

Chapter 10

멀티프로세스 기반의 서버 구현

다중 접속 서버의 구현 방법들

다중 접속 서버의 정의

- 다중 접속 서버
 - ✓ 둘 이상의 클라이언트에게 **동시에 접속을 허용**
 - ✓ 둘 이상의 클라이언트에게 **동시에 서비스를 제공**하는 서버를 의미함

다중 접속 서버 구현 방법

- 멀티프로세스 기반 서버: 다수의 프로세스를 생성하는 방식
- 멀티플렉싱 기반 서버: 입출력 대상을 묶어서 관리하는 방식
- 멀티쓰레딩 기반 서버: 클라이언트의 수만큼 쓰레드를 생성하는 방식

프로세스와 프로세스 ID

■ 프로세스란?

- 간단하게는 실행 중인 프로그램을 의미
- 실행 중인 프로그램에 관련된 memory, resource 등을 총칭하는 의미
- 멀티프로세스 운영체제는 둘 이상의 프로세스를 동시에 생성 가능

■ 프로세스 ID (PID)

- 운영체제는 생성되는 모든 프로세스에 ID를 할당함

```
(base) changsu@de11-d08:~/workspace_sock/chap10$ ps au
USER      PID %CPU %MEM    VSZ   RSS TTY      STAT START   TIME COMMAND
changsu   2259  0.0  0.1 163692  6064 tty2    Ss1+  3월 30   0:00 /usr/libexec/gdm-
changsu   2262  0.0  0.2 224336  9864 tty2    Sl+   3월 30   0:00 /usr/libexec/gnom
changsu   3526  0.0  0.0  15056   2896 pts/0    Ss   3월 30   0:00 bash
changsu   3947  0.0  0.0  14800   3716 pts/1    Ss+  3월 30   0:00 bash
changsu   4128  0.0  0.1  14800   4176 pts/2    Ss+  3월 30   0:00 bash
changsu   4580  0.1  1.6 2345616 66452 pts/0    Sl+  3월 30  73:59 wireshark
changsu  149943  0.0  0.1  14888   7176 pts/3    Ss   09:02   0:00 -bash
changsu  150000  0.0  0.1  14888   7008 pts/4    Ss+  09:03   0:00 -bash
changsu  150429  0.0  0.1  15900   4700 pts/3    R+   14:15   0:00 ps au
(base) changsu@de11-d08:~/workspace_sock/chap10$
```

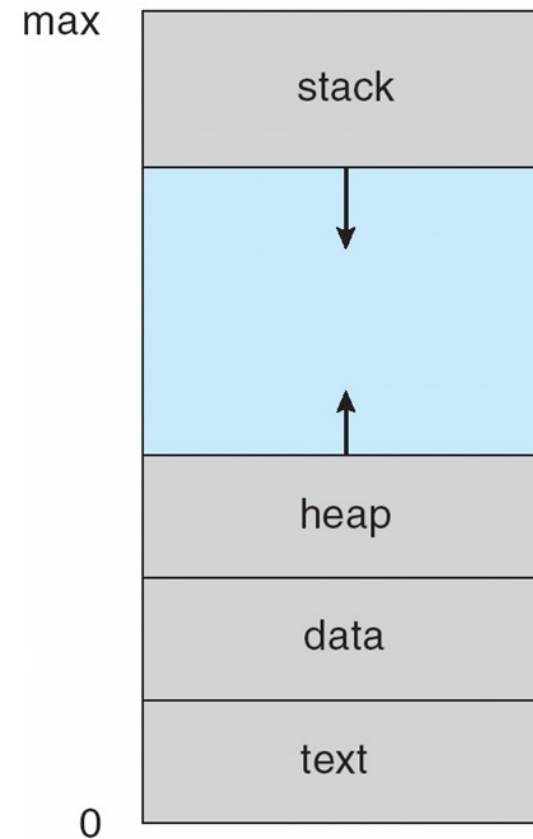
ps: process status

-a: 다른 사용자들의 프로세스 보여줌

-u: 각 프로세스의 사용자 이름과 시작 시간

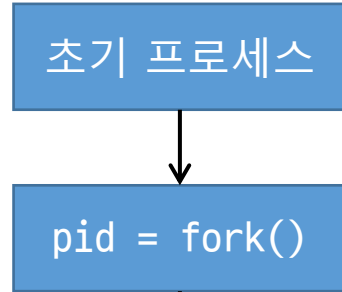
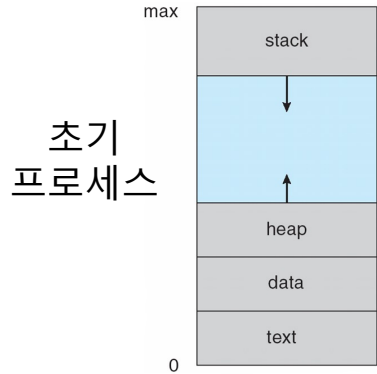
프로세스 개념

