

리눅스 시스템 프로그래밍

담당 강의 내용

- 리눅스 시스템 프로그래밍: 30시간 (6주차)
- 리눅스 프로세스 관리: 20시간 (8주차)
- 리눅스 디바이스 드라이버 구현: 40시간 (10주차)

리눅스 시스템 프로그래밍 수업 목적

- 그 동안 우리는 알고리즘만 학습
- 시스템 프로그래밍을 직접 구현
 - 알고리즘으로는 SW를 완성하지 못함.
 - 이를 통해, OS의 동작 원리를 힐끗 보기
- 방향
 - 임베디드 시스템 - S/W 개발자를 위한 리눅스 운영체제 지식
 - 서버 시스템 - S/W 개발자를 위한 리눅스 운영체제 지식

리눅스 시스템 프로그래밍

- 이론
 - 운영체제에서 제공하는 시스템 콜 설명
- 실습
 - 참조 코드 실행 및 분석
 - 토이 프로젝트

리눅스 시스템 프로그래밍 목차

- 01.시스템 프로그래밍 기본 이론과 실습
- 02.실습 소스 코드 & Memory layout & Makefile
- 03.개발환경 & GDB & 디버깅 유틸리티
- 04.프로세스 관련 시스템 콜
- 05.시그널 관련 시스템 콜
- 06.타이머 관련 시스템 콜
- 07.스레드 관련 시스템콜
- 08.락과 뮤텍스
- 09.멀티스레드 동기화

리눅스 시스템 프로그래밍 목차

- 10.POSIX 메시지 큐
- 11.POSIX 세마포어
- 12.POSIX 공유 메모리
- 13.파일 시스템 관련 시스템 콜
- 14.메모리 관리와 시스템 콜
- 15.IO 모델
- 16.보안 관련 시스템 콜
- 17.공유 라이브러리 시스템 콜
- 18.컨테이너(cgroup, namespace) 관련 시스템 콜
- 19.Real-world 시스템 프로그래밍

교재 + 실습 예제

THE **LINUX** PROGRAMMING INTERFACE

A Linux and UNIX® System Programming Handbook

MICHAEL KERRISK



리눅스 시스템 프로그래밍

- 알고리즘만 알고 있다면?
 - 세상의 복잡한 문제를 해결 못함.
- 복잡한 문제에 대한 해결책은?
 - 모듈화, 추상화, 레이어링, 계층화 등등..
 - 대표적인 소프트웨어: 리눅스 OS

운영체제 요약: 리눅스 목적

- 시스템 프로그래밍을 위해서는 리눅스 OS 개념을...
 - 닭이 먼저? 달걀이 먼저?
- 리눅스 운영체제가 제공하는 기능
 - 하드웨어 추상화
 - 다중화(Multiplex)
 - 격리(Isolation)
 - 공유(Sharing)
 - 보안(Security)
 - 성능(Performance)

운영체제 요약: O/S 커널이 제공하는 서비스는?

- 프로세스 (a running program)
- 메모리 할당
- 파일 내용
- 파일 이름, 디렉토리
- 액세스 컨트롤(보안)
- 기타 등등(유저, IPC, 네트워크, 타임, 터미널)

리눅스 시스템 콜 소개

- 응용 프로그램은 시스템 콜을 통해 O/S의 기능을 사용
- 구조

응용프로그램 / 커널 인터페이스는?

- "시스템 콜"

- 예)

```
fd = open("out", 1);  
write(fd, "hello\n", 6);  
pid = fork();
```

- 마치 함수처럼 보이지만?

