

گزارش آزمایش دوم درس سیستم عامل

سیدعلی سادات اخوانی ۸۱۰۱۹۳۴۲۵

محمدحسین نوروزی ۸۱۰۱۹۳۴۹۹

محمد رضایی ۸۱۰۱۹۱۵۱۳

کارهایی که برای انجام این پروژه انجام دادیم:

- اضافه کردن ۳ سیستم کال گفته شده به هسته ی لینوکس
- پیاده سازی نحوه ی `iterate` بر روی تمامی `process` های در حال اجرای سیستم
- پیاده سازی پیدا کردن آدرس `path` فایل مربوط به `process`
- پیاده سازی نحوه ی کار با `linked list` هسته ی لینوکس و استفاده از ماکروها و توابع آن
- پیاده سازی سیستم `free` کردن حافظه
- نوشتن کد تست برای سیستم کال ها و کدهای زده شده
- پاسخ پرسش ها

مراحل اضافه کردن System Call به هسته ی لینوکس:

1. Modify the architecture specific sources to point to your syscall code.
2. Modify the generic source files to point to your syscall code.
3. Create the code for our system call.
4. Make sure the kernel will compile the code for our syscall.
5. Creating a custom syscall.

appending the line: `.long sys_hello_world` at the end of
`$linux/arch/x86/kernel/syscall_table_32.S`

appending the line `#define __NR_hello_world 333` after the line `#define __NR_inotify_init1 332` in the file `$linux/arch/x86/include/asm/unistd_32.h`.

iterate بر روی تمامی process های در حال اجرای سیستم

```
for_each_process(task)
```

پیاده‌سازی پیدا کردن آدرس path فایل مربوط به process

```
struct files_struct *current_files;
struct fdtable *files_table;
unsigned int *fds;
int i=0;
struct path files_path;
char *cwd;
char *buf = (char *)kmalloc(GFP_KERNEL,100*sizeof(char));
current_files = current->files;
files_table = files_fdtable(current_files);
while(files_table->fd[i] != NULL)
files_path = files_table->fd[i]->f_path;
cwd = d_path(&files_path,buf,100*sizeof(char));
printk(KERN_ALERT "Open file with fd %d %s", i,cwd);
```

پیاده‌سازی نحوه‌ی کار با linked list هسته‌ی لینوکس و استفاده از ماکروها و توابع آن

```
list_for_each(p, &(gb_file_array[hash_key]->list))

INIT_LIST_HEAD(&(gb_file_array[j]->list));

file_entity_init(task->pid, i, cwd, new_node);

list_add(&new_node->list, cur_head);
```

نوشتن کد تست برای سیستم‌کال‌ها و کدهای زده شده

```
#define sys_init_hash_table 339
#define sys_show_pid_fd 337
#define sys_free_hash_table 338
syscall(sys_init_hash_table, size);
syscall(sys_show_pid_fd, sag);
syscall(sys_free_hash_table);
```

پاسخ پرسش‌ها

سوال ۱:

0	stdin	Standard Input
1	stdout	Standard Output
2	stderr	Standard Error

سوال ۲:

۳ مورد مختلف برای تمام عملیات‌های IO وجود دارد. File, pipe, socket

سوال ۳:

مسیر `/dev/null` تمامی دیتاهایی که در آن می‌نویسیم را دور می‌ریزد اما در انتهای کار به ما می‌گوید که عملیات درست انجام شده یا نه. معمولاً برای دور ریختن `output stream` های یک `process` به کار می‌آید یا ایجاد شرایط مناسب برای `input stream`

مسیر `/dev/ttyX` یک فایل است که نمایانگر `terminal` پردازش فعلی است. به عنوان مثال اگر در لینوکس چندین ترمینال باز کنیم و دستور `tty` را در آنها بزنیم، عدد خروجی که نمایش داده می‌شود متفاوت است. نکته‌ی دیگر این‌که اگر دستور

`echo 1 ->/dev/tty001` را بزنیم، در ترمینال مربوط به آن پراسس ۱ را نشان می‌دهد