

پیاده سازی سیستم کال تاریخچه

فاطمه راق (۴۰۰۱۳۰۴)

### مقدمه

### سيستم كال جيست؟

سیستم عامل در دو حالت عمل میکند: حالت هسته و حالت کاربر. دستورات اختصاصی مانند OUT و OUT تنها در حالت هسته اجرا می شوند، در حالی که دستورات غیر اختصاصی یا عادی در حالت کاربر اجرا می شوند. فر آیندهای کاربر در فضای آدرس پایین با امتیازات هسته قرار دارد، که جلوگیری از دسترسی مستقیم توسط فر آیندهای کاربر را فراهم میکند. با این حال، برای وظایفی مانند دسترسی به سختافزار، برنامههای کاربر نیاز به ارتباط با سیستم عامل دارند که به دلیل مسائل امنیتی منابع را مدیریت میکند. سیستم کالها به عنوان یک پل عمل میکنند که به برنامههای کاربر اجازه درخواست دسترسی به سختافزار و منابع دیگر را میدهند. سیستم کالها توسط سیستم عامل پشتیبانی می شوند و به کاربران اجازه انجام وظایف مختلف از طریق آنها را میدهند.در این پروژه قصد پیاده سازی دو سیستم کال تاریخچه و top command را بر روی سیستم عامل XV6 داریم.

سیستم عامل XV6 به منظور آهداف آموزشی در دوره مهندسی سیستمهای عامل دانشگاه MIT و همچنین در دوره طراحی سیستمهای عامل دانشگاه شور XV6 به منظور آهداف آموزشی در دوره مهندسی سیستمهای عامل دانشگاه ژورجیا تک و در بسیاری از دیگر مؤسسات استفاده می شود. XV6 یک پیادهسازی دوباره از Unix Version 6)) دنیس ریچی و کن تامپسون است. XV6 به طور میانبر ساختار و سبک V6 را دنبال میکند، اما برای یک چندپردازنده مبتنی بر X86 با استفاده از ANSI C بیادهسازی شده است.

# بخش اول - سیستم کال history

### Syscall.c

. این فایل شامل آر ایه ای از اشاره گرهای تابع بر ای تمام تو ابع سیستم کال است. سیستم کال هیستوری را به موارد زیر اضافه می کنیم. بیاده سازی این سیستم کال در این فایل انجام نمی شود بلکه فقط بروتوتایی آن را در این فایل اضافه می کنیم.

```
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 int sys history(void);
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 mkdir] sys mkdir,
[SYS close] sys close,
[SYS_history] sys_history,
```

## Syscall.h

در فایل syscall.c یک آرایه از اشارهگرهای تابع وجود دارد. برای اینکه به این آرایه دسترسی داشته باشیم، تعداد تماسهای سیستمی را در فایل syscall.h تعریف خواهیم کرد. این عدد برای indexing در آرایه اشارهگرهای تابع استفاده شود.

```
define SYS_mkdir 20#
define SYS_close 21#
define SYS_history 22#
```

#### sysproc.c

پیاده سازی سیستم کال هیستوری را در این فایل انجام می دهیم.

```
int
sys_history(void)
{
```

```
int historyId;
if (argint(0, &historyId) < 0)
    return -1;
if (historyId < 0 || historyId > MAX_HISTORY -1) {
    cprintf("Error: Invalid historyId. It should be between 0 and %d\n", MAX_HISTORY-1);
    return -1;
}
return history(historyId);
}
```

استخراج آرگومان: از تابع argint برای استخراج historyld از آرگومانهای تماس سیستمی استفاده میکند. در صورت عدم موفقیت در استخراج، یک خطا را بازمیگرداند.

بررسی میکند که historyld در محدوده معتبر قرار دارد یا خیر. اگر نه، یک پیام خطا را چاپ کرده و بازمیگرداند. مدیریت دستورات تاریخ: اگر historyld برابر با 1 نباشد(تا خود دستور history را ذخیره نکند)، تابع saveToHistory را صدا میزند تا دستور "history" را ذخیره کند.

تماس تابع: تابع history را با historyld استخراج شده فرا میخواند و نتیجه آن را بازمی گرداند.

پیاده سازی این سیستم کال به شکل کامل نمی تواند در sysproc انجام شود زیرا نیاز به تغییر تابع consolintr و افزودن historylock داریم.