- 프로세스
 - 실행 중인 프로그램
- 프로세스 구성 요소
 - Text section (Code section)
 - 프로그램 소스 코드
 - Data section
 - 전역 변수나 정적 변수를 저장
 - Heap section
 - 동적 메모리 할당 영역
 - malloc()
 - Stack section
 - 임시 데이터 저장
 - 지역 변수들, 함수 파라미터, 리턴 주소



프로세스 구조

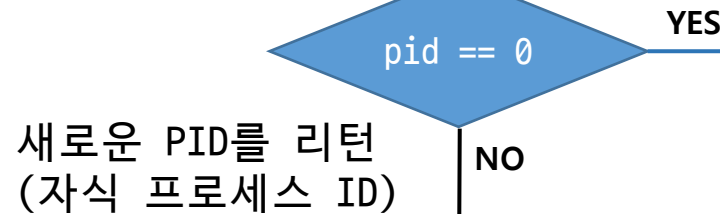
프로세스 생성: 복사본 생성 fork()



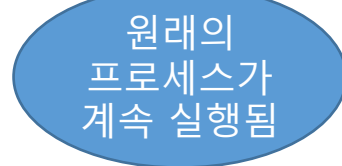
```
include <unistd.h>
```

```
pid_t fork(void);
```

- 실패: -1 리턴
- 성공: 새로운 PID를 리턴
- 이미 실행중인 프로세스를 복사함
- 메모리 영역까지 동일하게 복사(코드 포함)



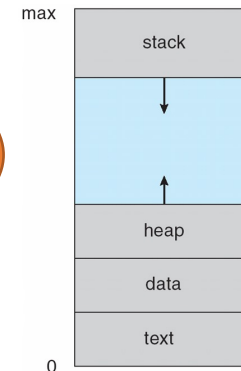
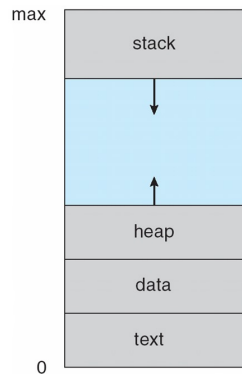
fork() 함수 이후부터
독립적으로 실행



부모 프로세스



자식 프로세스



fork 예제 (forktest1.c)

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

```
void forkexample()
```

```
{
```

```
    int x = 1;
```

```
    pid_t pid;
```

```
    pid = fork();
```

```
    if(pid == 0)
```

```
        printf("Child has x= %d\n", ++x);
```

```
    else
```

```
        printf("Parent has x= %d, Child pid= %d\n", --x, pid);
```

```
}
```

```
int main()
```

```
{
```

```
    forkexample();
```

```
    return 0;
```

```
}
```

fork() 함수 호출

- 메모리 영역까지 동일하게 복사된 프로세스가 생성
- Text section (코드영역)도 동일하게 복사

자식 프로세스

Stack 영역

x = 1

++x

Stack 영역

x = 2

부모 프로세스

Stack 영역

x = 1

--x

Stack 영역

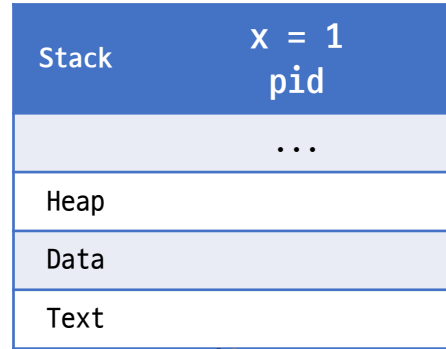
x = 0

```
Parent has x = 0, Child pid=150472
Child has x = 2
```

fork() 함수 호출 이후,
부모 프로세스와 자식 프로세스는
독립된 메모리 공간을 가짐

프로세스 복제 과정

초기 프로세스



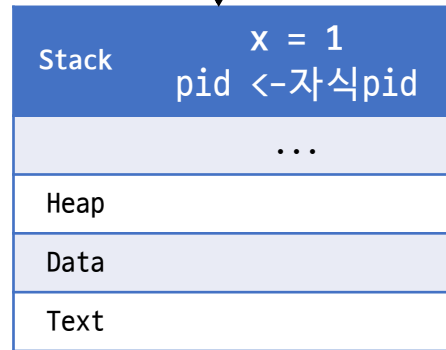
```
int x = 1;
pid_t pid;

pid = fork();
if(pid == 0)
    printf("Child has x= %d\n", ++x);
else
    printf("Parent has x= %d, Child pid= %d\n", --x, pid);
```

