

REPORT



| | |
|-----|------------|
| 과목명 | 시스템프로그래밍 |
| 교수님 | 김성우 |
| 학 과 | 응용소프트웨어공학과 |
| 학 번 | 20193139 |
| 이 름 | 박수빈 |
| 날 짜 | 2023.11.29 |



東義大學校
DONG-EUI UNIVERSITY

1. 실습에 필요한 준비 사항

1. 파일 처리 함수에 대하여 조사하고 이해한다.

- 저수준 함수들

■ UNIX 파일 접근 프리미티브(기본함수)

- ◆ 프로그램 안에서 파일들을 다루기 위해 UNIX 가 제공하는 기본적인 프리미티브들
- ◆ UNIX 커널에 의해 제공되는 I/O 장치에 직접 접근을 제공하는 시스템 호출들의 작은 집합

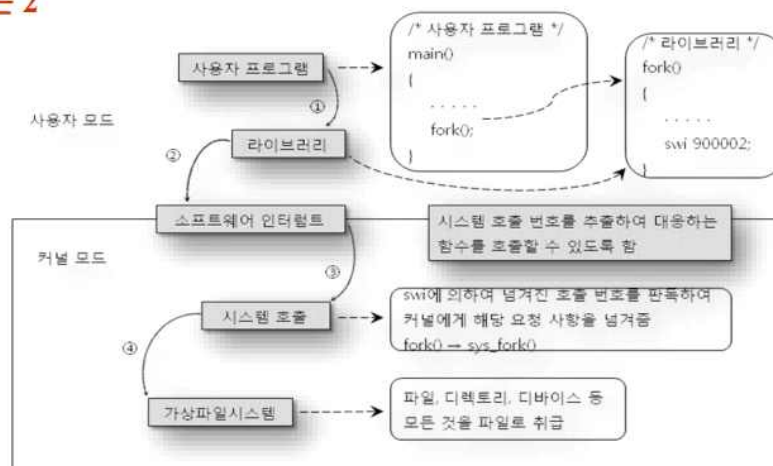
| 이름 | 의 미 |
|--------|--------------------------------|
| open | 읽거나 쓰기 위해 파일을 열거나, 또는 빈 파일을 생성 |
| creat | 빈 파일을 생성한다 |
| close | 열려진 파일을 닫는다 |
| read | 파일로부터 정보를 추출한다 |
| write | 파일에 정보를 기록한다 |
| lseek | 파일 안의 지정된 바이트로 이동한다. |
| unlink | 파일을 제거한다. |
| remove | 파일을 제거하는 다른 방법 |
| fcntl | 한 파일에 연관된 속성을 제어한다. |

- 시스템 호출 동작과정

■ 시스템 호출 처리 과정

◆ 리눅스의 시스템 호출 함수 중 하나인 fork()의 처리 과정

- 소프트웨어 인터럽트(swi 900002)에 의해 사용자 모드에서 커널 모드로 전환되어 커널 자원 접근 가능
- 시스템 호출 테이블의 시작점이 900000이고 fork() 시스템 호출 번호는 2



- open 함수

■ 기능

◆ 기존의 파일을 읽거나 쓰기 전에 항상 파일 개방

■ 사용법

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>

int open(const char *pathname, int flags, [mode_t mode]);
```

➤ **pathname** : 개방될 파일의 경로

➤ **Flags** : 접근 방식 지정

- O_RDONLY 읽기 전용으로 개방
- O_WRONLY 쓰기 전용으로 개방
- O_RDWR 읽기 및 쓰기 용으로 개방
- 아래 상수는 위의 상수와 OR 해서 사용
- O_CREAT 파일이 없으면 생성, 아래 mode 필요함
- O_APPEND 파일 쓰기 시 파일 끝에 추가
- O_TRUNC 파일이 이미 존재하고 쓰기 권한으로 열리면 크기를 0

➤ **Mode** : 보안과 연관. 생략 가능

- close 함수

■ 기능

◆ Open 의 역, 개방 중인 파일을 닫음

■ 사용법