user -> kernel 전환

- 시스템 콜
- 시스템 에러
- 인터럽트

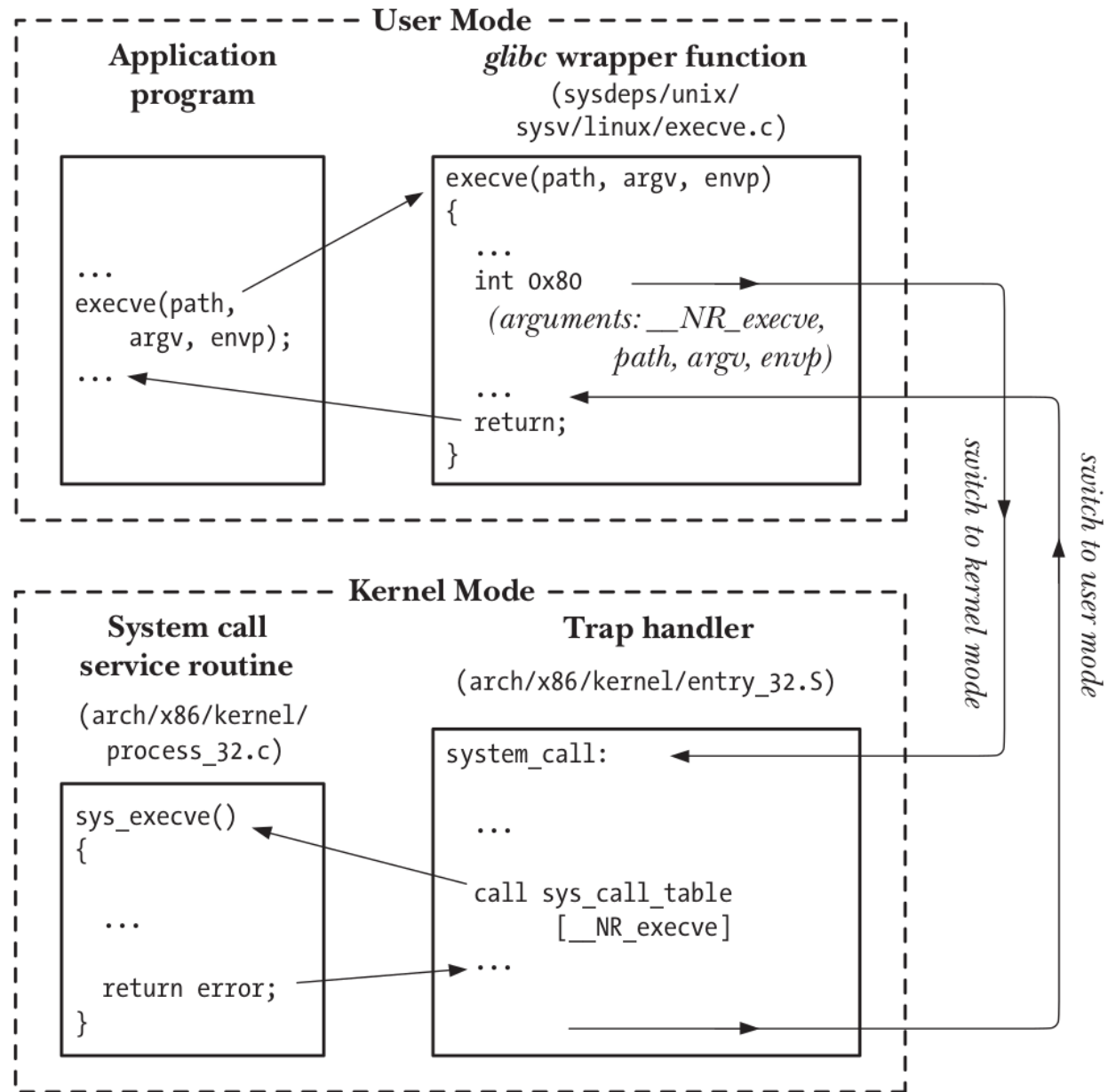


Figure 3-1: Steps in the execution of a system call

시스템 콜이 호출되면 무슨 일이? 예 write()?

