

운영체제론 실습 3주차

정보보호연구실 @ 한양대학교

커널 (Kernel)

시스템을 통제하는 운영체제의 핵심

- 보안

- 컴퓨터 하드웨어 및 프로세스의 보안을 담당함

- 자원 관리

- 한정된 시스템 자원을 관리하여 프로그램의 원활한 실행을 가능하게 함

- 추상화

- 하드웨어에 직접 접근하지 않고 추상화된 인터페이스를 하드웨어에 제공

커널 (Kernel)

커널과 사용자 (User) 모드

• 권한의 차이

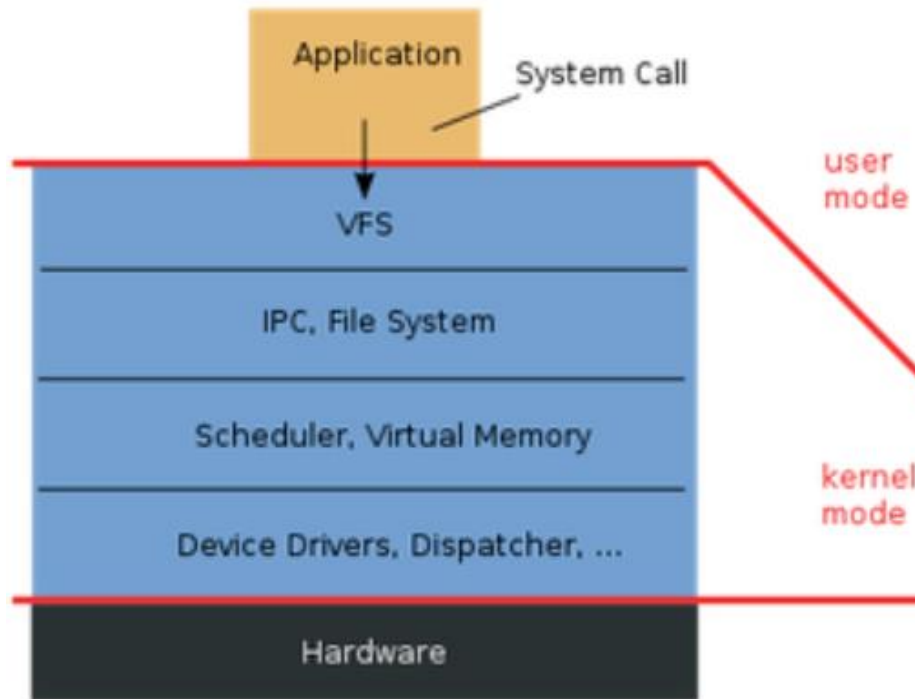
- 커널 모드: 모든 자원 (드라이버, 메모리, CPU 등) 에 접근, 명령 가능
- 사용자 모드: 접근 가능 영역이 제한됨 - 자원 침범 방지
- 리눅스 커널은 커널 모드에 어플리케이션을 제외한 모든 시스템 기능이 몰려 있는 모놀리식 (monolithic) 커널

• 모드의 전환

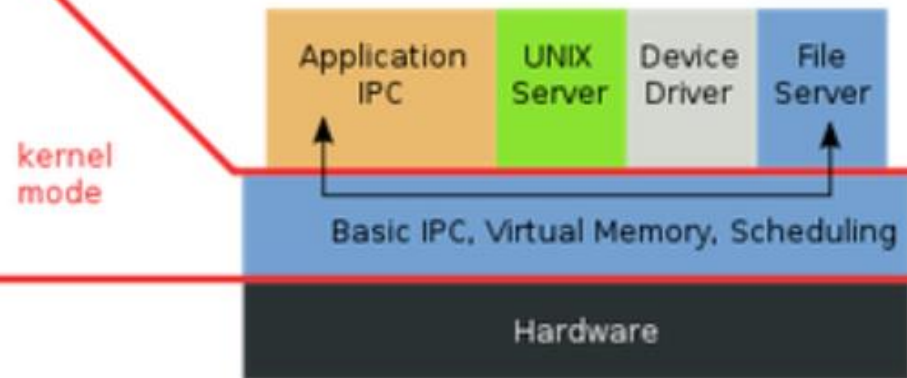
- 프로세스의 실행 과정에서 커널 영역의 기능을 사용하는 경우가 발생
- 이 과정에서 호출되는 것이 시스템 콜 (system call)