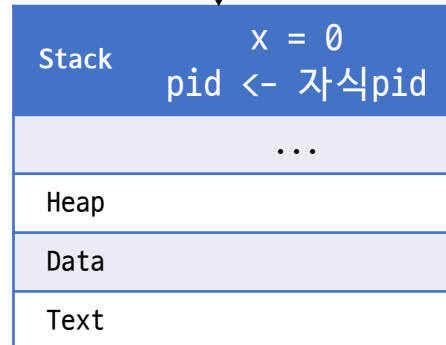
fork() 호출

부모 프로세스

- fork() 함수를 호출한 프로세스

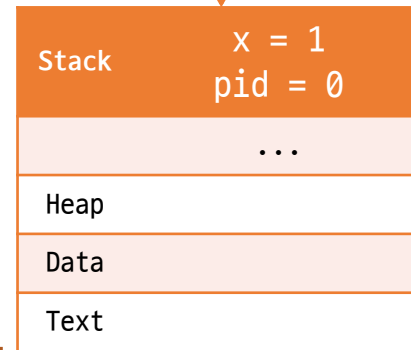


--X

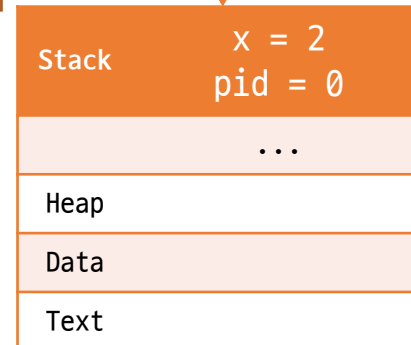


프로세스 복제

++X



자식 프로세스



fork.c

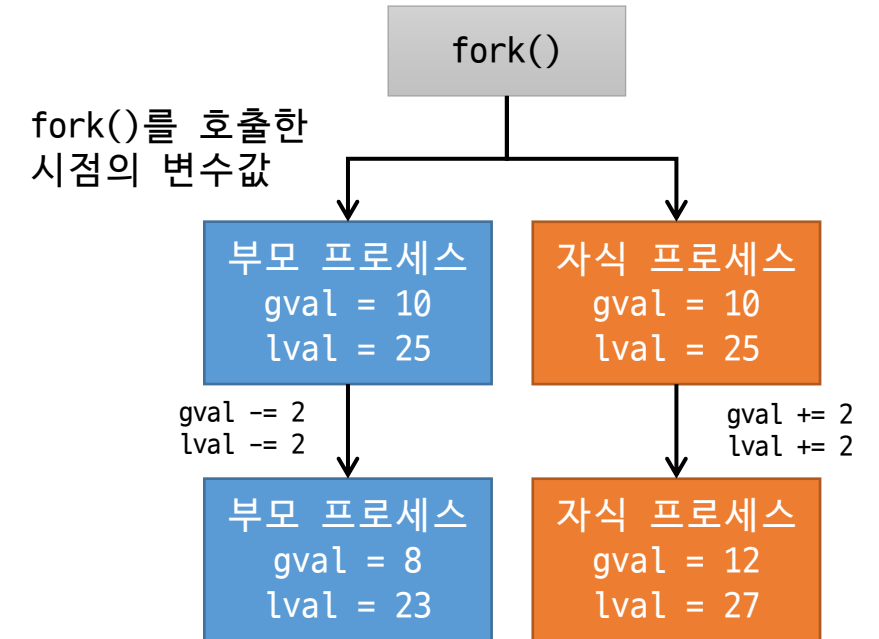
```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int gval=10;

int main(int argc, char *argv[])
{
    pid_t pid;
    int lval=20;
    lval+=5;

    pid = fork();
    if(pid==0) // if Child Process
        gval += 2, lval += 2;
    else // if Parent Process
        gval -= 2, lval -= 2;

    if(pid==0)
        printf("Child Proc: [%d, %d] \n", gval, lval);
    else
        printf("Parent Proc: [%d, %d] \n", gval, lval);

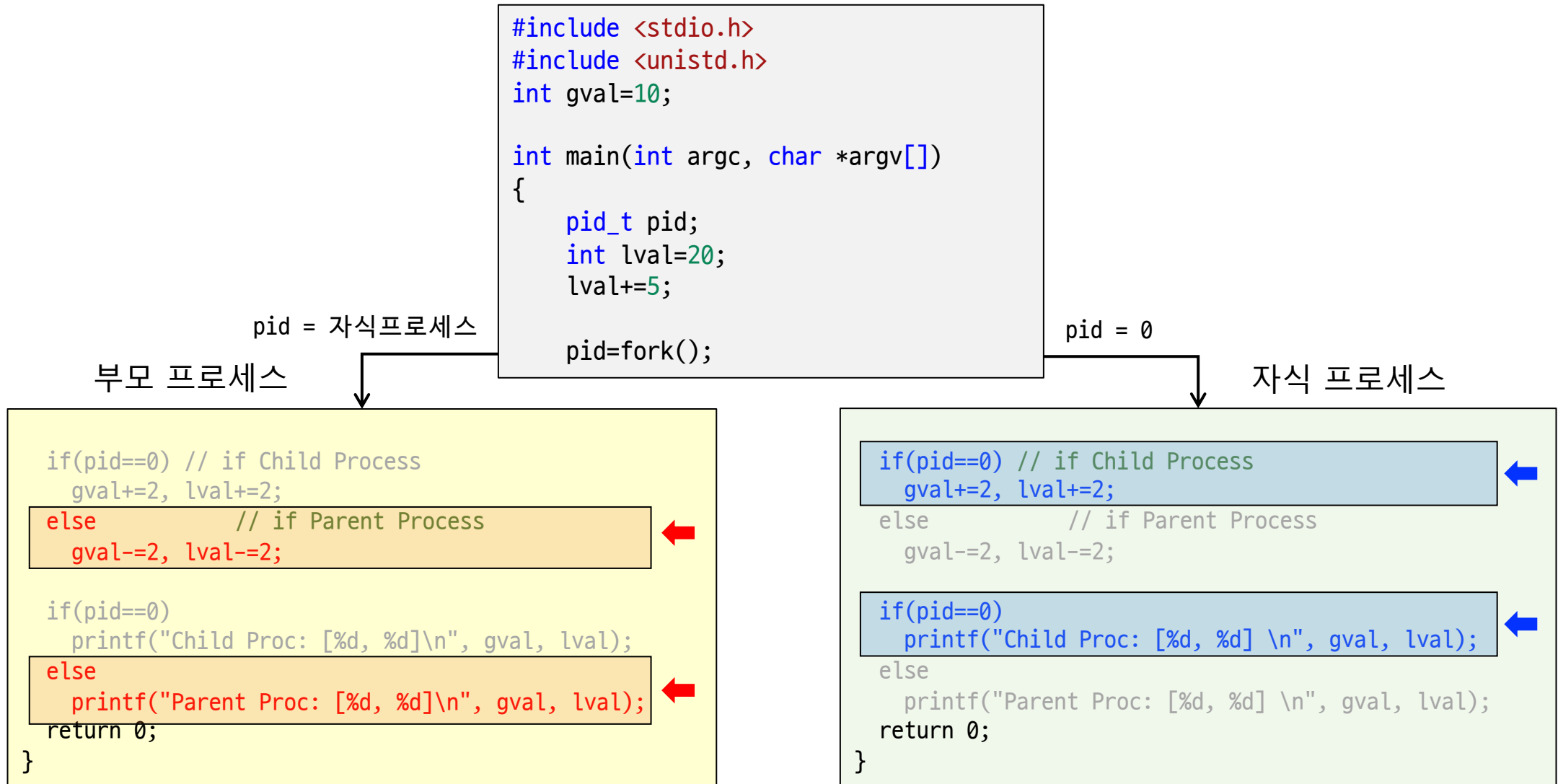
    return 0;
}
```



