운영체제 실습 2 과제

2021320308 박한준

시스템콜 작동 과정 분석

1. 사용자 공간에서의 호출

- a. 과정
 - 사용자 프로그램에서 C 라이브러리 함수 printf() 가 호출된다.
 - gblic에서 제공하는 C 라이브러리 래퍼 함수 write(fd, *buf, count) 가 호출된다. 이 함수는 시스템 콜 인터페이스에게 시스템 콜 식별 번호(write() 의 경우 1번), 파일 디스크립터, 버퍼 주소 등을 전달한다.

b. 목적

복잡한 시스템 콜을, 래퍼함수를 통해 추상화하여, 유저 친화적인 고수준 프로그래밍 언어로 편리하게 호출한다.

2. 커널 모드로 전환

- a. 과정
 - 사용자 프로그램의 실행 상태(context)는 return 될 때를 위해 저장되고, 커널 코드 실행을 위한 환경을 준비한다.
 - 시스템 콜 인터페이스를 통해 syscall 이 실행되고, CPU는 즉시 유저 모드에서 커널 모드로 전환한다. 미리 정해진 커널의 진입점부터 실행이 시작된다.

b. 목적

• 유저 단과 커널 단의 안전한 전환과 권한 변경을 담당한다.

3. 커널 내부 처리

- a. 과정
 - 요청 내용의 번호(1번)와 매핑되는 함수를 "시스템 콜 테이블"에서 찾고, 핸들러 함수가 그 시스템 콜의 핵심 로직을 수행한다. 수행이 끝나면 핸들러 함수는 return값을 준비한다.

b. 목적

• 커널 단에서 빠르고 안전하게 시스템 콜을 처리한다.

4. 사용자 공간으로의 복귀

- a. 과정
 - 이전에 저장한 사용자 프로그램의 context를 복원한다.

시스템 콜 인터페이스가 sysret 을 실행하여 return 값이 전달된다.

- CPU는 즉시 커널 모드에서 유저 모드로 전환하고, 사용자 프로그램은 syscall 을 호출했던 바로 다음 지점부터 실행을 재개한다.
- 래퍼 함수가 커널이 전달한 결과값을 확인하고 사용자에게 보여준다.

b. 목적

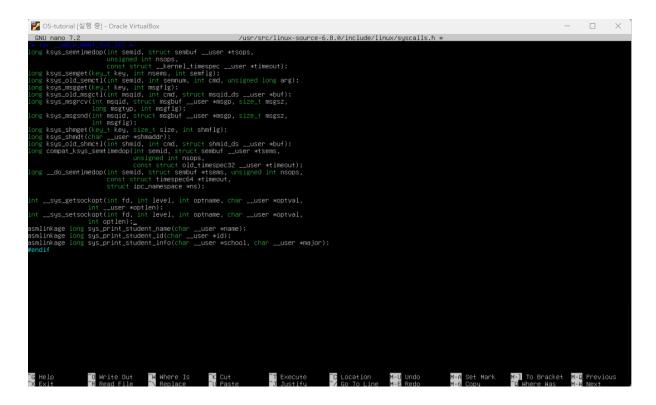
사용자는 커널 단에서 일어나는 복잡한 과정을 모르는 채로 편하게 write 시스템 콜을 사용할 수 있다.

시스템콜 생성 및 커널 컴파일 실습

1. 시스템콜 테이블(syscall_64.tbl)에 새로운 시스템콜을 등록

- 462번 print_student_name
 - 463번 print_student_id
 - 464번 print_student_info
- 커널은 사용자 프로그램으로부터 받은 시스템콜 식별 번호를 가지고, 시스템콜 테이블에서 매핑되는 함수를 찾아 실행한다. 따라서 직접 만든 함수를 시스템콜로 호출할 수 있게 하려면 이 테이블에 등록하는 과정이 필요하다.

2. syscall.h 에 새 시스템콜 등록



- #endif 위로 보이는 세 개의 프로토타입 함수(sys_print_student_name , sys_print_student_id , sys_print_student_info)를 추가했다.
- 컴파일하는 시점에 커널이 찾는 핸들러 함수들이 선언돼있어야 테이블에 올바르게 매핑할 수 있다.

