

بسمه تعالی

فاز اول پروژه سیستم‌های عامل

نگار رحمتی 88102026

نیلوفر صالحی 88110664

در این پروژه FreeBSD kernel را به وسیله‌ی اضافه کردن چند متغیر به کرنل تغییر دادیم.

در این فاز از پروژه فایل‌های زیر را تغییر دادیم:

`/usr/src/sys/sys/proc.h`

`/usr/src/sys/kern/kern_switch.c`

متغیر "int tickets"، به struct proc در proc.h اضافه شد و متغیر "int lottery_mode" به صورت global به kern_switch.c اضافه شد. برای دسترسی به این متغیرها چهار system call به صورت زیر تعریف کردیم:

`int setProcessTickets(int pid, int tickets);`

`int getProcessTickets(int pid);`

`int setLotteryMode(int mode);`

`int getLotteryMode(void);`

هر system call به فایل syscall.c اضافه کردیم. برای اجرا کردن دستور make این فایل‌ها را compile می‌کند و یک kernel loadable module می‌سازد (syscall.ko). با دستور kldload این module ها را load می‌کنیم.

ماژول `setProcessTickets(int pid, int tickets)` به این صورت عمل می‌کند که یک process خاص که با pid آن مشخص می‌شود را در نظر می‌گیرد. برای این کار از دستور pfind استفاده می‌کند. سپس متغیر tickets را که در بخش قبل تعریف کردیم برای آن مقدار دهی می‌کند.

ماژول `getProcessTickets(int pid)` هم به همین صورت عمل می‌کند با این تفاوت که مقدار متغیر tickets را برمی‌گرداند.

ماژول `setLotteryMode(int mode)` هم تقریباً به همین صورت است. این ماژول int mode را به عنوان ورودی می‌گیرد و متغیر lottery_mode که در بخش قبل تعریف کردیم را مقدار دهی می‌کند.

ماژول `getLotteryMode(void)` هم به همین صورت است با این تفاوت که مقدار `lottery_mode` را باز می‌گرداند.

تفاوت تابع‌هایی که در سطح کاربر اجرا می‌شوند با تابع‌های سطح کرنل در این است که تابع‌های سطح کاربر در "`priveledge mode`" اجرا نمی‌شوند. در واقع برای اینکه تابع اجرا بشود، کرنل `call` را `trap` می‌کند. وقتی تابعی از سطح کاربر فراخوانی می‌شود، `system entry vector` که همه‌ی `system call` ها را در خود دارد آن را `trap` می‌کند. هنگام اجرا تابع به "`priveledge mode`" تغییر می‌کند و `call` اجرا می‌شود.

مثلا در `printf`، هنگامی که کاربر دستور `printf` را `call` می‌کند، یک `system call` است که در `freeBSD kernel`، `trap` می‌شود. هنگامی که `printf` در کرنل `trap` شد، خروجی استاندارد `tty` است در حالی که در `userspace`، خروجی استاندارد `putty terminal` است. `printf` در `user space` در حالت `priveledge` نیست بنابراین نمی‌تواند در خروجی چاپ کند. اول باید در `kernel`، `trap` بشود. بنابراین خروجی استاندارد بسته به اینکه در چه `mode` ای باشیم متفاوت است و این موضوع تفاوت `printf` در سطح کاربر و کرنل را توجیه می‌کند.

`Syscall` دارای یک `load handler` است که `syscall` را `load` می‌کند. یک تابع اصلی دارد که یک `static int` بر می‌گرداند و `syscall` را در آن می‌نویسیم. همچنین یک `struct sysent` که اسم `syscall` و تعداد آرگومان‌ها در آن مشخص می‌شود.