부모, 자식 프로세스의
전역 변수, 지역 변수 모두
각각 다른 값을 가짐

Parent Proc: [8, 23]
Child Proc: [12, 27]

fork.c 실행 과정



좀비 프로세스의 이해

■ 좀비 프로세스란?

- 실행이 완료되었음에도 소멸되지 않은 프로세스
- 프로세스도 main 함수가 종료(반환)되면 소멸되어야 함
- 소멸되지 않았다는 것은 프로세스가 사용한 리소스가 메모리 공간에 여전히 존재함을 의미

■ 자식 프로세스가 종료되는 상황 2가지

- 인자를 전달하면서 `exit()`를 호출하는 경우: `exit(1)`
- main 함수에서 `return` 문을 실행하면서 값을 반환하는 경우: `return 0`

■ 좀비 프로세스의 생성 원인

- 자식 프로세스가 종료되면서 반환하는 상태 값이 부모 프로세스에게 전달되지 않으면
 - 해당 프로세스는 소멸되지 않고 좀비가 됨

zombie.c

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

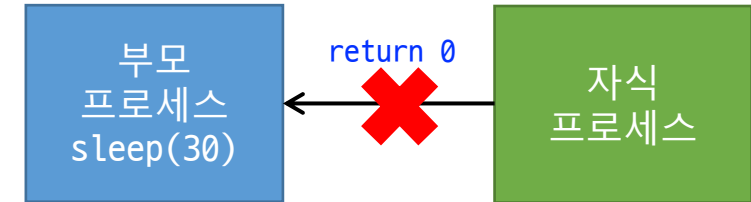
int main(int argc, char *argv[])
{
    pid_t pid=fork();
    if(pid==0) // if Child Process
    {
        puts("Hi I am a child process");
    }
    else
    {
        printf("Child Process ID: %d \n", pid);
        sleep(30); // Sleep 30 sec.
    }

    if(pid==0)
        puts("End child process");
    else
        puts("End parent process");

    return 0;
}
```

부모 프로세스의 종료를
일부러 늦춤

자식 프로세스의 종료(리턴) 값을 받을 부모 프로세스가
소멸되면, 좀비 상태의 자식 프로세스도 소멸됨
- 부모 프로세스가 소멸되기 전에 좀비 상태 확인