فایل console را بررسی می کنیم.

```
char command[INPUT BUF];
          for (i = input.r; i < input.w; i++) {</pre>
            command[j++] = input.buf[i % INPUT BUF];
          command[j] = ' \setminus 0';
          saveToHistory(command);
release(&cons.lock);
if(doprocdump) {
  procdump(); // now call procdump() wo. cons.lock held
```

`consoleintr' یک تابع است که با وقوع وقفه های ورودی کنسول سر و کار دارد. این تابع یک اشارهگر تابع به نام 'getc را به عنوان آرگومان میپذیرد، که یک تابع برای دریافت یک کاراکتر از ورودی کنسول است.

پس از پردازش کاراکترها، قفل را آزاد میکند تا قسمتهای دیگر سیستم بتوانند به منابع مشترک دسترسی داشته باشند.

هنگامی که کلید Enter فشرده می شود ('n' == '\n')، دستور وارد شده را در تاریخچه ذخیره میکند با کپی کردن آن از بافر ورودی به یک آرایه جداگانه به نام 'command و سپس فراخوانی تابع 'saveToHistory'.

```
char bufferArray[MAX HISTORY][INPUT BUF];
   uint lengthArray[MAX HISTORY];
   uint lastCommandIndex;
   int numOfCommandsInMem;
   int currentHistory;
};
struct spinlock history lock;
struct HistoryBuffer historyBufferArray;
void history init(void) {
   initlock(&history_lock, "history");
   historyBufferArray.numOfCommandsInMem = 0;
   historyBufferArray.currentHistory = -1;
int skipHistoryCommand(char* command) {
   char* prefix = "history";
   int prefixLength = strlen(prefix);
   return (strncmp(command, prefix, prefixLength) == 0) ? 1 :-1;
void saveToHistory(char* command) {
   if (skipHistoryCommand(command)>0) {
   acquire(&history lock);
```

```
historyBufferArray.lastCommandIndex =
(historyBufferArray.lastCommandIndex + 1) % MAX HISTORY;
strncpy(historyBufferArray.bufferArray[historyBufferArray.lastCommandIndex
], command, INPUT BUF);
    historyBufferArray.lengthArray[historyBufferArray.lastCommandIndex] =
strlen(command);
    if (historyBufferArray.numOfCommandsInMem < MAX HISTORY) {</pre>
        historyBufferArray.numOfCommandsInMem++;
   historyBufferArray.currentHistory = -1;
    release(&history lock);
void printHistory(void) {
    int i;
    for (i = 0; i <= historyBufferArray.numOfCommandsInMem; i++) {</pre>
        cprintf("Command %d: %s\n", i + 1,
historyBufferArray.bufferArray[i]);
void printSortedHistory(void) {
    int i;
    for (i = 0; i < historyBufferArray.numOfCommandsInMem; i++) {</pre>
```

```
cprintf("%s",
historyBufferArray.bufferArray[(historyBufferArray.lastCommandIndex - i +
MAX HISTORY) % MAX HISTORY]);
int history(int historyId) {
   acquire(&history lock);
   if (historyId < 0 || historyId >
historyBufferArray.numOfCommandsInMem-1) {
        cprintf("Error: Invalid historyId. It should be between 0 and
%d\n", historyBufferArray.numOfCommandsInMem-1);
       release(&history lock);
       return -1;
   printSortedHistory();
   int index = (historyBufferArray.lastCommandIndex - historyId +
MAX HISTORY) % MAX HISTORY;
    cprintf("requested command: %s\n",
historyBufferArray.bufferArray[index]);
    release(&history lock);
```

این کد یک سیستم سادهای از بافر تاریخچه تعریف میکند که تاریخچه دستورات را نخیره و مدیریت میکند. اجازه دهید اجزای کلیدی و عملکردهای آن را توضیح دهم:

- 1. \*\*ساختار HistoryBuffer:\*\*
- `struct HistoryBuffer`: ساختار بافر تاریخچه را نمایان میکند. این شامل موارد زیر است:
- `bufferArray[MAX\_HISTORY][INPUT\_BUF`: یک بافر دایرهای برای ذخیره رشته های دستور.

- 'lengthArray[MAX\_HISTORY': یک آرایه برای ذخیره طول هر دستور در بافر.
- `lastCommandIndex': یک ایندکس به آخرین دستور ذخیره شده در بافر دایرهای.
  - `numOfCommandsInMem`: تعداد فعلى دستورات ذخيره شده در حافظه.
- `currentHistory`: ایندکسی که موقعیت فعلی در تاریخچه را نشان میدهد و به -1 مقدار دهی اولیه شده است.
  - `struct spinlock history\_lock`: یک قفل چرخشی برای همگامسازی دسترسی به بافر تاریخچه.
    - `struct HistoryBuffer historyBufferArray`: یک نمونه از بافر تاریخچه.

