실습 과제2

시스템콜 작동 과정 분석

- 1. C 라이브러리 래퍼 함수 호출
 - **설명**: 사용자가 write(fd, buf, count) 와 같은 함수 호출 → 실제로는 glibc에서 제공하는 래퍼 함수를 호출하는 것
 - 역할: 내부적으로 적절한 시스템 콜 번호와 인자 준비하여 커널에 진입하는 역할 수 행
 - 목적: 사용자 코드와 커널 시스템 콜 인터페이스 사이의 추상화 계층을 제공 (사용 자 → syscall 준비)
- 2. syscall 명령어를 통한 커널 모드 진입
 - **설명**: 래퍼 함수는 syscall 어셈블리 명령어를 사용하여 사용자 모드 → 커널 모드로 진입
 - 역할: CPU가 모드 전환을 하여, 시스템 콜을 처리할 수 있게 함
 - 목적: 사용자 프로그램이 직접 하드웨어나 시스템 리소스에 접근하면 보안 위험과 시스템 불안정성이 생기기 때문에 커널이 모든 요청을 통제하고 검사하도록 함
- 3. 시스템 콜 번호 전달
 - 설명: write 의 시스템 콜 번호는 1번이며, 레지스터를 통해 함께 전달됨
 - 역할: 커널이 어떤 시스템 콜을 요청받았는지 식별할 수 있게 해주는 ID 역할
 - 목적: 수많은 시스템 콜 중 어떤 기능을 수행할 지를 결정하는 데 사용됨
- 4. 시스템 콜 테이블에서 함수 검색
 - 설명: 커널은 전달받은 시스템 콜 번호(예: 1번)를 바탕으로 syscall_64.tbl 또는 내부시스템 콜 테이블에서 해당 번호에 매핑된 함수 포인터 탐색
 - 역할: 해당 시스템 콜에 연결된 핸들러 함수 결정
 - 목적: 시스템 콜 번호 → 실제 커널 함수로 매핑하는 메커니즘 제공
- 5. 커널 핸들러 함수 실행
 - **설명**: sys_write() 라는 커널 내부 함수가 실행되어, 해당 파일 디스크립터에 데이터를 출력하는 작업 수행
 - **역할**: 커널에서 실제 기능 수행 (ex. fd=1 이면 콘솔 출력 (표준 출력))

- 목적: 사용자 요청에 따라 커널 리소스를 안전하게 조작
- 6. 결과값 설정 및 사용자 모드로 복귀 (sysret)
 - **설명**: sys_write() 가 실행을 마치면, 반환 값을 rax 레지스터에 저장하고, sysret 명령 어를 통해 다시 사용자 모드로 전환
 - 역할: 커널 모드 → 사용자 모드 복귀 및 리턴값 전달
 - 목적: 시스템 콜 호출자에게 결과 전달 (ex. 출력한 바이트 수)

```
[User Program]
 | 호출: write(fd, buf, count)
  - fd = 1 (stdout)
  - buf = "Hello\n"
 - count = 6
syscall 명령어 실행
| - rax = 1 (write 시스템 콜 번호)
- rdi = fd
│ - rsi = buf 포인터
- rdx = count
[Kernel Mode]
 │ 커널이 시스템 콜 번호(rax = 1)를 기준으로
 syscall 테이블에서 sys_write 함수 호출
 sys_write(fd, buf, count)
  → buf 주소의 메모리에서 데이터 복사 ("Hello\n")
  → fd가 가리키는 파일(예: stdout)에 출력
 결과: 성공적으로 6바이트 출력됨
sysret 명령어 실행
- rax = 6 (출력한 바이트 수)
```

```
↓
[User Program 복귀]
|
|
| write() 함수가 6을 리턴함
| → 출력 성공
```

시스템콜 생성 및 커널 컴파일 실습

• 시스템 콜 테이블(syscall_64.tbl Or unistd.h)에 새로운 시스템 콜을 등록한 스크린샷

```
### Association | Section | Section
```

462 common print_student_name sys_print_student_name
463 common print_student_id sys_print_student_id
464 common print_student_info sys_print_student_info

。 시스템 콜 번호, 함수 매핑

- 462 → sys_print_student_name
 463 → sys_print_student_id
 464 → sys_print_student_info
- 。 필요성

- 사용자 공간에서 syscall(번호,print_student_..) 을 호출했을 때, 커널은 이 테이블을 참조해 해당 번호가 어떤 C 함수(sys_*)로 연결되는지 판단
- 매핑이 없으면 "unimplemented syscall(-ENOSYS)" 에러 발생

