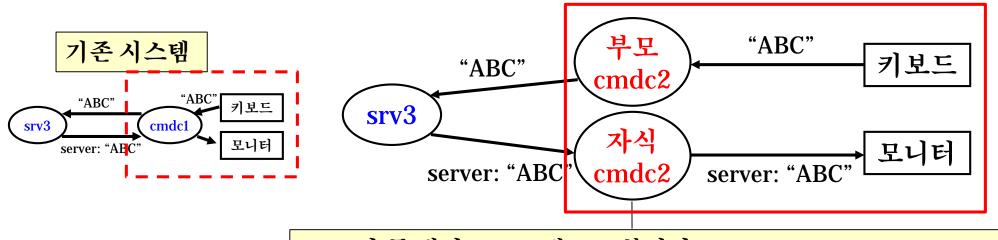
실습 12

IPC: Interprocess Communication Clients and Signal

Jaehong Shim
Dept. of Computer Engineering



실습 12 - 1 cmdc2와 srv3



Cmdc가 두 개의 프로그램으로 분리됨
차이점: 기존의 cmdc는 혼자서 키보드 입력 또는 서버에서 들어 오는 메시지를 동시에 처리해야 했음; 반응속도 떨어짐 기존 cmdc를 두 개의 cmdc로 분리하여 서로 입력 단자를 하나씩 전담함; 각 cmdc는 해당 입력 단자만 처리하면 되는 이점이 있음

cmdc2.c **파일 만들기**

□ ~/up/IPC 디렉토리에서 기존 파일을 복사한다.

```
$ cd ~/up/IPC
$ cp cmdc1.c cmdc2.c
$ ls
cmdc1.c cmdc2.c srv1.c srv2.c srv3.c Makefile
```

□ Makefile의 TARGETS에 cmdc2를 추가

```
TARGETS = cmdc1 cmdc2 srv1 srv2 srv3
```

cmdc1 클라이언트 프로그램 분석

□ 두 개의 FIFO 파일을 open하여 (순서 중요) srv3 서버와 통신할 FIFO 메시지 큐에 접속하고 fgets() printf(), perror() out_fd = open(fifo_c_to_s, O_WRONLY) read(0, ...) write(1,) write(2,)in_fd = open(fifo_s_to_c, O_RDONLY) 커널 내의 FIFO 메시지 큐 커널 내의 FIFO 메시지 큐 □ 키보드에서 명령어를 입력 받기 (대기) O read(0, cmd_line, SZ_STR_BUF) cmdc1 -> srv2 전송용 srv2-> cmdc1 전송용 □ 이를 서버에 전송 (전송은 대기 없음) FIFO 파일 "fifo c to s" FIFO 파일 "fifo_s_to_c" owrite(out_fd, cmd_line, len) write(out_fd, ..|) \read(in_fd, ...) □ 그 후 서버에서 결과를 수신 (대기) cmdc1 O read(in_fd, cmd_line, SZ_STR_BUF) □ 수신한 결과를 화면에 출력(출력은 대기 없음) write(1, ...) read(0, ...)O write(1, cmd_line, len) □ 서버가 두 번 이상 메시지를 보내면 (printf()) 키보드 모니터 cmdc는 몇 번에 걸쳐 받아야 할까?