커널 (Kernel)

Monolithic Kernel
based Operating System



Microkernel
based Operating System



시스템 콜 (System Call)

커널에 접근하기 위한 인터페이스 (접점)

- 사용자 모드에서 커널의 기능을 사용할 수 있도록 함
 - 프로세스 제어, 파일 조작, 장치 관리, 정보 유지, 통신
- 시스템 콜 호출 시 사용자 → 커널 모드 변환
- 호출이 처리되면 다시 커널 → 사용자 모드로 변환
 - 결과값은 시스템 콜의 반환 값 (정수) 으로 전달

API (Appication Programming Interface)

POSIX API

- **UNIX 운영체제에 기반을 둔 표준 인터페이스**
 - 요청된 서비스에 대응하는 함수가 지정되어 있음
 - 표준을 두어 개발자들이 어플리케이션을 각기 다른 시스템에 이식하기 용이하게 함
 - open, close, read, write 함수 등
- **리눅스의 POSIX API를 준수하는 라이브러리 내의 함수들이 시스템 콜 함수를 호출하여 사용**

셸(Shell) vs. API vs. 시스템 콜

- 사용자 인터페이스 vs. 응용 프로그램 인터페이스

- 셸: 사용자 인터페이스 – 사용자와 운영체제간의 채널
- API: 응용 프로그램 인터페이스 – 프로세스와 운영체제간의 채널
- 시스템 콜: 운영체제 기능을 사용하기 위한 명령/함수

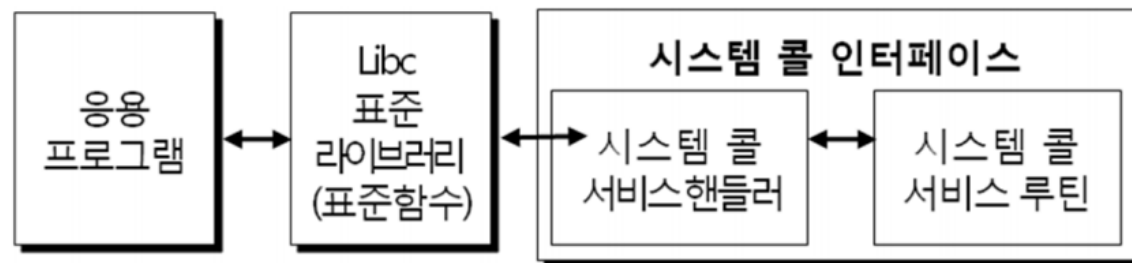
시스템 콜 동작원리

시스템 콜은 어떻게 실행될까?

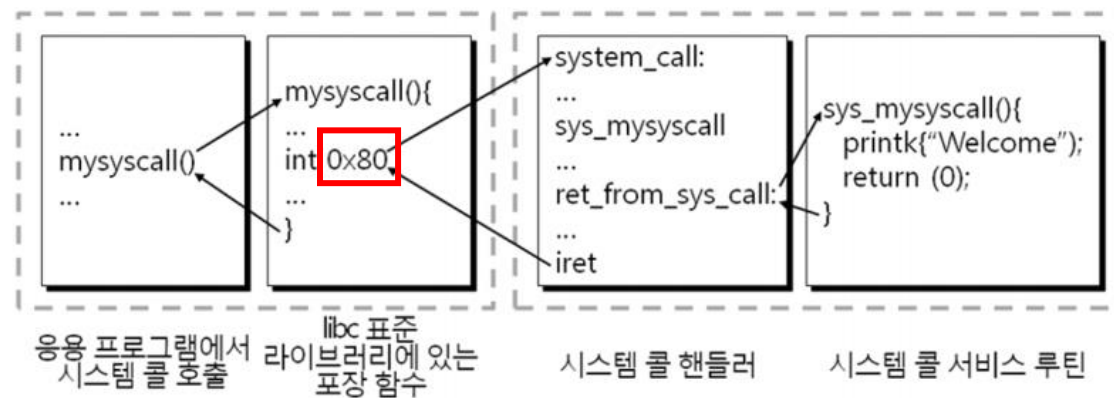
- 응용 프로그램에서 API 함수 호출 (GNU libc 라이브러리)
- API 함수 내부의 어셈블리 코드 실행 – 시스템 콜 발생
- 커널 모드 전환 – 시스템 콜 서비스 핸들러
 - 요청받은 시스템 콜에 대응하는 서비스 루틴 확인
- 서비스 루틴 호출 – 사용자 모드 전환