```
$ ./zombie
Child Process ID: 150526
Hi I am a child process
End child process
End parent process
```

Zombie 프로세스 확인

- 부모 프로세스가 종료되지 않은 시점
 - 자식 프로세스(pid: 150526)가 zombie가 됨

```
$ ps au
USER      PID %CPU %MEM    VSZ   RSS TTY      STAT START   TIME COMMAND
changsu   2259  0.0  0.1 163692 6064 tty2    Ssl+  3월30   0:00 /usr/libexec/gdm-way
changsu   4128  0.0  0.1  14800  4176 pts/2    Ss+   3월30   0:00 bash
changsu  150000  0.0  0.1  14888  7008 pts/4    Ss    09:03   0:00 -bash
changsu  150525  0.0  0.0   2772  1024 pts/3    S+    15:36   0:00 ./zombie
changsu  150526  0.0  0.0      0      0 pts/3    Z+    15:36   0:00 [zombie] <defunct>
changsu  150527  0.0  0.1  15900  4556 pts/4    R+    15:36   0:00 ps au
```

➤ defunct 프로세스: 실행은 완료했지만, 부모 프로세스에게 완료 상태를 전달하지 못한 프로세스

- 부모 프로세스가 종료된 시점: [zombie] <defunct> 없어짐

```
$ ps au
USER      PID %CPU %MEM    VSZ   RSS TTY      STAT START   TIME COMMAND
changsu   2259  0.0  0.1 163692 6064 tty2    Ssl+  3월30   0:00 /usr/libexec/gdm-way
changsu   4128  0.0  0.1  14800  4176 pts/2    Ss+   3월30   0:00 bash
changsu  150000  0.0  0.1  14888  7008 pts/4    Ss    09:03   0:00 -bash
changsu  150530  0.0  0.1  15900  4556 pts/4    R+    15:45   0:00 ps au
```

좀비 프로세스의 소멸 방법 #1: wait() 함수

■ wait() 함수

- 자식 프로세스가 종료될 때까지 대기
- 자식 프로세스가 종료한 상태를 가져옴
- wait() 함수 호출 시, 이미 종료된 프로세스가 있는 경우
 - 자식 프로세스가 종료되면서 전달한 값이 `status` 변수에 저장
 - `status` 변수
 - `exit`함수의 인자값
 - `main`함수의 `return`값 저장

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

```
pid_t wait(int *status);
```

-> 성공 시 종료된 자식 프로세스의 ID, 실패 시 -1 반환

좀비 프로세스의 소멸 방법 #1: wait() 함수

- 자식 프로세스 종료 상태 분석 매크로 함수
 - `int WIFEXITED (int status)`
 - 자식 프로세스의 종료 여부 확인 (wait if exited)
 - 주로 조건문에 사용

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

```
int WIFEXITED(int status);
```

-> 자식 프로세스가 정상 종료한 경우 non-zero 반환

- `int WEXITSTATUS (int status)`
 - 자식 프로세스의 전달 값을 반환: 종료 시 리턴값 확인
 - wait exit status

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

```
int WEXITSTATUS(int status);
```

-> exit() 함수의 인자값, return 값이 반환

/usr/include/x86_64-linux-gnu/bits/waitstatus.h

```
/* If WIFEXITED(STATUS), the low-order 8 bits of the status. */
#define __WEXITSTATUS(status) (((status) & 0xff00) >> 8)

/* If WIFSIGNALED(STATUS), the terminating signal. */
#define __WTERMSIG(status) ((status) & 0x7f)

/* If WIFSTOPPED(STATUS), the signal that stopped the child. */
#define __WSTOPSIG(status) __WEXITSTATUS(status)

/* Nonzero if STATUS indicates normal termination. */
#define __WIFEXITED(status) (__WTERMSIG(status) == 0)
```

```
$ grep -rn WEXITSTATUS /usr/include/
```

```
/usr/include/x86_64-linux-gnu/bits/waitstatus.h:28:#define
        __WEXITSTATUS(status)  (((status) &
0xff00) >> 8)
.
.
.
/usr/include/stdlib.h:44:# define WEXITSTATUS(status)
        __WEXITSTATUS (status)
```

좀비 프로세스의 소멸 방법 #1: wait.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
```

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

```
{
```

```
    int status;
```

```
    pid_t pid = fork();
```

첫 번째 자식
프로세스 생성

```
    if(pid==0)
```

```
    {
```

```
        printf("Child process #1 is terminated(3)\n");
```

```
        return 3;
```

```
    }
```