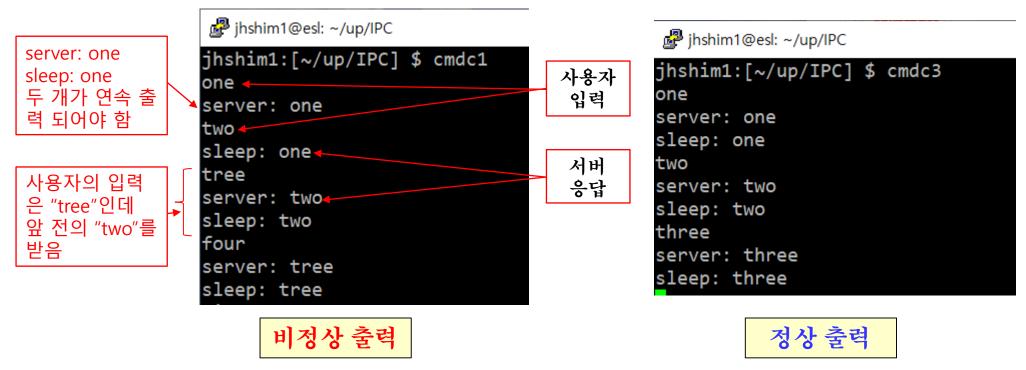
srv3.c: main() 수정

- □ 클라이언트로부터 받은 메시지를 에코 해 주고
- □ 일정시간 대기 (일부러 두 메시지의 전송 시간을 다르게 하기 위해)
- □ 추가로 메시지를 하나 더 전송함
 - 클라이언트에서 이 두 메시지를 순서적으로 잘 받을 수 있을까?
- □ 아래 문장 추가할 것

```
// srv3.c의 main() 함수
while (1) {
    ...
    /* 클라이언트로 메시지 송신하는 문장 */
    printf("server: %s", cmd_line);
    sleep(1); // 1초간 대기: 두 메시지의 전송시간을 다르게 하기 위해
    printf("sleep: %s", cmd_line);
    // 위 두 printf()에 의해 전송되는 메시지는 서로 전송시간이 다름
}
```

프로그램 실행 결과

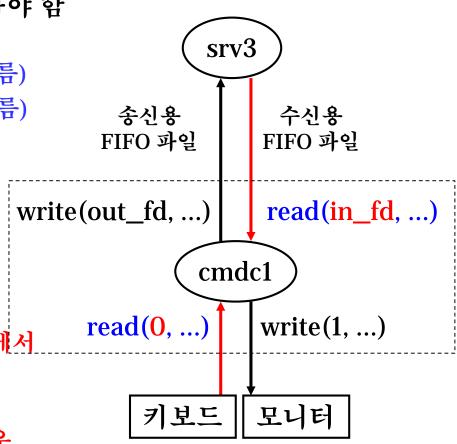
□ 새로 make 한 후 srv3와 cmdc1 실행 (cmdc2 아님)



- □ 이유
 - 서버는 두 번에 걸쳐 printf()로 전송했으나 cmdc는 한 번만 서버로부터 받고 바로 다음 사용자 입력을 받음 (두 번째 메시지 못 받음, cmdc의 버퍼에 저장되어 있음)
 - 못 받은 두 번째 메시지는 cmdc가 다음 번에 사용자 메시지를 보내고 난 후 받음

cmdc1 클라이언트 프로그램의 문제점

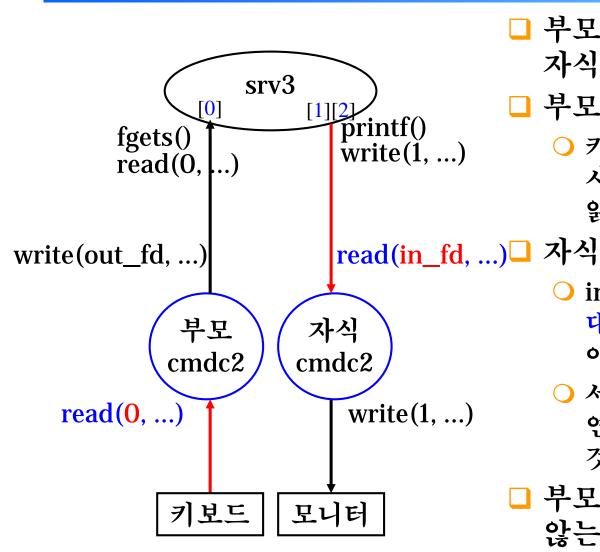
- □ cmdc1는 두 곳에는 들어오는 입력을 받아야 함 (어디에서 먼저 데이터가 들어 올까?)
 - 키보드 입력 데이터 (언제 입력 될지 모름)
 - Srv3가 전송한 데이터 (언제 수신 될지 모름)
- □ read(0, ...) 함수의 한계
 - 키보드에 도착한 데이터가 있으면 데이터를 가지고 바로 리턴
 - 도착한 데이터가 없으면 데이터가 도착할 때까지 블록킹 상태에서 계속 대기
 - 1. 문제는 블록킹 상태에서 대기하는 중에 srv3에서 보낸 데이터가 도착하면, in_fd에서 이를 즉시 받아 처리할 수가 없음
 - 반대 상황도 마찬가지임
 - 2. 만약 서버가 여러 번 메시지를 보낼 경우 cmdc는 몇 번 읽어야 할까? (문제는 언제, 몇 개를 보낼지 모른다는 것)



