이름 있는 파이프[1]

- □ 이름 있는 파이프
 - 부모-자식간이 아닌 독립적인 프로세스 간에 통신하기 위해서는 이름 있는 파이프 사용
 - 이름 있는 파이프는 FIFO라고도 함
 - FIFO로 사용할 특수파일을 명령이나 함수로 먼저 생성해야 함
- □ 명령으로 FIFO 파일 생성
 - mknod 명령

mknod 파일명 p

```
# mknod HAN_FIFO p
# ls -l HAN_FIFO
prw-r--r-- 1 root other 0 2월13일 12:21 HAN_FIFO
# ls -F
HAN_FIFO 표시
```

mkfifo명령

```
/usr/bin/mkfifo [-m mode] path...
```

```
# mkfifo -m 0644 BIT_FIFO
# ls -l BIT_FIFO
prw-r--r-- 1 root other 0 2월 13일 12:28 BIT_FIFO
```

이름 있는 파이프[2]

□ 함수로 특수파일 생성

특수파일생성: mknod(2)

```
#include <sys/stat.h>
int mknod(const char *path, mode_t mode, dev_t dev);
```

■ mode : 생성할 특수파일의 종류 지정

S_IFIFO : FIFO 특수 파일

S_IFCHAR : 문자장치 특수 파일

• S_IFDIR : 디렉토리

S_IFBLK : 블록장치 특수파일

• S_IFREG : 일반파일

if (mknod("TEST_FIFIO" , S_IFIFO|0644, 0) == -1) {

FIFO 파일 생성: mkfifo(3)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int mkfifo(const char *path, mode_t mode);
```

mode : 접근권한 지정
 if (mkfifo("TEST_FIFO", 0644) == -1) {

[예제 9-7] FIFO로 데이터 주고 받기 -서버(server.c)

```
80
    int main(void) {
09
        int pd, n;
        char msg[] = "Hello, FIFO";
10
11
12
        printf("Server =====\n");
13
        if (mkfifo("./HAN-FIFO", 0666) == -1) {
14
15
            perror("mkfifo");
16
            exit(1);
                                          FIFO 파일 생성
17
18
        if ((pd = open("./HAN-FIFO", O WRONLY)) == -1) {
19
            perror("open");
20
            exit(1);
21
                                        FIFO 파일 쓰기모드로 열기
22
23
24
        printf("To Client : %s\n", msg);
25
26
        n = write(pd, msg, strlen(msg)+1);
27
        if (n == -1) {
            perror("write");
28
                                   FIFO 파일에 문자열 출력
29
            exit(1);
30
31
        close(pd);
32
33
        return 0;
34
```

0//1

[예제 9-7] FIFO로 데이터 주고 받기 -클라이언트(client.c)

```
int main(void) {
80
07
        int pd, n;
80
        char inmsg[80];
09
        if ((pd = open("./HAN-FIFO", O_RDONLY)) == -1) {
10
11
            perror("open");
12
            exit(1);
                              서버측에서 생성한 FIFO 파일열기
13
14
15
        printf("Client =====\n");
        write(1, "From Server :", 13);
16
17
18
        while ((n=read(pd, inmsg, 80)) > 0)
19
            write(1, inmsg, n);
20
                                                 # server
        if (n == -1) {
21
                               서버가 보낸
                                                 Server =====
22
            perror("read");
                               데이터 읽기
                                                 To Client: Hello, FIFO
23
            exit(1);
24
25
26
        write(1, "\n", 1);
                                                 # client
27
        close(pd);
                                                 Client =====
28
                                                 From Server : Hello, FIFO
29
        return 0;
30
```

레코드 록킹(advisory locking)

- multiple reader, single writer
- □ 읽기 록: 다른 프로세스들이 쓰기 록을 적용하지 못하게 함. 여러 프로세 스들이 같은 구역에 동시에 읽기 록을 할 수 있음
- □쓰기 록: 다른 프로세스들이 그 구역에 읽거나 쓰기 록을 할 수 없도록 함파일의 한 구역에는 한 순간에 하나의 쓰기 록 만이 존재할 수 있음

#include <fcntl.h>

int fcntl (int filedes, int cmd, struct flock *Idata);

- filedes: 유효한 개방된 파일기술자. 읽기 록인 경우 O_RDONLY나 O_RDWR로 개방. 쓰기 록을 위해서는 O_WRONLY나 O_RDWR로 개방
 - cmd:
 - . F_GETLK: Idata를 통해 전달된 록 정보를 획득
 - . F_SETLK: 파일에 록을 적용하고, 불가능하면 즉시 -1로 돌아옴
- . F_SETLKW : 파일에 록을 적용하고, 이것이 만약 다른 프로세스가 소유하고 있으면 수면

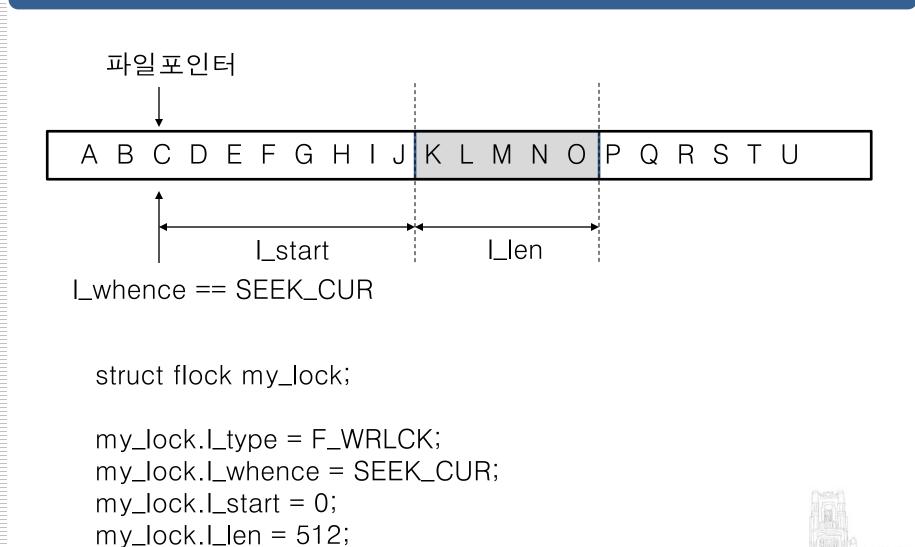
레코드 록킹

- Idata

```
/* 록의 유형 */
short l_type;
short I_whence; /* Iseek와 동일 */
                /* 바이트로 표시된 offset */
off_t l_start;
                 /* 바이트 단위의 세크먼트 크기 */
off_t l_len;
pid_t l_pid;
                 /* 명령에 의해 설정 */
l_type: F_RDLCK - 읽기 록 적용
       F_WRLCK - 쓰기 록 적용
```

F_UNLCK - 록 제거

레코드 록킹



fcntl(fd, F_SETLKW, &my_lock);

레코드 록킹

- □ test1.c
 - 록 정보는 fork호출에 의해 계승되지 않음
 - fcntl호출의 파일포인터를 변경시키지 않음
 - 한 프로세스에 속한 모든 록은 그 프로세스가 죽을 때 자동적으로 제거됨
- □ test2.c
 - 프로세스는 F_GETLK를 사용해 어느 프로세스가 록을 가지고 있는지 결정할 수 있음
- □ test3.c
 - Deadlock avoidance test