```
#include <unistd.h>

int close(int filedes);
```

➤ **filedes** : 닫혀질 파일 기술자

```
filedes = open("file", O_RDONLY);
.
.
close(filedes);
```



- creat 함수

■ 기능

◆ 파일을 생성하는 대안적 방법

■ 사용법

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>

int creat(const char *pathname, mode_t mode);
```

➤ **pathname** : 개방될 파일의 경로

➤ **Mode** : 필요한 접근 허가 제시, 생략 가능

```
filedes = creat("/tmp/newfile", 0644);
filedes = open("/tmp/newfile", O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC, 0644);
```

- read 함수

■ 기능

◆ 파일로부터 임의의 문자들 또는 바이트들을 호출 프로그램의 제어 하에 있는 버퍼로 복사

■ 사용법

```
#include <unistd.h>

ssize_t read(int filedes, void *buffer, size_t n);
```

➤ **filedes** : 이전의 **open** 또는 **creat**로부터 얻은 파일 기술자

➤ **buffer** : 자료가 복사되어질 문자 배열의 포인터

➤ **n** : 파일로부터 읽혀질 바이트의 수

- write 함수

■ 기능

◆ 문자 배열인 프로그램 버퍼로부터 외부 파일로 자료를 복사

■ 사용법

```
#include <unistd.h>

ssize_t write(int filedes, const void *buffer, size_t n);
```