시스템 콜 동작개념도

□ POSIX API에서 시스템 콜 사용의 개념도



□ 시스템 콜 호출 시 내부동작 개념도



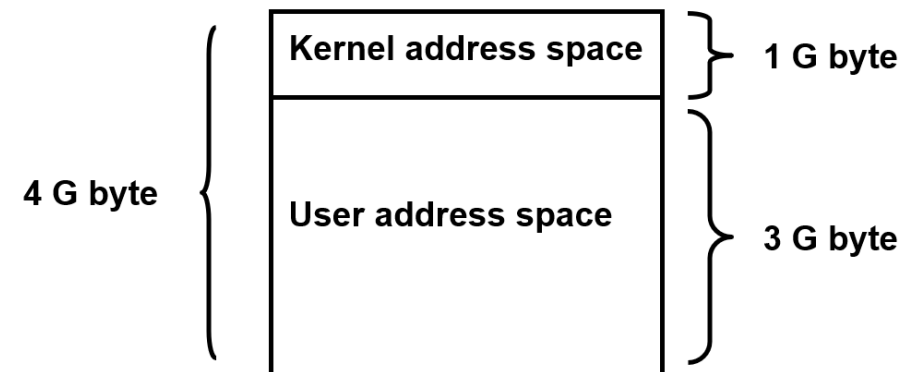
커널 프로그래밍

리눅스 커널의 핵심 기능 추가하기

- 커널 모듈을 구현하여 기능을 추가할 수 있음

- 응용 프로그램 vs. 커널 프로그램

- 서로 다른 메모리 주소 영역에 프로그램 코드가 존재
- 커널 프로그램은 일반 라이브러리 사용 불가
- 작은 스택 크기 - 메모리 사용에 주의!



커널 프로그래밍 주의 사항

- 이름 충돌 문제 (namespace pollution)
 - 응용 프로그램: 프로그램 내부에서만 함수&변수 이름 구별 필요
 - 커널 프로그램: 모듈만이 아니라 커널 전체에서 함수&변수 이름 구별 필요
- 모든 것이 가능한 커널
 - 커널에서의 에러는 시스템에 치명적인 결과를 발생시킴
 - 모든 에러 코드를 꼼꼼히 검사하고 처리해야 함

프로그래밍 과정

- 새 시스템 콜 함수 작성
- 커널 Makefile 업데이트
- 시스템 콜 헤더 파일 업데이트
- 시스템 콜 테이블 업데이트
- 커널 컴파일 (일부)
- 구현된 시스템 콜 호출 및 확인

준비과정

설치한 커널 소스 코드 이동

- 소스 코드를 **/usr/src** (우분투 소스코드 디렉토리) 로 이동
 - 설치한 커널 디렉토리 (linux-x.x.x) 의 상위 폴더로 이동
 - `$ sudo mv linux-$(uname -r) /usr/src/`
- **source 와 build 파일을 변경된 경로로 링크**
 - `$ cd /usr/src/linux-$(uname -r) ← 커널 디렉토리로 이동`
 - `$ sudo ln -Tfs /usr/src/linux-$(uname -r) /lib/modules/$(uname -r)/source`
 - `$ sudo ln -Tfs /usr/src/linux-$(uname -r) /lib/modules/$(uname -r)/build`

시스템 콜 함수 작성

작업 위치: `/usr/src/linux-$(uname -r)`

- hello 디렉토리 만들기

- `$ sudo mkdir hello`

- hello.c 파일 생성

- `$ cd hello` ← hello 디렉토리로 이동

- `$ sudo vi hello.c` ← vim 에디터 사용자

- `$ sudo nano hello.c` ← nano 에디터 사용자

시스템 콜 함수 작성

작업 위치: `/usr/src/linux-$(uname -r)/hello`

- `sys_hello` 함수 작성하기

- `asm linkage`: 어셈블리 단계에서 이 함수를 지칭할 keyword 지정 명령어

```
#include <linux/kernel.h>

asm linkage long sys_hello(void)
{
    printk("SYSCALL HELLO IS CALLED!\n");
    return 0;
}
```