 ⇒ 번호→함수 연결을 반드시 등록해야 새 시스템 콜이 정상 동작함
- syscalls.h 에 새로운 시스템 콜을 등록한 스크린샷

```
/usp/sec/linux/spuscific at the control of the cont
```

```
#ifdef CONFIG_X86_64
...
asmlinkage void sys_print_student_name(char *name);
asmlinkage void sys_print_student_id(char *id);
asmlinkage void sys_print_student_info(char *school, char *major);
#endif
```

- 。 추가한 프로토타입
 - sys_print_student_name(char *name)
 - sys_print_student_id(char *id)
 - sys_print_student_info(char *school, char *major)
- 。 헤더 파일 수정 필요성

- 1. 컴파일러에게 시그니처(인자 타입·반환 타입) 알려주기
 - 선언 없이는 암묵적 선언(implicit declaration) 오류 발생 → 빌드 중단
- 2. 링크 단계에서 심볼 해석
 - 커널이 syscall_64.tbl 에 매핑된 함수명을 찾을 때, 프로토타입이 없으면 정의 된 함수와 바인딩할 수 없음
- 3. asmlinkage 로 호출 규약 지정
 - 시스템 콜은 모든 인자를 스택에서 받도록 설계해야 하므로, 올바른 ABI를 강제함

⇒ 앞 단계에서는 sys_print.* 함수들을 정의(definition)한 것이고, 이 단계에서는 다른 커널 코드(빌드 시스템)가 이 함수들을 인식할 수 있도록 함수 시그니처를 알려주는 선언(declaration)을 추가한 것

• Makefile 에 새로운 시스템 콜 함수 파일을 추가한 스크린샷

。 추가된 내용

ksyms_common.o 뒤에 new_syscall.o 를 추가함

obj-y += ... ksyms_common.o new_syscall.o

new_syscall.o 가 obj-y (정적 링크될 오브젝트 목록)에 포함되도록 함

- 。 커널 빌드에 미치는 영향
 - 1. 컴파일 단계
 - kbuild가 new_syscall.c 를 찾아 new_syscall.o 로 컴파일
 (obj-v 에 없으면 해당 소스 파일은 컴파일 대상에서 빠짐)
 - 2. 링크 단계
 - 생성된 new_syscall.o 가 vmlinux (커널 이미지)에 정적으로 링크되어, 새로 정의한 시스템 콜 함수가 커널 바이너리에 포함됨
 - 3. 결과
 - 이 설정이 없으면 new_syscall.c 정의 함수 빌드에 반영X → "undefined reference" 또는 "unimplemented syscall" 오류 발생
 - 설정 추가 후에는 커널에 함수가 정상 탑재 → syscall(번호, ...) 호출이 실제 구현으로 분기
- 작성한 new_syscall.c 스크린샷

1. print_student_name

- 인자:
 - char _user *name : 사용자 공간에 저장된 학생 이름 문자열의 포인터
- 동작:

- 1. strncpy_from_user(buf, name, 256) 로 사용자 공간의 name 을 커널 버퍼 buf[256] 으로 복사
- 2. 복사 실패 시 **EFAULT** 반환
- 3. 복사 길이가 버퍼 크기와 같으면 마지막 바이트를 '\0'로 강제 널 종단
- 4. printk(KERN_INFO "My Name is %s\n", buf) 로 dmesg 로그에 "My Name is ..." 형태로 출력
- 5. 성공 시 0 반환

2. print_student_id

- 인자:
 - o char _user *id : 사용자 공간에 저장된 학생 학번 문자열의 포인터
- 동작:
 - 1. strncpy_from_user(buf, id, 256) 로 id 를 buf 에 복사
 - 2. 복사 실패 시 EFAULT 반환
 - 3. 마지막 바이트를 무조건 '\0'로 설정하여 널 종단 보장
 - 4. printk(KERN_INFO "My Student ID is %s\n", buf) 로 "My Student ID is ..." 형태로 출력
 - 5. 성공 시 0 반환