cmdc1 문제의 해결 방안

- □ 프로세스 기반 해결방안
 - fork() 함수를 이용 자식 프로세스를 생성
 - 부모 프로세스: 키보드에서 읽어 -> 서버(cmd)로 전송
 - 자식 프로세스: 서버에서 보낸 데이터 읽어 -> 화면에 출력
- □ 쓰레드 기반 해결방안
 - main 쓰레드에서 두 개의 쓰레드를 새로 생성
 - SendToServerThread: 키보드에서 읽어 -> 서버(cmd)로 전송
 - RecvFromServerThread: 서버에서 보낸 데이터 읽어 -> 화면에 출력
- □ Select() 기반 해결방안
 - 입력을 받을 두 개의 파일 기술자 (0, in_fd)를 미리 등록하고
 - select() 함수를 호출하여 대기함
 - select()는 둘 중 하나에서 데이터가 도착하면 리턴함
 - 어느 쪽에서 데이터가 들어 왔는지 확인한 후 read()를 이용하여 읽음

프로세스 기반 해결방안(프로세스의 자기복제)



- □ 부모 cmdc2가 자기 복제(fork())하여 자식 cmdc2를 생성
- 🔲 부모
 - 키보드에서 대기하고 있다가 사용자가 데이터를 입력하면 이를 읽어 서버로 전송

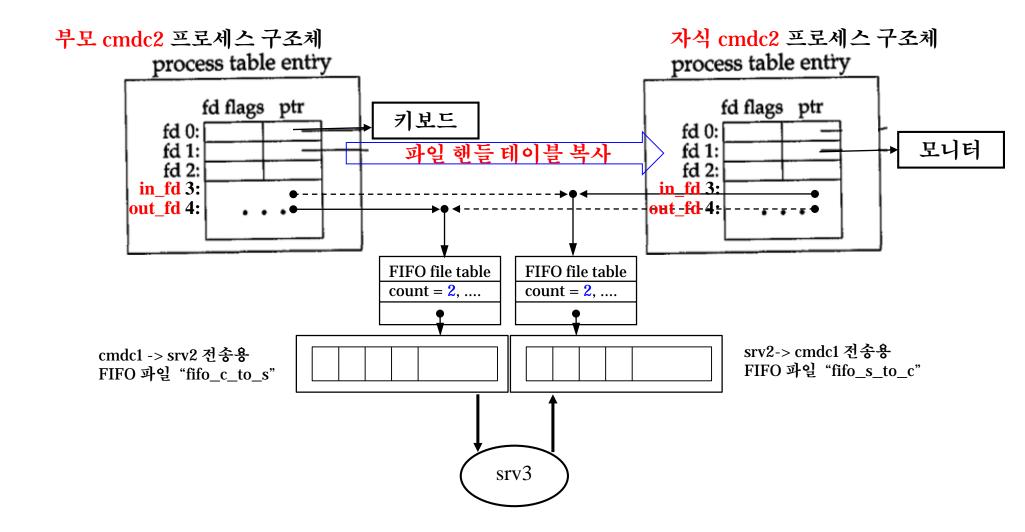
- in_fd에서 서버가 전송한 데이터를 대기하고 있다가 데이터가 도착하면 이를 수신하여 화면에 출력함
- 서버가 계속 데이터를 보내면 이를 연속으로 받아 화면에 정상 출력하는 것이 가능함
- □ 부모와 자식 프로세스에서 사용하지 않는 파일 핸들은 close() 함

문제 해결: cmdc2.c 수정

```
connect to server();
                                         // 두개의 프로세스로 분리하여
                                         // 각각 입출력을 따로 담당함
// 파일 앞쪽에 헤드 파일 삽입: $ man wait 해서 찾아 볼 것
                                         dual_process();// 수정할 것
// single_process() 함수 전체 삭제하고 그 위치에 아래 함수 배치
                                         dis connect();
void dual_process(void)
   pid t pid;
   // 두개의 프로세스로 분리하여 각 프로세스가 입출력을 따로 담당함
   if ((pid = fork()) < 0)</pre>
      perror("fork"); // 자기 복제 실패한 경우
   else if (pid > 0) { // 부모 프로세스: 키보드 입력 받아 서버에 전송
      close(in_fd); // 사용하지 않기 때문에 닫음
      input_send_loop(); // 반복하여 키보드에서 입력 받아 서버로 전송
      wait(NULL);
                        // 부모가 먼저 끝난 경우, 자식이 종료할 때까지 기다림
   else {
                        // 자식 프로세스: 서버가 보내 준 메시지 받아 화면에 출력
      close(out_fd); // 사용하지 않기 때문에 닫음
      recv_output_loop(); // 반복하여 서버에서 받은 데이터를 모니터(화면)로 출력
      printf("child: exit\n");
```