1. User 레지스터와 PC를 메모리에 저장
 2. CPU의 supervisor mode(kernel mode)로 전환
 3. 메모리 관리를 kernel page table로 변경
 4. 스택을 kernel stack으로 변경
 5. kernel C code 점프
- 시스템 콜의 가장 중요한 부분은?
 - - 유저의 코드를 절대로 supervisor mode에서 실행시켜주면 안됨!!!
 - 다시 유저 코드로 전환은 자연스럽게 복귀.

copy

- tlp-dist/fileio/copy.c
- 입력 파일에서 바이트를 읽어서, 출력 파일에 쓰기
- open()
 - open() 은 파일을 생성하고 파일 디스크립터를 반환(또는 에러(-1))
 - fd는 작은 정수
 - 리눅스 커널은 프로세스 마다 fd 인덱스를 테이블로 관리
 - 다른 프로세스는 다른 fd 네임스페이스를 가짐
- 내부적으로 무슨일이 벌어질까?
 - 마치 함수 호출처럼 보임. 하지만, 실제로는 특별한 명령어
 - 유저 레지스터 저장 -> supervisor 모드로 전환 -> 커널 entry point로 진입 -> sys_open() -> 파일 시스템에서 이름 찾고 커널 자료 구조 수정 -> 유저 레지스터 복귀 -> 유저 모드로 전환

copy

- 여기서 read()/write()는 시스템 콜
- 첫번째 Read()/ write() input 변수는
 - "파일 디스크립터" (fd)
 - 리눅스 파일 디스크립터 규칙
 - 0: standard input
 - 1: standard output
 - 2: standard error
- 두번째는 메모리 버퍼
- 세번째는 읽을 바이트 수

fork

- `tlpi-dist/procexec/fork_whos_on_first.c`
- 새로운 프로세스를 생성하는 시스템 콜
- Shell: 커맨드로 새로운 프로세스를 생성함.
 - 예: `$echo hello`
- `fork()`: 시스템 콜은 새로운 프로세스를 생성
- 리눅스 커널은 호출 한 프로세스의 자원을 복사하여 생성함
 - Code, Data, Registers, File descriptors, current directory
 - 차이점? 반환하는 PID
 - 부모: pid, 자식: 0

exec

- tlp-dist/procexec/t_execl.c
- 실행 파일로 호출한 프로세스를 변경
 - 실행 파일(프로그램) -> 호출한 프로세스
- \$echo a b c
- 프로그램은 컴파일러에 의해 명령어와 메모리 초기값을 저장함.
- exec()은 호출한 현재 프로세스를 교체
 - 호출한 프로세스의 명령어와 메모리 값은 버림
 - 파일로부터 새로운 명령어와 메모리 값을 읽음
 - 열린 파일 디스크립터는 계속 유지
- exec(파일 이름, 인자)

pipe

- `tlpi-dist/pipes/simple.pipe.c`
- 프로세스간 통신을 위한 기법
 - `ls | grep -nr simple*`
- `pipe()` 시스템 콜은 두 개의 FD를 생성함
 - 첫번째는 read를 위한 FD
 - 두 번째는 write를 위한 FD

시스템 프로그래밍 프로젝트 실습

- 예제 소스 코드

<https://man7.org/tlpi/code/download/tlpi-221220-dist.tar.gz>

- 라이브러리 설치

```
sudo apt install libcap-dev libacl1-dev libselinux1-dev libseccomp-dev gcc-multilib
```

- 빌드

```
make
```

- 분석

시스템 프로그래밍 실습 맛보기

- tlp-dist/fileio/copy.c
 - 코드 분석 및 실행
- tlp-dist/procexec/fork_whos_on_first.c
 - 코드 분석 및 실행
- tlp-dist/procexec/f_exec.c
 - 코드 분석 및 실행
- tlp-dist/pipes/simple_pipe.c
 - 코드 분석 및 실행

TOY 프로젝트

- 직접 만드는 작은 프로젝트
- 매시간 샘플 코드를 기반으로 직접 내용 구현
- 소프트웨어 구조

TOY 프로젝트

소스 구조

main.c

ui/ui.c

ui/input.c

web/webserver.c

system/system_server.c