자식 프로세스 #1
생성 및 종료

```
$ ./wait
```

```
Child PID: 150694
```

```
Child process #1 is terminated(3)
```

```
Child PID: 150695
```

```
Child process #2 is terminated(7)
```

```
Child #1 sent: 3
```

```
Child #2 sent: 7
```

```
else
```

```
{
```

```
    printf("Child PID: %d \n", pid);
```

```
    pid = fork();
```

두 번째 자식
프로세스 생성

```
    if(pid==0)
```

```
    {
```

```
        printf("Child process #2 is terminated(7)\n");
```

```
        exit(7);
```

```
    }
```

```
    else
```

```
    {
```

```
        printf("Child PID: %d \n", pid);
```

```
        wait(&status);
```

```
        if(WIFEXITED(status))
```

```
            printf("Child #1 sent: %d \n", WEXITSTATUS(status));
```

```
        wait(&status);
```

```
        if(WIFEXITED(status))
```

```
            printf("Child #2 sent: %d \n", WEXITSTATUS(status));
```

```
        sleep(30); // Sleep 30 sec.
```

```
    }
```

```
}
```

```
return 0;
```

```
}
```

부모
프로세스
실행 영역

wait 함수의 경우, 자식 프로세스가
종료되지 않은 상황에서는 반환하지
않고 **블로킹 상태**에 놓임

2개의 자식 프로세스 생성
-> 2번의 wait() 함수 호출

좀비 프로세스의 소멸 방법 #2: waitpid() 함수

■ waitpid() 함수

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

```
pid_t waitpid(pid_t pid, int *statloc, int options);
```

-> 성공 시 종료된 자식 프로세스의 ID, 실패 시 -1 반환

- pid: 종료를 기다릴 자식 프로세스의 ID
 - -1을 전달하면, wait() 함수와 마찬가지로 임의의 자식 프로세스가 종료되기를 기다림
- statloc: wait() 함수의 매개변수(status)와 동일한 의미
- options
 - **WNOHANG**: Non-blocking (Wait No Hang의 의미), 종료된 자식 프로세스가 존재하지 않아도 블록킹 상태에 있지 않음 (0을 반환하면서 waitpid() 함수를 빠져 나옴)

- wait() 함수

- ✓ 호출된 시점에 종료된 프로세스가 없는 경우, 임의의 자식 프로세스가 종료될 때까지 blocking 상태에 놓임

- waitpid() 함수

- ✓ Blocking 상태에 놓이지 않게 할 수 있는 장점이 있음
- ✓ **WNOHANG** 옵션 사용 (wait no hang)

좀비 프로세스의 소멸 방법 #2: waitpid.c

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
    int status;
    pid_t pid=fork();
    int cid = 0;

    if(pid==0)
    {
        sleep(15);
        return 24;
    }
    else
    {
        printf("Child pid= %d\n", pid);
        while((cid = waitpid(-1, &status, WNOHANG))==0)
        {
            sleep(3);
            puts("sleep 3sec.");
        }
        printf("exit while: cid= %d\n", cid);
        if(WIFEXITED(status))
            printf("Child sent %d \n", WEXITSTATUS(status));
    }
    return 0;
}
```

자식 프로세스의 종료를
지연 시킴

종료된 자식 프로세스가
없는 경우에 수행됨

```
$ ./waitpid
Child pid= 150719
sleep 3sec.
sleep 3sec.
sleep 3sec.
sleep 3sec.
sleep 3sec.
exit while: cid= 150719
Child sent 24
```

waitpid(-1, &status, WNOHANG):

- 첫 번째 인자: -1
 - . 임의의 프로세스가 종료 되는 것을 기다림
- 세 번째 인자(WNOHANG):
 - . 종료된 자식 프로세스가 없으면 0을 반환하고 함수를 빠져나옴

시그널 핸들링

- 자식 프로세서의 종료 시점을 알 수 있는 방법은 없을까?

- **시그널 핸들링**

- 특정 시그널(메시지)과 연관된, 미리 정의된 작업을 수행하는 과정

- 시그널(signal)이란?

- 운영체제가 프로세스에게 특정한 상황이 발생했음을 알리는 메시지
- 등록 가능한 시그널의 예

- **SIGALRM**: alarm() 함수 호출을 통해 등록된 시간이 지난 상황
- **SIGINT**: 'CTRL' + 'C' 키가 입력된 상황
- **SIGCHLD**: 자식 프로세스가 종료된 상황

- **시그널 등록**이란?

- 특정 상황에서 운영체제로부터 프로세스가 시그널을 받기 위해서는 해당 상황에 대해 등록의 과정을 거쳐야 함

signal과 signal() 함수

- signal() 함수: signal 등록에 사용