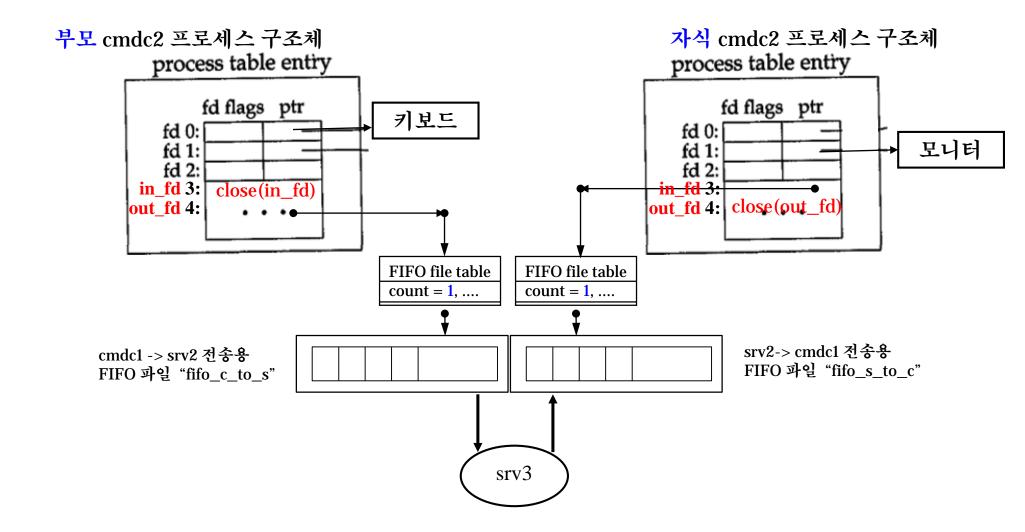
int main()

fork(): 부모의 파일 핸들 테이블을 자식에게 복사



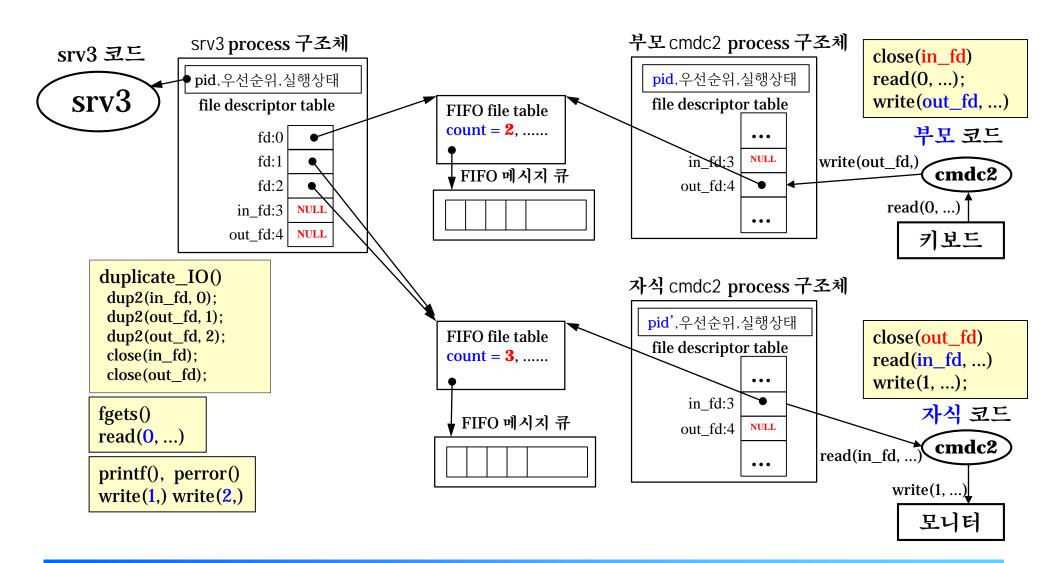
Unix Systems: servers 11 Jaehong Shim

불필요한 파일 핸들 close()



Unix Systems: servers 12 Jaehong Shim

fork() **이후의 커널(운영체제) 내부의 모습**



```
// dual_process() 함수 바로 앞에 배치
// 부모 cmdc2:반복하여 키보드에서 입력 받아 서버로 전송
void input_send_loop(void)
   while (1) {
      if (input_send() <= 0) // 키보드 입력 후
                  // 서버로 전송
          break;
// 자식 cmdc2: 반복하여 서버에서 받은 데이터를
// 모니터(화면)로 출력
void recv output loop(void)
   while (1) {// 서버로부터 받고 화면에 출력
      if (recv_output() <= 0)</pre>
          break;
```