➤ **filedes** : 이전의 **open** 또는 **creat**로부터 얻은 파일 기술자

➤ **buffer** : 자료가 복사되어질 문자 배열의 포인터

➤ **n** : 파일로 쓰여질 바이트의 수



東義大學校
DONG-EUI UNIVERSITY

- lseek 함수

■ 기능

- ◆ 읽기쓰기 포인터의 위치 (다음에 읽거나 쓸 바이트 위치) 변경
- ◆ 파일에 대한 임의 접근 가능

■ 사용법

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

off_t lseek(int filesdes, off_t offset, int start_flag);
```

- **filesdes** : 개방되어 있는 파일의 파일 기술자
- **offset** : 읽기-쓰기 포인터의 새 위치 결정
- **start_flag** : 읽기-쓰기 포인터가 파일의 어느 지점을 시작으로 할 지 결정



시스템 프로그래밍

25

2. 입출력 장치 파일에 대하여 조사하고 요약하여 보고서에 정리하여 본다.

■ UNIX 시스템은 수행중인 한 프로그램에 대해 자동적으로 세 개의 파일을 개방

- ◆ 표준 입력 (0), 표준 출력 (1), 표준 오류(2)
- ◆ **# prog_1 | prog_2** : prog_1의 표준 출력을 prog_2의 표준 입력으로 사용
- ◆ 표준 입력과 출력 파일 기술자는 유연하고 일관된 프로그램 구성 수단

■ 표준 입력

- ◆ 디폴트로 키보드로부터 자료를 입력받음
- ◆ **# prog_name < infile**

■ 표준 출력

- ◆ 디폴트로 단말기 화면으로 자료를 출력
- ◆ **# prog_name > outfile**



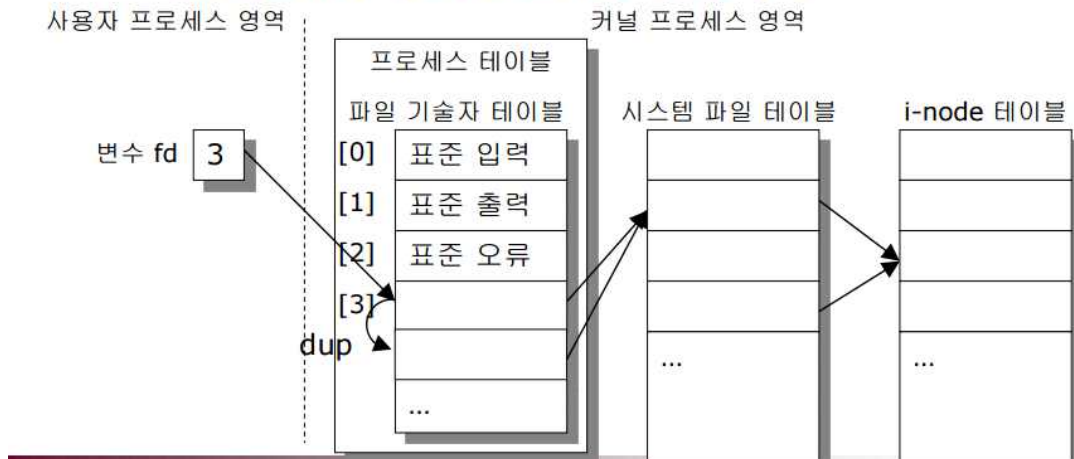
東義大學校
DONG-EUI UNIVERSITY

■ 시스템의 파일 관리

◆ 파일 기술자 테이블, 시스템 파일 테이블, i-node 테이블을 통해 각 프로세스가 사용하는 파일 관리

➢ 시스템 파일 테이블 – 시스템의 모든 파일에 대한 정보(상태, 현재 오프셋 등) 수록

➢ i-node 테이블 – 실제 저장된 파일의 정보 수록

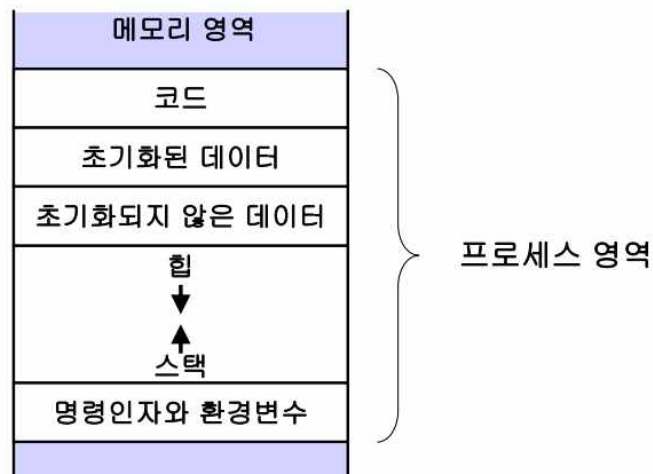


3. 교재에서 프로세스 및 시그널에 대한 내용을 읽고 이해한다.

■ 프로그램 – 디스크 상에 저장되어 있는 실행 가능한 파일

■ 프로세스 – 수행중인 프로그램

◆ 셸은 하나의 명령을 수행하기 위해 어떤 프로그램을 시작할 때마다 새로운 프로세스를 생성



■ 프로세스 – 수행중인 프로그램

◆ 셸은 하나의 명령을 수행하기 위해 어떤 프로그램을 시작할 때마다 새로운 프로세스를 생성

➢ `cat file1 file2` # 프로세스 생성

➢ `ls | wc -l` # 2 개의 프로세스 생성

◆ UNIX 프로세스 환경은 디렉토리 트리처럼 계층적인 구조

➢ 가장 최초의 프로세스는 `init`이며 모든 시스템과 사용자 프로세스의 조상

◆ 프로세스 시스템 호출들

| 이름 | 의미 |
|------|---------------------------------------|
| fork | 호출 프로세스와 똑같은 새로운 프로세스를 생성 |
| exec | 한 프로세스의 기억공간을 새로운 프로그램으로 대체 |
| wait | 프로세스 동기화 제공. 연관된 다른 프로세스가 끝날 때까지 기다린다 |
| exit | 프로세스를 종료 |

■ fork 시스템 호출

◆ 기능

➢ 기본 프로세스 생성 함수

➢ 성공적으로 수행되면 호출 프로세스(부모 프로세스)와 똑같은 새로운 프로세스(자식 프로세스) 생성

◆ 사용법

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

pid_t fork(void);
```