```
#include <signal.h>
```

```
void (*signal(int signo, void (*func)(int)))(int);
```

-> 시그널 발생시 호출되도록 이전에 등록된 함수의 포인터 반환

- 함수 이름: signal
- 매개변수 선언: `int signo, void (*func)(int)`
- 반환형: 매개변수가 int형이고 반환형이 void인 함수 포인터

- 시그널 등록의 예

- `signal(SIGCHLD, mychild);` 자식 프로세스가 종료되면 mychild 함수를 호출
- `signal(SIGALRM, timeout);` alarm 함수호출을 통해서 등록된 시간이 지나면 timeout 함수 호출
- `signal(SIGINT, keycontrol);` CTRL+C가 입력되면 keycontrol 함수를 호출

- signal이 등록되고 해당 signal이 발생되면, 운영체제는 등록된 함수를 호출함

signal 함수 선언 분석

■ typedef을 이용한 함수 포인터 정의

- 사용자 정의 자료형처럼 함수 포인터를 정의해서 쉽게 사용하기 위함
 - 함수 포인터를 하나의 자료형으로 정의

\$ man signal

```
SIGNAL(2)                                Linux Programmer's Manual                                SIGNAL(2)
NAME
    signal - ANSI C signal handling
SYNOPSIS
    #include <signal.h>
    1) ( typedef void (*sig_handler_t)(int);
        sig_handler_t signal(int signum, sig_handler_t handler);
```

① typedef void (*sig_handler_t)(int);

- 함수 포인터 sig_handler_t를 정의
- 매개 변수는 정수형 1개, 리턴 타입은 void인 함수 포인터를 sig_handler_t로 정의

sig_handler_t signal(int signum, sig_handler_t handler);

- signal 함수의 매개 변수: 정수형 1개, sig_handler_t 형태의 함수 포인터
- 리턴값: sig_handler_t 타입 (함수 포인터를 리턴)

typedef struct {
 int i;
};
+ typedef void (*sig_handler_t)(int);

typedef을 이용한 함수 포인터 정의 예제

```
#include <stdio.h>
```

```
// 함수 포인터 ptrfunc 정의
```

```
typedef void (*ptrfunc)(int, int);
```

int형 변수 2개를
인자로 가지는 함수
포인터 ptrfunc 정의

```
void add(int a, int b)
```

```
{  
    printf("a + b = %d\n", a + b);  
}
```

```
void sub(int a, int b)
```

```
{  
    printf("a - b = %d\n", a - b);  
}
```

```
int main()
```

```
{  
    ptrfunc handler;
```

```
    handler = add;
```

```
    handler(2, 3);
```

```
    handler = sub;
```

```
    handler(10, 4);
```

```
    return 0;
```

```
}
```

포인터 ptrfunc에 add
함수 연결

포인터 ptrfunc에 sub
함수 연결

실행 결과

```
% ./"typedef_funptr"
```

```
a + b = 5
```

```
a - b = 6
```

alarm(), sleep() 함수 내용

■ alarm(seconds) 함수

- seconds 초 후에 프로세스에 SIGALRM을 전달
- 반환값: SIGALRM 시그널이 발생하기까지 남아 있는 초 단위 시간

```
#include <unistd.h>

unsigned int alarm(unsigned int seconds);
```

■ sleep(seconds) 함수

- 지정한 초 단위 시간만큼 대기

```
#include <unistd.h>

unsigned int sleep(unsigned int seconds);
```

– 반환값: 시간이 경과하면 0, 그렇지 않은 경우 남아 있는 시간을 리턴

signal.c

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

```
void timeout(int sig)
```

```
{
    if(sig==SIGALRM)
        puts("Time out!");
```

```
    alarm(2);
```

2초 후

```
void keycontrol(int sig) ✓
```

```
{
    if(sig==SIGINT)
        puts("CTRL+C pressed");
}
```

반복적으로 SIGALRM을 발생
- timeout() 함수 내부에서 다시
alarm() 함수를 호출해야 됨

```
$ ./signal
wait: 0
Time out!
wait: 1
Time out!
wait: 2
Time out!
i=3
```

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

```
    int i;
    signal(SIGALRM, timeout);
    signal(SIGINT, keycontrol);
```

```
    alarm(2);
```

```
    for(i=0; i<3; i++)
```

```
    {
        printf("wait: %d\n", i);
```

```
        sleep(100);
```

```
    }

    printf("i=%d\n", i);
```

```
    return 0;
```

```
}
```

함수 호출

시그널 등록

2초 후에 SIGALRM 발생

alarm(2) 호출로 sleep(100)이 동작하지 않음

- 시그널이 발생하면 sleep() 호출로 블로킹 상태에 있던 프로세스가 깨어남

300초

ALARM은 깨우면 sleep(100) 300초 안됨.

sigaction 함수

■ sigaction 함수