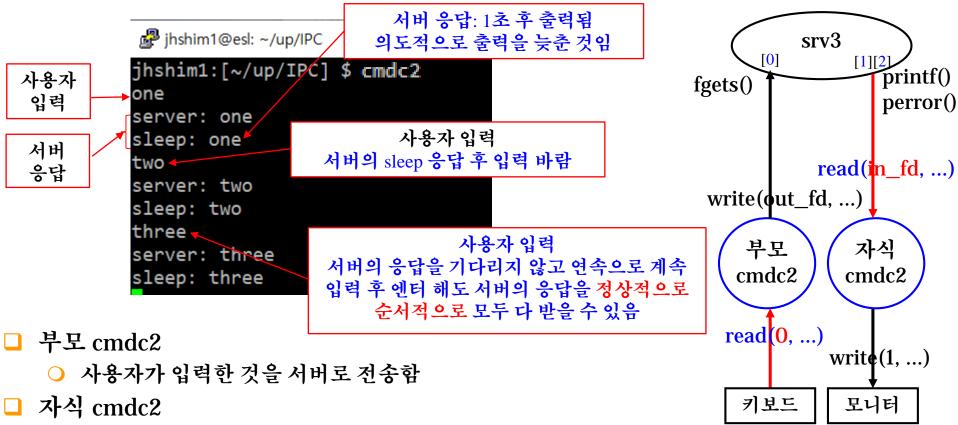
```
srv3
                                   printf()
                 \fgets()
                                   perror()
         write(out_fd, ...)
                                    read(in fd, ...)
                      부모
                                자식
                     cmdc2
                               cmdc2
                                   write(1, ...)
              read(0, ...)
                     키보드
                               모니터
          기존 recv output() 함수
len = read(in_fd, cmd_line, SZ_STR_BUF);
if (len <= 0) return len; //서버 종료한 경우
if (write(1, cmd line, len) != len)
   return -1;
return len;
```

프로그램 실행 결과

□ 새로 make 한 후 srv3와 cmdc2 실행

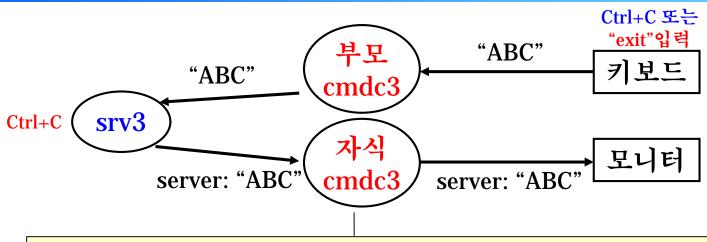
○ 서버의 에코 메시지 "servr: one"를 바로 출력

○ 1초 후에 서버의 "sleep: one" 메시지를 받아 출력



실습 12 - 2

cmdc32 srv3



문제점: srv3에서 Ctrl+C를 입력하거나 또는 cmdc2에서 "exit[enter]"를 입력하면 부모 cmdc2가 정상 종료하지 않음

해결방안: 부모 cmdc가 자식 종료 신호를 받아 정상 종료하게 함

서버와 클라이언의 종료 문제점

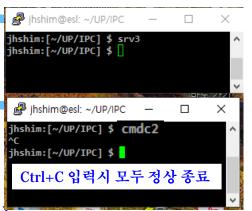
- □ 두 프로세스를 한번에 종료시키는 세가지 방법
 - 1. cmdc2에서 Ctrl+C를 누름
 - cmdc2이 종료되고 이어 srv3이 종료됨 (모두가 정상 종료됨)
 - 2. cmdc2에서 "exit[enter]"입력 또는 srv3에서 Ctrl+C 누름
 - 서버와 클라이언트 모두 종료함
 - 그러나 "exit[enter]"입력 후 또는 srv3에서 Ctrl+C 누른 후 부모 cmdc2는 바로 종료하지 않음
 - 다시 한번 엔터를 입력해야 그제서야 종료함

```
inshim1@esl: ~/up/IPC
jhshim1:[~/up/IPC] $ srv3

Ctrl+C 입력 시 서버는 종료되나
부모 cmdc2는 종료되지 않음
```

