار اجرا می‌شود تا دستور تایپ شده در ترمینال به طور کامل خوانده شود.
2. سیستم کال شماره 1 (fork): این سیستم کال برای ایجاد پردازه جدید جهت اجرای برنامه سطح کاربر اجرا می‌شود.
3. سیستم کال شماره 12 (sbrk): این سیستم کال جهت تخصیص حافظه به پردازه ایجاد شده اجرا می‌شود.
4. سیستم کال شماره 7 (exec): این سیستم کال برای اجرای برنامه pid در پردازه ایجاد شده اجرا می‌شود.
5. سیستم کال شماره 3 (wait): این سیستم کال در پردازه پدر اجرا می‌شود و هدف آن، انتظار برای پایان یافتن اجرای پردازه فرزند (pid) است.
6. سیستم کال شماره 11 (getpid): این سیستم کال مربوط به برنامه سطح کاربر ذکر شده است.

پس از این مرحله، تعدای سیستم کال دیگر جهت چاپ خروجی برنامه در ترمینال اجرا می‌شود.



در نهایت خروجی برنامه pid به شکل زیر خواهد بود:



# find\_largest\_prime\_factor

برای اضافه کردن این فراخوانی سیستمی، در ابتدا تابع در دسترس کاربر را در user.h دیکلر می‌کنیم:

int find\_largest\_prime\_factor(void);

این تابع باید در اصل ورودی int بگیرد ولی از آنجا که می‌خواهیم آرگومان‌ها را با استفاده از رجیسترها پاس بدهیم در خود تابع ورودی‌ای نمی‌گیریم و از استک استفاده نمی‌کنیم.

حال تعریف این تابع را در usys.S انجام می‌دهیم:

SYSCALL(find\_largest\_prime\_factor)

ماکرو SYSCALL این خط را به کد زیر تبدیل می‌کند:

.globl find\_largest\_prime\_factor*;*  
find\_largest\_prime\_factor:  
 movl $SYS\_find\_largest\_prime\_factor, %eax*;*  
 int $T\_SYSCALL*;*  
 ret

اینجا SYS\_find\_largest\_prime\_factor عدد سیستم کال می‌باشد که در syscall.h باید اضافه کنیم:

#define SYS\_find\_largest\_prime\_factor 22

حال باید تابع در سطح کرنل را پیاده‌سازی کنیم. ابتدا دیکلر تابع را در syscall.c می‌نویسیم و سپس آن را به آرایه مپ شماره سیستم کال به تابع اضافه می‌کنیم:

extern int sys\_find\_largest\_prime\_factor(void);

و در انتهای آرایه syscalls:

[SYS\_find\_largest\_prime\_factor] sys\_find\_largest\_prime\_factor,

تعریف تابع‌های سیستمی در فایل‌های sysproc.c و sysfile.c بنا بر عملکرد دستور قرار گرفته‌اند. از آنجا که این تابع ربطی به آن دو ندارد، آن را در فایل جدید sysutils.c قرار می‌دهیم:

int sys\_find\_largest\_prime\_factor(void) {  
 return largest\_prime\_factor(myproc()->tf->ebx);  
}

این تابع مقدار رجیستر ebx که به عنوان رجیستر آرگومان اول انتخاب کرده‌ایم را گرفته و به تابع استتیک largest\_prime\_factor که در همین فایل تعریف شده و محاسبات ریاضی برای به دست آوردن بزرگ‌ترین مقسوم‌علیه اول را انجام می‌دهد، داده می‌شود. در صورتی که عدد از 1 کمتر باشد تابع -1 ریترن می‌کند.

از آنجا که فایل جدیدی ساختیم باید sysutils.o را به متغیر OBJS اول Makefile اضافه کنیم.

حال برای تست و اجرای این فراخوانی سیستمی، یک برنامه سطح کاربر می‌سازیم که در آرگومان کامندلاین عددی را می‌گیرد و بزرگ‌ترین مقسوم‌علیه اول آن را پرینت می‌کند. فایل find\_largest\_prime\_factor.c را ساخته و \_find\_largest\_prime\_factor را به متغیر UPROGS در Makefile اضافه می‌کنیم.

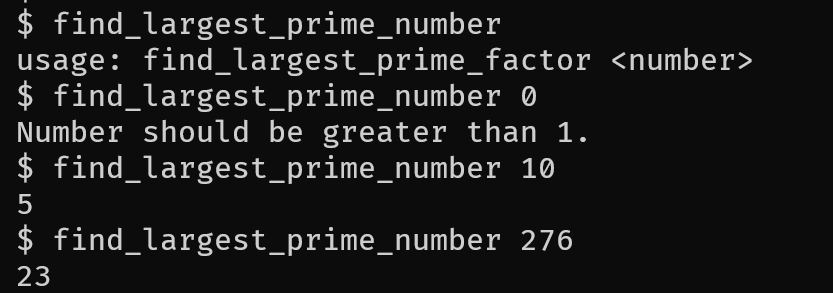
قسمت مهم این فایل این تابع است:

int flpf\_syscall(int num) {  
 int prev\_ebx;  
  
 *// Save ebx in prev\_ebx to restore later.*  
 *// Move num to ebx.*  
 asm volatile(  
 "movl %%ebx, %0\n\t"  
 "movl %1, %%ebx"  
 : "=r"(prev\_ebx)  
 : "r"(num)  
 );  
  
 int result = find\_largest\_prime\_factor();  
  
 *// Restore ebx.*  
 asm volatile(  
 "movl %0, %%ebx"  
 :: "r"(prev\_ebx)  
 );  
  
 return result;  
}

برای اجرای سیستم کال find\_largest\_prime\_factor که در user.h دیکلر کرده‌ایم، باید به صورت دستی، آرگومان که عدد مورد نظر است را به رجیستر EBX بریزیم.