◆ 반환 값(return value)

➢ 정상 실행

– 실행(부모) 프로세스는 : 생성(자식) 프로세스의 프로세스 ID 반환

– 생성(자식) 프로세스는 : 0을 반환

➢ 이상 실행 : 음수 값을 반환

◆ 프로세스 식별번호(Identifier)



■ exit 시스템 호출

◆ 기능

➤ 프로세스 종료

◆ 사용법

```
#include <stdlib.h>

void exit (int status);
```

➤ **status** : 종료 상태를 나타냄

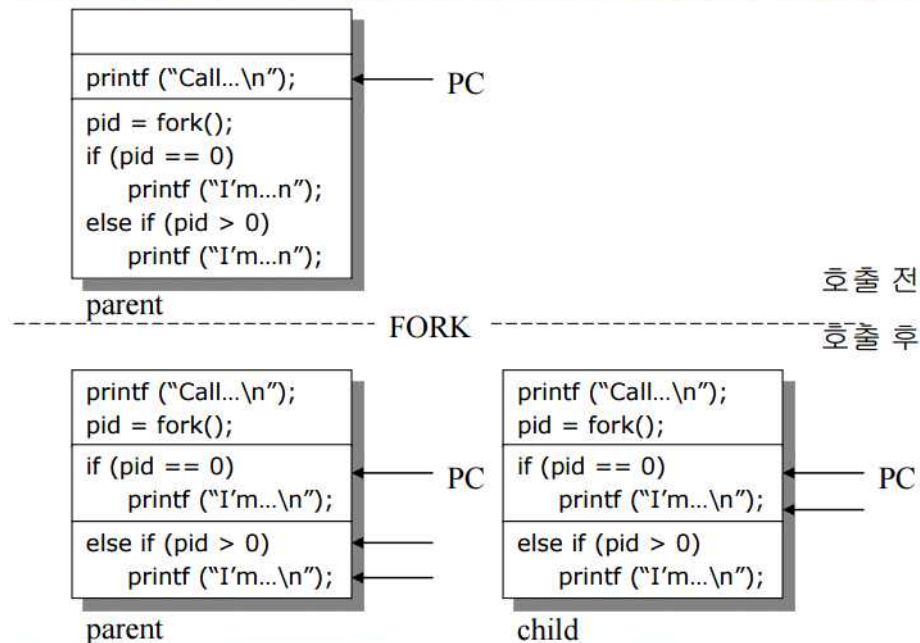
➤ 반환값: 정상적 종료: 0, 그렇지 않을 경우: 0 이 아닌 값

◆ 모든 개방된 파일 기술자들을 닫는다.

■ 프로세스 생성 함수 사용 예

◆ 프로세스 생성 예제 프로그램

➤ **fork** 호출 후 두 프로세스는 바로 다음 문장부터 수행 계속



■ atexit 함수

◆ 기능

- 실행 프로세스 종료 시 호출되는 루틴 설정

◆ 사용법

```
#include <stdlib.h>
void atexit (void (*func) (void));
```

- 프로그래머가 종료 루틴을 정의

■ wait 시스템 호출

◆ 기능

- 자식 프로세스들 중 하나가 수행을 마치기를 기다린다

◆ 사용법

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>

pid_t wait(int *status);
```

- **status** : wait가 복귀될 때 유용한 상태 정보 (퇴장 상태)
- 때로 부모 프로세스가 **fork** 로 자식을 만든 직후에 호출