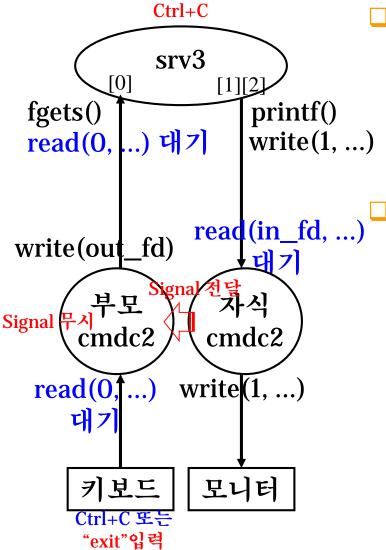
```
jhshim1@esl; ~/up/IPC
jhshim1:[~/up/IPC] $ cmdc2
This is 연습이다.
server: This is 연습이다.
오우 좋은데
server: 오우 좋은데
직인다.
server: 직인다.
```

"exit[enter]"입력 시 부모 cmdc2는 종료되지 않음 [한번 더 enter해야 종료]



// srv3.c

cmdc2**의 종료할 때의 문제점**



□ 종료절차 1

- cmdc2에서 입력시 Ctrl+C 입력
- → 부모 cmdc2 종료 -> cmdc2의 out_fd 자동 close -> 이와 연결된 서버의 표준 입력 fgets()가 NULL 리턴 -> srv3 종료 -> srv3측 송수신 FIFO close됨 -> 자식 cmdc2의 read() 함수 리턴 0 -> 자식 cmdc2 종료

// srv3.c

while (1) {

int main(int argc, char *argv[]) {

break;

if (fgets(..., stdin) == NULL)

if (strncmp(cmd_line, "exit", 4) == 0) break; // 서버는 여기서 종료

종료절차 2

- cmdc2에서 "exit" 입력 또는 srv3에서 Ctrl+C
- srv3 종료 -> srv3측 FIFO 용 0, 1, 2 파일 핸들 자동 close됨 -> 이와 연결된 자식 cmdc2의 read() 함수 리턴 0 -> 자식 cmdc2 종료 -> 부모에게 SIGCHLD (자식 종료)신호 전달 -> 부모는 이 신호를 무시
- 문제점: 부모 cmdc2는 즉시 종료하지 않고 다음 키 입력 받아 전송 시 종료
- 해결방안: 자식 cmdc2가 종료할 때 부모 cmdc2에게 전달된 종료 신호(SIGCHLD signal)를 부모가 무시하지 않고 catch하여 스스로 정상 종료하게 함

시그녈(Signal) 처리

교재 p. 385

- Signal
 - Software interrupts
 - 실행 중인 프로세스에게 전달되는 하나의 숫자 (시그널 도착)
 - 운영체제는 이 숫자와 맵핑된 함수를 실행시킴 (시그널 처리)
 - 이 함수는 디폴트 함수를 사용해도 되고 필요하면 사용자가 자신의 함수를 만든 후 signal() 함수를 호출하여 자신의 함수를 미리 등록할 수도 있음
 - 또는 도착한 신호를 무시할 수도 있음

□ 키보드에서

- Ctrl+C를 누를 경우 시그널 SIGINT(#defin으로 정의된 상수 값임)가 현재 실행되는 프로세스에게 전달되고, 이 시그널이 도착하면 그 프로세스는 죽음(디폴트 시그널 처리 함수 실행 결과)
- Ctrl+Z를 누를 경우 SIGTSTP 시그널이 현재 실행되는 프로세스에게 전달되고, 이 시그널이 도착하면 그 프로세스는 실행 중지됨
- Ctrl+\를 누를 경우 SIGQUIT 시그널이 도착하는데 그러면 그 프로세스는 부수적인 결과물(core 파일)을 생산하고 죽음

signal.c **파일 생성**

```
$ cd ~/up/IPC
```

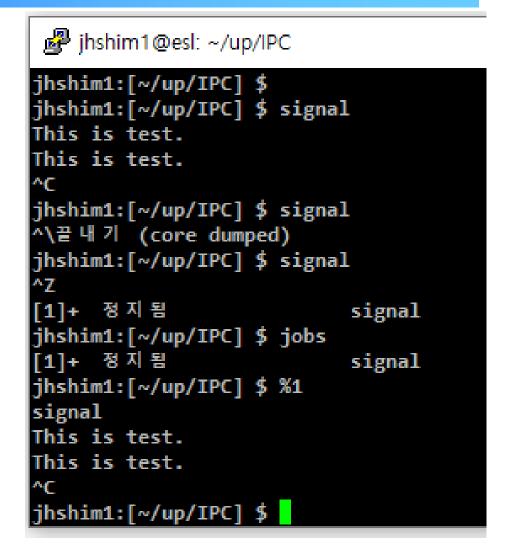
□ ~/up/IPC에 있는 Makefile의 TARGETS에 signal을 추가

```
TARGETS = cmdc1 cmdc2 srv1 srv2 signal
```