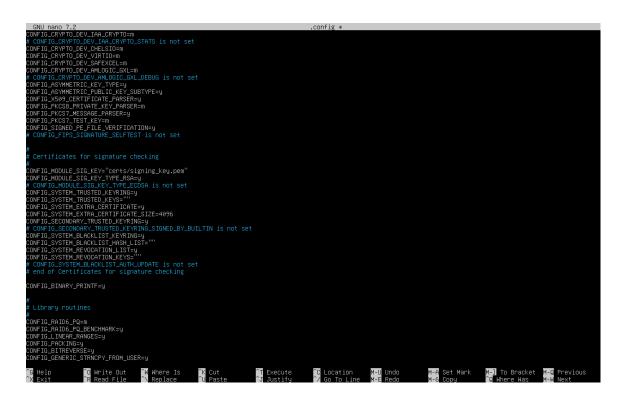
3. print_student_info

- 인자:
 - o char _user *school: 사용자 공간의 학교 이름 문자열 포인터
 - o char _user *major : 사용자 공간의 전공명 문자열 포인터
- 동작:
 - 1. strncpy_from_user(school_buf, school, 256) 로 학교 이름을 school_buf 에 복사
 - 2. 복사 실패 시 **EFAULT** 반환; 널 종단 보장
 - 3. strncpy_from_user(major_buf, major, 256) 로 전공명을 major_buf 에 복사
 - 4. 복사 실패 시 **EFAULT** 반환; 널 종단 보장
 - 5. printk(KERN_INFO "I go to %s\n", school_buf) 로 "I go to ..." 출력
 - 6. printk(KERN_INFO "I major in %s\n", major_buf) 로 "I major in ..." 출력

7. 성공 시 0 반환

→ 각 함수는 사용자 공간 문자열을 안전하게 커널로 복사한 뒤, printk(KERN_INFO, ...) 를 이용해 커널 로그에 해당 정보를 출력하도록 구현

• .config 파일 수정한 내용이 포함된 스크린샷



- 설정 변경: 시스템 키 파일 경로를 가리키는 설정을 빈 문자열로 바꿈
- 。 역할 및 변경 이유
 - CONFIG_SYSTEM_TRUSTED_KEYS
 - 커널과 모듈 서명 검증에 사용할 공개키 파일 경로 리스트
 - 기본값이 실제 파일을 가리키면, 그 파일이 없을 때 빌드/부팅 중 "파일 없음" 오류 발생
 - ⇒ 빈 문자열로 두면 "검증용 키 파일이 없다"는 에러를 피할 수 있음
 - CONFIG_SYSTEM_REVOCATION_KEYS
 - 모듈 서명 해제(취소) 처리를 위한 키 파일 경로 리스트
 - 기본값이 실제 파일을 가리키면, 그 파일이 없을 때 빌드/부팅 중 "파일 없음" 오류 발생
 - ⇒ 빈 문자열로 두면 "취소 키 파일 없음" 에러를 피할 수 있음

⇒ 미리 생성/관리되지 않은 서명 키 때문에 커널 빌드나 부팅이 중단되는 것을 막고자 이 두 경로의 문자열을 빈 문자열로 변경

• 커널 컴파일 후, 커널 버전을 확인할 수 있는 스크린샷

- 。 현재 실행 중인 커널의 버전 출력
 - ⇒ 새로 컴파일/설치한 커널이 정상적으로 OS를 구동 중임을 확인할 수 있음
- 작성한 call_new_syscall.c 스크린샷

。 헤더

```
#include <unistd.h>
```

- ⇒ syscall(long number, ...) 함수 프로토타입을 가져옴
- 。 인자 문자열 준비

```
char name[] = "Sumin Jung";
char id[] = "2021250146";
char school[] = "Korea University";
char major[] = "Biosystem and Biomedical Science";
```

o syscall() 호출

```
syscall(462, name);
syscall(463, id);
syscall(464, school, major);
```

- 첫 번째 파라미터(462, 463, 464)는 시스템 콜 테이블에 등록된 번호
- 그 뒤 인자들은 각 시스템 콜이 선언된 프로토타입(print_student_name(name), print_student_id(id), print_student_info(school, major))에 대응됨

앞에 정의한 인자 문자열을 각각 함수에 인자로 넘겨줌

- 실행 시 커널은 이 번호를 보고 sys_print_student_name , sys_print_student_id , sys_print_student_info 함수를 각각 호출함
- call_new_syscall.c 컴파일 및 실행 후, dmesg 를 사용한 커널 메시지 출력 스크린샷

```
13.016673 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Legacy memory limits: MRM = 18504 MB, FIFO = 2040 MB, surface = 507904 KB
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Legacy memory limits: MRM = 18504 MB, FIFO = 2040 MB, surface = 507904 KB
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
13.016141 vmmsf, 0000160102.01 (Irm) Max GMR did is 0132
```

- dmesg 출력 맨 아래의 문장으로 시스템 콜이 성공적으로 작동했음을 확인할 수 있음
 - 각 행의 메시지 내용이 printk(KERN_INFO ...) 호출부와 정확히 일치
 - 시스템 콜 호출 번호(462, 463, 464)에 대응하는 함수들이 순서대로 실행되어 로그 찍음
 - 에러 코드 없이 0 반환 (프로그램 상에서 에러 체크를 하지 않아도 로그가 찍혔다는 자체가 정상 수행의 증거)