```
cpid = fork();
if (cpid == 0) {      /* 자식 : 무언가 일을 수행한다 ... */
} else {              /* 부모 : 자식을 기다린다 ... */
    cpid = wait (&status);
}
```

■ 시그널

- ◆ 다른 프로세스에게 이벤트 발생을 알리는 소프트웨어 인터럽트

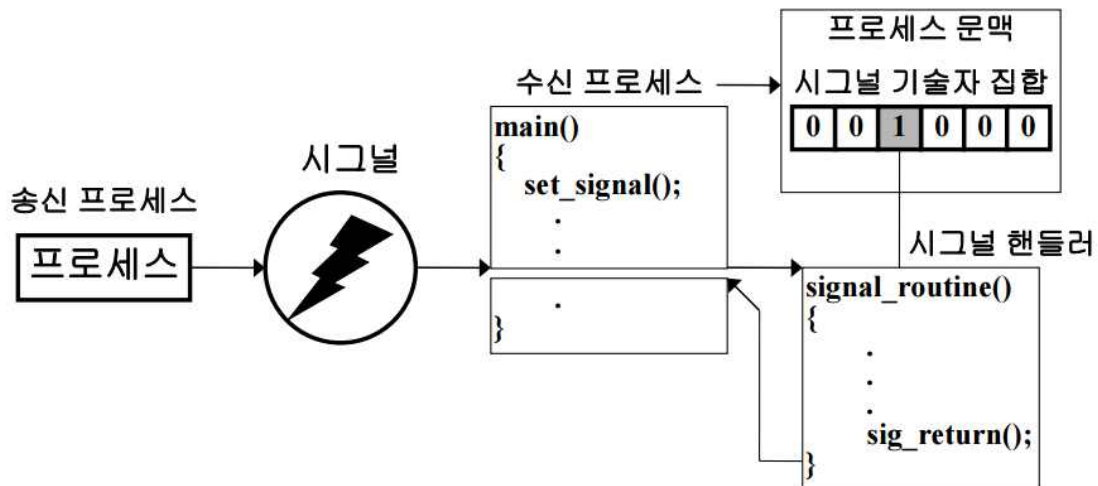
◆ 시그널 발생 예

- 프로그램 실행 시 Ctrl-C(인터럽트 키) 를 눌러 강제 종료시킬 때
- 백그라운드 작업을 종료시킬 때, **kill** 명령 사용



■ 시그널 동작

- ◆ 1. 기본적으로 설정한 동작 수행
- ◆ 2. 시그널을 무시하고 프로그램 수행 계속
- ◆ 3. 미리 정해진 일을 수행



■ sigaction 시스템 호출

◆ 기능

- 프로세스가 특정 시그널에 대해 다음 세 가지 행동 중 하나를 지정
 - 프로세스는 종료하고 코어 덤프
 - 시그널을 무시
 - 시그널 핸들러에 지정된 함수를 수행

◆ 사용법

```
#include <signal.h>
int sigaction(int signo, const struct sigaction *act,
              struct sigaction *oact);
```

- **signo**: signal number
- **act**: sigaction 구조체
- **oact**: 이전 설정값



■ 데몬(daemon) 프로세스

◆ 백그라운드로 돌면서 여러 작업을 하는 프로그램

◆ 수행 과정

- 프로세스를 백그라운드로 만든다 (fork 호출 및 부모 프로세스 종료)
- 제어 터미널이 없는 세션과 그룹 리더로 설정 (setsid() 호출)
 - 제어 터미널이 있으면 터미널 문자 등으로 죽을 수 있음
- 현재 작업 디렉토리를 루트 디렉토리("/")로 설정
- umask(0)로 변경하여 파일 접근 권한 미리 설정
- 열고 있는 모든 파일들을 닫는다
 - 표준입력, 표준출력, 표준 오류는 /dev/null 로 설정
- 오류 메시지를 남기기 위해 로그 파일 설정

◆ daemon 함수 활용