برای این کار از GCC Extended Inline Assembly استفاده می‌کنیم و در ابتدا، مقدار کنونی رجیستر EBX را در متغیری ذخیره کرده و مقدار آرگومان را در آن می‌ریزیم. سپس سیستم کال را انجام می‌دهیم و مقدار رجیستر را به حالت قبلی‌اش بر می‌گردانیم.

نمونه اجرای برنامه:



# پیاده‌سازی فراخوانی‌های سیستمی

## فراخوانی سیستمی تغییر سایز فایل

## فراخوانی سیستمی لیست پردازه‌های فراخواننده

## فراخوانی سیستمی گرفتن پردازه پدر

برای اضافه کردن این فراخوانی سیستمی، در ابتدا تابع در دسترس کاربر را در user.h دیکلر می‌کنیم:

int get\_parent\_pid(void);

این تابع آرگومان ورودی ای نمی‌گیرد. حال تعریف این تابع را در usys.S انجام می‌دهیم:

SYSCALL(get\_parent\_pid)

ماکرو SYSCALL این خط را به کد زیر تبدیل می‌کند:

.globl get\_parent\_pid*;*  
get\_parent\_pid:  
 movl $SYS\_get\_parent\_pid, %eax*;*  
 int $T\_SYSCALL*;*  
 ret

O

اینجا SYS\_get\_parent\_pid عدد سیستم کال می‌باشد که در syscall.h باید اضافه کنیم:

#define SYS\_get\_parent\_pid 25

حال باید تابع در سطح کرنل را پیاده‌سازی کنیم. ابتدا دیکلر تابع را در syscall.h می‌نویسیم و سپس آن را به آرایه مپ شماره سیستم کال به تابع اضافه می‌کنیم:

extern int sys\_get\_parent\_pid(void);

و در انتهای آرایه syscalls:

[SYS\_get\_parent\_pid] sys\_get\_parent\_pid,

تعریف تابع‌های سیستمی در فایل‌های sysproc.c و sysfile.c بنا بر عملکرد دستور قرار گرفته‌اند. از آنجا که این تابع به process ربط دارد، آن را در فایل sysproc.c قرار می‌دهیم:

int  
sys\_get\_parent\_pid(void)  
{  
 return myproc()->parent->pid;  
}

return largest\_prime\_factor(myproc()->tf->ebx);  
}

O

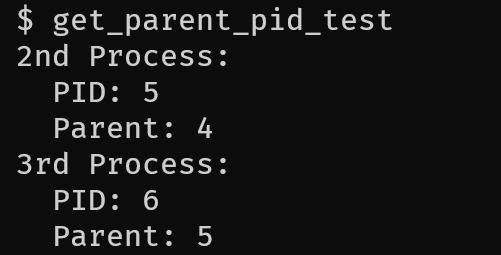
این تابع فیلد parent از پردازه کنونی (که در struct proc ذخیره شده است و تایپ اش نیز همین است) را گرفته و فیلد pid آن را ریترن می‌کند.

حال برای تست و اجرای این فراخوانی سیستمی، یک برنامه سطح کاربر می‌سازیم که سه نسل پردازه می‌سازد و برای پردازه‌های دوم و سوم، PID پدرشان را پرینت می‌کند. فایل get\_parent\_pid\_test.c را ساخته و \_get\_parent\_pid\_test را به متغیر UPROGS در Makefile اضافه می‌کنیم.

#include "types.h"  
#include "user.h"  
  
void third() {  
 printf(1, "3rd Process:\n PID: %d\n Parent: %d\n", getpid(), get\_parent\_pid());  
 exit();  
}  
  
void second() {  
 printf(1, "2nd Process:\n PID: %d\n Parent: %d\n", getpid(), get\_parent\_pid());  
 int forkpid = fork();  
 if (forkpid > 0) {  
 wait();  
 }  
 else if (forkpid == 0) {  
 third();  
 }  
 else {  
 printf(2, "Failed to create 3rd process.\n");  
 }  
 exit();  
}  
  
int main(int argc, char\* argv[]) {  
 int forkpid = fork();  
 if (forkpid > 0) {  
 wait();  
 }  
 else if (forkpid == 0) {  
 second();  
 }  
 else {  
 printf(2, "Failed to create 2nd process.\n");  
 }  
 exit();  
}

با استفاده از تابع سیستمی fork، یک بار در پردازه اول و باری در پردازه دوم، سه نسل پردازه تولید می‌کنیم. پس از هر fork در پدر، از تابع wait استفاده می‌کنیم که تا خروج پردازۀ فرزند صبر کند. در فرزندان با استفاده از سیستم کال‌های getpid و get\_parent\_pid که پیاده‌سازی کردیم مقادیر را پرینت می‌کنیم.

نمونه اجرای برنامه:



1. User stack [↑](#footnote-ref-1)
2. Kernel stack [↑](#footnote-ref-2)