□ ~/up/IPC에 signal.c 소스 파일을 만든 후 아래 코드를 입력하라.

signal 프로그램실행하기

- □ make 한 후 signal을 실행함
 - 옆의 실행 결과처럼 Ctrl+C, Ctrl+\, Ctrl+Z를 눌러본다.
 - Ctrl+Z의 경우 프로그램의 실행을 일시 중지시키는 것이므로 %1을 통해 signal 프로그램의 실행을 복구시켜 주어야 한다.



시그블 처리 함수 작성

□ 기존 signal.c 파일에 아래 내용을 main() 함수 앞에 삽입하라.

```
// Ctrl+\ 를 눌렀을 때 호출되는 시그널 함수
static void sig quit(int sig)
   signal(SIGINT, SIG_DFL); // Ctrl+C 를 눌렀을 때 원래대로 프로그램 죽게 설정함
   // 즉, SIGINT의 디폴트 시그널 처리 함수를 호출하게 함
   printf(" sig_quit: signal(SIGINT, SIG_DFL) called.\n");
// Ctrl+Z 를 눌렀을 때 호출되는 시그널 함수
static void sig_stop(int sig) {
   printf(" sig stop\n");
```

시그녈 처리 함수 등록

- □ main() 함수 내에 아래 내용을 삽입하라.
- □ 필요한 헤드 파일도 include 시켜라.

```
// $ man -s2 signal 해서 필요한 헤드파일을 signal.c 앞쪽에 include 시켜라.
int main(int argc, char *argv[])
   // 각 시그널을 처리하는 함수를 미리 등록함
   signal(SIGINT, SIG_IGN); // Ctrl+C 를 눌렀을 때 시그널을 무시함
   signal(SIGQUIT, sig_quit); // Ctrl+\ 를 눌렀을 때 sig_quit()을 호출함
   signal(SIGTSTP, sig stop); // Ctrl+Z 를 눌렀을 때 sig stop()을 호출함
   // 이제 위 시그널이 도착하면 등록된 시그널 처리 함수가 자동 실행됨
   while (1) {
      ... // 기존 코드
```

시그널(신호) 잡기

- □ make 한 후 signal을 실행함
 - 옆의 실행 결과처럼 Ctrl+C, Ctrl+\, Ctrl+Z를 눌러본다.
 - 프로그램이 죽거나 일시 정지 하지 않음
- □ 시그널이 도착하면 등록된 시그널 처리 함수가 실행됨
- □ Ctrl+\ 를 누를 경우, SIGINT(Ctrl+C) 시그널을 디폴트 시그널 처리 함수로 다시 재설정함
 - 따라서 이후 Ctrl+C를 누를 경우 원래대로 프로그램 종료함

```
jhshim1@esl: ~/up/IPC
jhshim1:[~/up/IPC] $
jhshim1:[~/up/IPC] $ signal
^CThis is test.
This is test.
^C^Z sig stop
^Z sig stop
This is test
This is test
^\ sig quit: signal(SIGINT, SIG DFL) called.
This is test
This is test
jhshim1:[~/up/IPC] $
```

cmdc3.c **파일 만들기**

□ ~/up/IPC 디렉토리에서 기존 파일을 복사한다.

```
$ cd ~/up/IPC
$ cp cmdc2.c cmdc3.c
$ ls
... cmdc2.c cmdc3.c ... srv3.c Makefile
```

□ Makefile의 TARGETS에 cmdc3를 추가

```
TARGETS = cmdc1 cmdc2 cmdc3 srv1 srv2 srv3
```

cmdc3.c: 시그녈 처리 함수 작성

```
// $ man -s2 signal 해서 필요한 헤드파일을 cmdc3.c 앞쪽에 include 시킨다.
// void dual process(void) 함수 바로 앞에 아래 함수를 추가한다.
// SIGCHLD 시그널 처리 함수
// 자식 cmdc3가 종료했을 때 부모 cmdc3에게 SIGCHLD 시그널이 도착
// SIGCHLD 시그널이 부모에게 도착하면 사전에 등록된 함수인 sig child()가 호출됨
static void sig child(int sig)
  printf("parent: sig child: exit\n");
  exit(0); // 자식 cmdc3가 종료하면 시그널을 받아 부모 cmdc3가 여기서 종료
```