```
#include <unistd.h>

int daemon(int nochdir, int noclose);
```

- NOCHDIR가 0이면, 현재 디렉토리를 /로 바꿈
- NOCLOSE가 0이면, 표준입력, 표준출력, 표준 오류 파일을 닫음

4. 리눅스의 프로세스 모델과 시그널/쓰레드와의 관계에 대하여 조사하고 요약하여 보고서에 정리하여 본다.

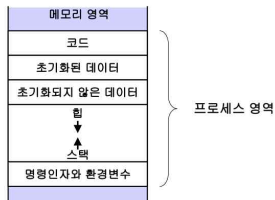
- 리눅스 프로세스 모델

프로세스 제어

■ 프로그램 - 디스크 상에 저장되어 있는 실행 가능한 파일

■ 프로세스 - 수행중인 프로그램

◆ shell은 하나의 명령을 수행하기 위해 어떤 프로그램을 시작할 때마다 새로운 프로세스를 생성



- 시그널/쓰레드와의 관계

1. 시그널 처리는 기본적으로 프로세스 단위로 처리를 합니다.
2. 시그널은 모든 쓰레드에게 시그널을 보냅니다. 이런 현상을 막기 위해 “시그널 마스크”를 이용하여 제어가 가능합니다.



東義大學校
DONG-EUI UNIVERSITY

5. 교재에서 프로세스 간 통신에 대한 내용을 읽고 이해한다.

프로세스간 통신

- 프로세스간 통신 기법
 - ◆ 시그널, 파일 잠금, 파이프, 메시지 큐, 세마포어, 공유 메모리, 소켓 등
- 파일을 이용한 레코드 잠금
 - ◆ 레코드 잠금(record locking)
 - 프로세스가 특정 파일의 일부 레코드에 대하여 잠금 기능 설정
 - 다른 프로세스로 하여금 이 파일에 접근하지 못하도록 함
 - ◆ 종류
 - 읽기 잠금 - 다른 프로세스들이 해당 영역에 쓰기 잠금 불가
 - 쓰기 잠금 - 다른 프로세스들이 해당 영역에 읽기와 쓰기 잠금 모두 불가

파일을 이용한 레코드 잠금

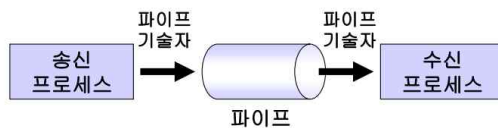
- fcntl 시스템 호출
 - ◆ 기능
 - 파일 제어 : fd 가 가리키는 파일을 cmd 명령에 따라 제어한다.
 - ◆ 사용법

```
#include <fcntl.h>

int fcntl(int fd, int cmd, struct flock *lock);
```

 - cmd : fcntl 이 어떻게 동작할 것인지 결정
 - F_GETLK : 레코드 잠금 정보 획득, 정보는 셋째 인자 lock 에 저장
 - F_SETLK : 파일에 레코드 잠금 적용, 불가하면 즉시 -1 반환
 - F_SETLKW : 파일에 레코드 잠금 적용, 불가하면 잠금 해제를 기다림
 - 성공적인 호출에 대하여, 반환값은 동작에 달려 있다

- 레코드 잠금의 단점
 - ◆ 파일을 이용 - 추가적인 자원 낭비 및 비효율적
 - ◆ 경쟁 문제
 - ◆ 외부에서 파일에 접근할 때의 보안 문제
- 파이프
 - ◆ UNIX 의 고유한 프로세스간 통신 방식
 - ◆ 한 프로세스를 다른 프로세스와 연결시켜 주는 단방향 채널



- pipe 시스템 호출
 - ◆ 기능
 - 파이프 생성
 - 파이프를 가리키는 파일 기술자 쌍을 생성하고, 이를 filedes 에 저장
 - ◆ 사용법