시스템 콜 함수 작성

작업 위치: `/usr/src/linux-$(uname -r)/hello`

- `hello.c` 파일의 Makefile 작성

- `$ sudo vi/nano Makefile` ← **철자주의!**

```
obj-y := hello.o
```


시스템 콜 추가

작업 위치: `/usr/src/linux-$(uname -r)`

- Makefile 업데이트

- `$ sudo vi/nano Makefile` ← **철자주의!**

- Makefile 에서 core-y 부분에 hello 디렉토리 추가

```
export MODULES_NSDEPS := $(extmod-prefix)modules.nsdeps
ifeq ($(KBUILD_EXTMOD),)
core-y += kernel/ certs/ mm/ fs/ ipc/ security/ crypto/ block/ hello/
vmlinux-dirs := $(patsubst %/,%, $(filter %/, $(init-y) $(init-m) \
$(core-y) $(core-m) $(drivers-y) $(drivers-m) \
$(init-y) $(init-m) $(drivers-y) $(drivers-m) $(init-y)))
```

시스템 콜 추가

작업 위치: `/usr/src/linux-$(uname -r)`

- 시스템 콜 헤더 파일 업데이트

- `$ cd include/linux/`
- `$ sudo vi/nano syscalls.h`

- `#endif /*CONFIG_(...)_WRAPPER*/` 상단에 새 시스템 콜 함수 추가

```
* not implemented -- see kernel/sys_ni.c
*/
asmlinkage long sys_ni_syscall(void);
asmlinkage long sys_hello(void);
#endif /* CONFIG_ARCH_HAS_SYSCALL_WRAPPER */
```

시스템 콜 추가

작업 위치: `/usr/src/linux-$(uname -r)`

- 시스템 콜 테이블 업데이트

- `$ cd arch/x86/entry/syscalls`
- `$ sudo vi/nano syscall_64.tbl`

- 새 시스템 콜 함수를 테이블 맨 밑 항목에 추가 ← 해당 숫자 기억!

```
433      common fspick          __x64_sys_fspick
434      common pidfd_open      __x64_sys_pidfd_open
435      common clone3          x64_svs_clone3/ptregs
436      common hello          sys_hello
#
# x32-specific system call numbers start at 512 to avoid cache impact
# for native 64-bit operation. The __x32_compat_sys stubs are created
# on-the-fly for compat_sys_*( ) compatibility system calls if X86_X32
# is defined.
```

커널 컴파일

작업 위치: `/usr/src/linux-$(uname -r)`

- 커널 일부의 이미지 생성

- `$ sudo make bzImage -j $(nproc)`
- `$ sudo cp arch/x86/boot/bzImage /boot/vmlinuz-$(uname -r)`

- 가상머신 재부팅

- `$ sudo reboot`

추가된 시스템 콜 확인

작업 위치: 실습 작업 디렉토리 (사용자 모드)

- 시스템 콜 호출 프로그램 작성

- \$ *vi/nano* test_sys_hello.c

```
#include <linux/kernel.h>
#include <sys/syscall.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
int main( )
{
    long int i = syscall(436);
    printf("SYSCALL::SYS_HELLO::RETVAL=%ld\n", i);
    return 0;
}
```

hello의 시스템 콜 테이블 번호
↓

추가된 시스템 콜 확인

작업 위치: 실습 작업 디렉토리 (사용자 모드)

- 호출 프로그램 컴파일 및 실행

- `$ gcc test_sys_hello.c -o test_sys_hello`
- `$./test_sys_hello`

- 출력 내용 확인

- `SYSCALL::SYS_HELLO::RETVAL=0`
- 0이 나올 경우 시스템 콜이 정상적으로 작동 중

추가된 시스템 콜 확인

작업 위치: 실습 작업 디렉토리 (사용자 모드)

- 커널에 출력된 로그 확인하기
 - `$ dmesg`
 - SYSCALL HELLO IS CALLED! 확인