### \*\*:`history init` عانبه\*.2

- قفل تاریخچه را با استفاده از `initlock مقدار دهی اولیه میکند.
- مقدار های اولیه برای اعضای `numOfCommandsInMem` و `currentHistory` را تعبین میکند.

### 3. \*\*:`skipHistoryCommand` عنابع

- بررسی میکند که آیا یک دستور داده شده باید رد یا ذخیره شود بر اساس یک پیشوند ("history").
  - اگر دستور باید رد شود، 1 را برمیگرداند و در غیر این صورت -1.

## \*\*:`saveToHistory` ثابع.4

- یک دستور را در بافر تاریخچه ذخیره میکند و در صورتی که حاوی پیشوند مشخص شده باشد، از ذخیر هسازی آن خودداری میکند.
  - قفل تاریخچه را به دست می آورد.
  - ایندکس بافر دایرهای را افزایش میدهد.
  - دستور جدید را در بافر دایرهای ذخیره میکند.
  - طول آرایه و تعداد دستورات در حافظه را بهروزرسانی میکند.
    - قفل تاریخچه را آزاد میکند.

## \*\*:`printHistory` 5. \*\*نابع

- تاریخچه کامل دستورات را چاپ میکند.
- از طریق بافر تاریخچه حرکت کرده و هر دستور را چاپ میکند.

### 6. \*\*:`printSortedHistory`

- تاریخچه دستورات را به ترتیب معکوس چاپ میکند.
- از طریق بافر تاریخچه به صورت معکوس حرکت کرده و هر دستور را چاپ میکند.

### \*\*:`history` تابع.7

- دستور درخواستی را از بافر تاریخچه بر اساس شناسه تاریخچه چاپ میکند.
  - قفل تاریخچه را به دست می آورد.
- بررسی میکند که آیا شناسه تاریخچه داده شده در محدوده معتبر است یا خیر.
  - تاریخچه مرتب شده و دستور درخواستی را چاپ میکند.
    - قفل تاریخچه را آزاد میکند.

### Usys.s

برای اینکه برنامههای کاربری قادر به فراخوانی این تماس سیستمی شوند، نیاز به افزودن یک رابط کاربری وجود دارد. این رابط در فایل usys.S افزوده شده است. (پسوند فایلهای اسمبلی S.)

SYSCALL(sleep)

SYSCALL(uptime)

SYSCALL(history)

#### user.h

اکنون، نیاز است تا پروتوتایپ تابعی که برنامههای کاربری آن را صدا میزنند، افزوده شود. این پروتوتایپ در فایل user.h افزوده شده است.

```
int sleep(int);
int uptime(void);
int history(int);
```

این تابع به تماس سیستمی نگاشته شده است از آرایه تماسهای سیستمی که در فایل syscall.c با اندیس 22 تعریف شدهاند و این اندیس در syscall.c مشخص شده است.

اکنون که با موفقیت تماس سیستمی را به XV6 اضافه کردیم، نیاز است یک برنامهی کاربری کوچک بنویسیم تا این تماس سیستمی را صدا بزنیم.

### Makefile

آخرین مرحله برای اجرای این برنامه ی کاربری، نیاز است که فایل Makefile را اصلاح کنیم. نام فایل برنامه ی کاربری را بدون پسوند فایل در بخش UPROGS فایل اسلامه کنید.

```
UPROGS=\
    _cat\
    _grep\
    _zombie\
    _history\
```

برای هر سیستم کال یک فایل در کرنل نیز ایجاد شده است پس برای سیستم کال هیستوری نیز یک فایل به شکل زیر می سازیم, و در extra makefile قسمت .اضافه می کنیم

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 zombie.c\
printf.c umalloc.c\
history.c\
README dot-bochsrc *.pl toc.* runoff runoff1 runoff.list\
.gdbinit.tmpl gdbutil\
```

### History.c

```
#include "types.h"
#include "user.h"
```

```
int
main(int argc, char **argv)
{
  if(argc < 1 ) {
    printf(2, "usage: history history_id\n");
    exit();
}

int historyId = atoi(argv[1]);

if (history(historyId)<0) {
    printf(2, "Error: uable to retrive history with id %s\n", argv[1]);
}

exit();
}</pre>
```

این برنامه یک برنامه کاربری سطح کاربر می باشد که یک دستور history را با توجه به id history ارائه شده بازیابی و چاپ کند. این برنامه انتظار دارد که history id را به عنوان یک آرگومان خط فرمان دریافت کند و در صورت عدم موفقیت در بازیابی تاریخ، یک پیام خطا چاپ کند. پیام استفاده نادرست نمایش داده می شود اگر تعداد صحیح آرگومان ها به برنامه ارائه نشده باشد.