```
#include <unistd.h>

int pipe (int filedes[2]);
```

 - filedes[0]은 읽기 위한 파이프
 - filedes[1]은 쓰기 위한 파이프
 - ◆ 반환값
 - 정상적 종료: 0, 그렇지 않을 경우: 0 이 아닌 값
 - 오류 번호(errno)
 - EMFILE : 사용자 프로세스가 너무 많은 파일 기술자를 사용하는 경우
 - ENFILE : 시스템 파일 테이블이 꽉 찬 경우
 - EFAULT : filedes 변수가 유효하지 못하는 경우



■ select 시스템 호출

◆ 기능

- 다중 입출력 관리
- 지정된 파일 기술자 집합 중 읽기와 쓰기가 준비된 것이 있는지, 또는 오류가 있는지 등을 검사

◆ 사용법

```
#include <sys/time.h>

int select(int n, fd_set *readfds, fd_set *writefds, fd_set *exceptfds, struct
timeval *timeout);
void FD_CLR(int fd, fd_set *set);
void FD_ISSET(int fd, fd_set *set);
void FD_SET(int fd, fd_set *set);
void FD_ZERO(fd_set *set);
```

- select 첫째 인자 n은 검사할 파일 기술자 번호 최대값+1
- FD_SET : 파일 기술자를 집합에 추가
- FD_CLR : 파일 기술자를 집합에서 뺀다
- FD_ISSET : 파일 기술자가 집합의 일부분인지 아닌지를 검사
- FD_ZERO : 파일 기술자 집합을 초기화

6. 리눅스에서 비동기 통신 기법에 대하여 조사하고 요약하여 보고서에 정리하여 본다.

POSIX 비동기 입출력

■ 특징

- ◆ 프로그램이 입출력 연산을 수행하는 동안 블록되지 않고 비동기식으로 수행
- ◆ 라이브러리 수준에서 구현됨
- ◆ 주의: 리눅스 커널이 지원하는 별도의 비동기 입출력 기능이 있음

■ 관련 함수

◆ 사용법

```
#include <aio.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>

int aio_read(struct aiocb * __aiocbp); /* 비동기 읽기 연산 시작 */
int aio_write(struct aiocb * __aiocbp); /* 비동기 쓰기 연산 시작 */
int aio_error(const struct aiocb * __aiocbp); /* aio_read/aio_write 연산 완료 대기 및 상태 반환 */
ssize_t aio_return(struct aiocb * __aiocbp); /* aio_read/aio_write를 통해 전송된 바이트 수 반환 */
int aio_cancel(int __fildes, struct aiocb * __aiocbp); /* 처리 중인 비동기 IO 취소 */
void aio_suspend(const struct aiocb * __list[], int __nent, /* 지정 요청 완료 까지 프로세스 중지 */
const struct timespec * __restrict __timeout);
int lio_listio(int __mode, const struct aiocb * __list[ __restrict_arr], /* 다중 비동기 연산 요청 */
int __nent, struct sigevent * __restrict __sig);
```

■ AIO 제어블록

◆ AIO를 제어하는 자료구조

```
struct aiocb
{
    int aio_fildes; /* 파일 기술자. */
    int aio_lio_opcode; /* 수행할 연산(lio_listio와 연관). */
    int aio_reqprio; /* 요청 우선순위 오프셋. */
    volatile void * aio_buf; /* 버퍼. */
    size_t aio_nbytes; /* 전송 바이트 수. */
    struct sigevent aio_sigevent; /* 시그널 번호 및 값. */

    /* Internal fields */
    ...
};
```



2. 실습 사항

1. 자신의 github 저장소에 lab3 프로젝트를 생성하고 과제 프로그램을 업로드하였습니다.

git url: <https://github.com/toughC/lab3>

2~10. github 저장소에 제출하였습니다.

3. 검토

1학년 때 c언어를 배우면서 큰 어려움이 없었는데, 셸 스크립트 짜면서 문자열을 사용하는 방법을 다시 생각하고 이해하면서 코드 작성할 때 어려움이 있었습니다. 유튜브 영상이나 서칭하면서 애러난 부분을 찾고 이해하고 다시 작성하면서 제 부족함을 찾을 수 있는 기회가 되었습니다.



東義大學校
DONG-EUI UNIVERSITY