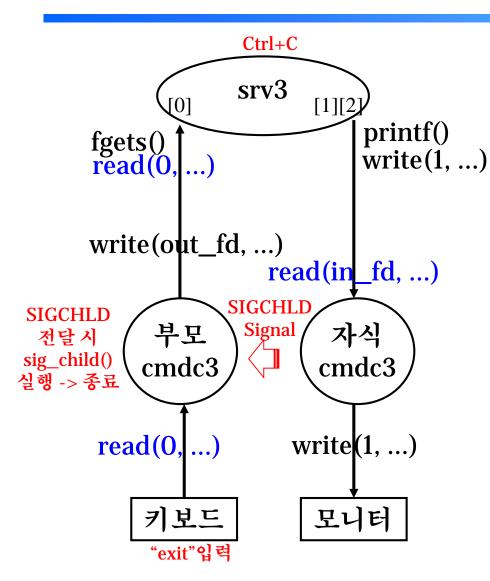
cmdc3.c: 시그널 처리 함수 등록

```
len = read(0, cmd_line, SZ_STR_BUF);
                                       if (len <= 0) return len;
void dual_process(void)
                                       if (write(out fd, cmd line, len) != len)
                                          return -1;
                                       return len;
    if ((pid = fork()) < 0)</pre>
    else if (pid > 0) { // 부모 프로세스: 키보드 입력 받아 서버에 전송
      // SIGCHLD 시그널을 처리하는 함수(sig child)를 미리 등록함
      // 자식 프로세스(cmdc3)가 종료했을 때 부모 프로세스에게 SIGCHLD 시그널이 전달되고
      // 이 시그널이 부모에게 도착하면 사전에 등록된 함수인 sig child()가 호출됨
      // 대부분 자식이 먼저 죽게 된다. 따라서 부모에게 SIGCHLD 신호가 도착하며,
      // 부모는 대부분 sig child()에서 종료하게 됨
      signal(SIGCHLD, sig_child); // 자식이 먼저 죽으면, 호출할 함수 등록
      close(in_fd); // 사용하지 않기 때문에 닫음
      input_send_loop(); // 반복하여 키보드에서 입력 받아 서버로 전송
      wait(NULL); // 부모가 먼저 끝난 경우, 자식이 종료할 때까지 기다림
    } else { // 자식 프로세스
                                  static void sig_child(int sig)
                                  {// 자식이 종료하면 시그널을 받아 부모 cmdc3 여기서 종료
      printf("child: exit\n");
                                    printf("parent: sig child: exit\n");
                                    exit(0);
```

기존 input send() 함수

프로그램 실행 및 종료 확인

```
// Srv.C: int main(int argc, char *argv[]) {
  while (1) { /* 클라이언트로부터 메시지 수신 후 */
  if (strncmp(cmd_line, "exit", 4) == 0)
    break; // 서버는 여기서 종료
} }
```



- □ make 실행한 후 srv3와 cmdc3 실행
- □ 종료 절차 1
 - cmdc3에서 입력시 Ctrl+C 입력
 - 정상 종료되는지 확인 (원래 정상이었음)
- □ 종료 절차 2
 - O cmdc3에서 "exit" 입력
 - srv3 종료 -> srv3측 FIFO 용 0, 1, 2 파일 핸들 자동 close됨 -> 이와 연결된 자식 cmdc3의 read() 함수 리턴 0 -> 자식 cmdc3 종료 -> 부모 cmdc3에 SIGCHLD 전달 -> 부모의 sig_child() 함수 실행 -> 부모 종료 => 세 프로세스 모두 종료하는지 확인할 것
- □ 종료 절차 3

28

- 또는 srv3에서 Ctrl+C
- srv3 종료 -> 위 종료절차 2 과정 수행

서버와 클라이언의 정상 종료

- □ make 한 후 srv3, cmdc3 실행
- 1. cmdc3에서 "exit[enter]" 입력
 - 모두 종료

- 2. srv3에서 Ctrl+C 입력○ 모두 종료
- 3. cmdc3에서 Ctrl+C 입력 ○ 모두 종료