3. Makefile 에 새 시스템콜 함수 파일 추가

```
CS.tutonal (2008) - Oracle VirtualBox

- CAU mano 7.2

**SportCitense-Identifier: GFL-2.0

**Makefile for the linux kernel.**

**SportCitense-Identifier.**

**Prevents-Identifier.**

**Prevents-Identifier.**

**Prevents-Identifier.**

**Prevents-Identifier.**

**Prevents-Identifier.**

**Mount fies.**

**Prevents-Identifier.**

**Mount fies.**

**Prevents-Identifier.**

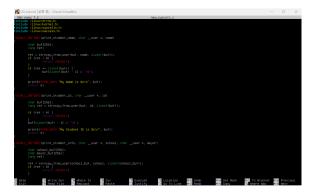
**Mount fies.**

**Mou
```

- new_syscall.o 를 추가했다.
- 커널 빌드 대상이 되는 오브젝트 파일들의 목록에 new_syscall.o 를 추가함으로써, new_syscall.c 가 컴 파일 대상에 포함되게 된다.

4. new_syscall.c 작성





print_student_name

char _user *name : 사용자 공간에서 문자열 포인터 name을 인자로 받아 커널 버퍼 buf에 복사한다. 커널 로그에 "My Name is …"을 출력한다.

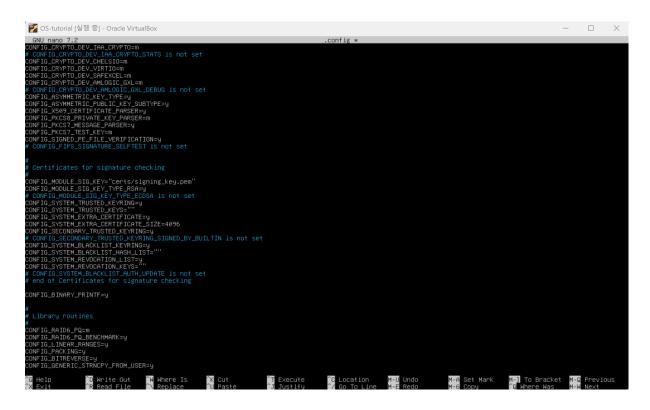
print_student_id

char _user *id : 사용자 공간에서 문자열 포인터 id를 인자로 받아 커널 버퍼 buf에 복사한다. 커널 로그에 "My Student ID is …"을 출력한다.

print_student_info

char _user *school , char _user *major : 사용자 공간에서 문자열 포인터 school과 major를 받아 각각 커널 버퍼 school_buf, major_buf에 복사한다. 커널 로그에 "I go to …"과 "I major in …"을 출력한다.

5. .config 파일 수정



 커널 빌드 및 부팅 시 인증 오류를 방지하기 위해 신뢰하는 키 목록과 거부된 키 목록을 비웠다. 즉, CONFIG_SYSTEM_TRUSTED_KEYS = "" 로 수정했고, CONFIG_SYSTEM_REVOCATION_KEYS = ""로 수정했다.

6. 커널 컴파일 후 커널 버전 확인

```
Common (18 th Co
```

```
County 24.4.2.115 CHISTORIUS 1934

December 1, 1935

December 1, 1
```

• 내가 직접 컴파일 한 커널 6.8.12 버전이 성공적으로 부팅된 모습을 의미한다. 즉, 앞서 정의한 시스템콜들이 성공적으로 컴파일되어 커널에 포함됐을 것이다.

7. call_new_syscall.c 작성



- syscall() 함수를 직접 호출하여 번호와 인자를 명시적으로 전달했다. 각각 462번 시스템콜에 name이란 인자를, 463번 시스템콜에 id란 인자를, 464번 시스템콜에 school과 major란 인자를 전달했다.
- 8. call_new_syscall.c 컴파일 및 실행 후 dmesg 로 커널 메시지 출력

```
Subtotal (2008) Oracle Virtualizes

1. 10550 Unagrix Problet (1908) Oracle Virtualizes

1. 10550 Unagrix Problet (1908) Oracle (
```

• 앞서 call_new_syscall.c 의 인자들에 정의했던 name("Hanjun Park"), id("2021320308"), school("Korea University"), major("Data Science")가, 시스템콜 함수의 정의에 맞게 다 잘 출력되고 있다.