```
#include <signal.h>
```

```
int sigaction(int signo, const struct sigaction *act, struct sigaction *oldact);
```

-> 성공 시 0, 실패 시 -1 반환

- signo: signal 함수와 동일(시그널 정보)
- act: 시그널 발생시 호출될 함수(시그널 핸들러)
- oldact: 이전에 등록되었던 시그널 핸들러의 함수 포인터를 얻는데 사용 (필요 없으면 0 전달)

```
struct sigaction
{
    void (*sa_handler)(int);
    sigset_t sa_mask;
    int sa_flags;
}
```

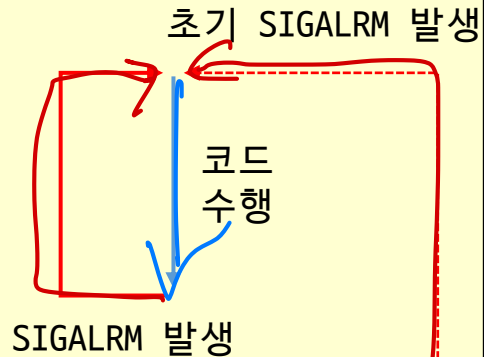
• sigaction() 함수

- ✓ sigaction 구조체 변수를 선언
- ✓ 시그널 등록시 호출될 함수 정보를 설정하여 인자로 전달
- ✓ sa_mask의 모든 비트는 0
- ✓ sa_flags는 0으로 초기화
- signal() 함수는 과거 프로그램과의 호환성을 위해 유지되고 있음

sigaction.c

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

void timeout(int sig)
{
    if(sig == SIGALRM)
        puts("Time out!");
    alarm(2);
}
```



반복적인 SIGALRM을 발생시키기
위해서 timeout() 함수
내부에서 alarm() 다시 호출

```
$ ./sigaction
wait...
Time out!
wait...
Time out!
wait...
Time out!
```

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    int i;
    struct sigaction act;

    act.sa_handler = timeout;
    sigemptyset(&act.sa_mask);
    act.sa_flags = 0;
    sigaction(SIGALRM, &act, 0);
    alarm(2);

    for(i=0; i<3; i++)
    {
        puts("wait...");
        sleep(100);
    }

    return 0;
}
```

sigemptyset()
- sa_mask의 모든
비트를 0으로 초기화

→ 0으로 초기화.

↑
신호 번호

시그널 핸들링을 통한 좀비 프로세스의 소멸

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    pid_t pid;
    struct sigaction act;

    act.sa_handler = read_childproc; 함수연결
    sigemptyset(&act.sa_mask);
    act.sa_flags = 0;

    sigaction(SIGCHLD, &act, 0);
    . . .
}
```

↑
시그널

```
void read_childproc(int sig)
{
    int status;
    pid_t id = waitpid(-1, &status, WNOHANG);
    if(WIFEXITED(status))
    {
        printf("Removed proc id: %d \n", id);
        printf("Child send: %d \n", WEXITSTATUS(status));
    }
}
```

■ SIGCHLD 시그널

- 자식 프로세스가 종료된 상황에서 발생
- SIGCHLD 시그널에 시그널 핸들러 등록
 - 등록된 시그널 핸들러 내부에서 좀비의 생성을 막음
- waitpid(-1, &status, WNOHANG) 호출
 - 임의의 자식 프로세스의 종료를 기다림
 - 좀비 생성을 막음

remove_zombie.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <signal.h>
#include <sys/wait.h>

void read_childproc(int sig)
{
    int status;
    pid_t id = waitpid(-1, &status, WNOHANG);
    if(WIFEXITED(status))
    {
        printf("Removed proc id: %d \n", id);
        printf("Child sent: %d \n", WEXITSTATUS(status));
    }
}

int main(int argc, char *argv[])
{
    pid_t pid;
    struct sigaction act;

    act.sa_handler = read_childproc;
    sigemptyset(&act.sa_mask);
    act.sa_flags = 0;
    sigaction(SIGCHLD, &act, 0);

    pid = fork();
    if(pid == 0)
    {
        puts("Hi! I'm child process #1");
        sleep(10);
        return 12;
    }
    else
    {
        printf("Child proc id: %d \n", pid);
        pid = fork();
        if(pid == 0)
        {
            puts("Hi! I'm child process #2");
            sleep(10);
            exit(24);
        }
        else
        {
            int i;
            printf("Child proc id: %d \n", pid);
            for(i=0; i<5; i++)
            {
                puts("Parent wait...");
                sleep(5);
            }
        }
    }
    return 0;
}
```

시그널 핸들러 등록

```
pid=fork(); // 자식 프로세스 생성
if(pid==0)
{
    puts("Hi! I'm child process #1");
    sleep(10);
    return 12;
}
else
{
    printf("Child proc id: %d \n", pid);
    pid=fork(); // 자식 프로세스 생성
    if(pid==0)
    {
        puts("Hi! I'm child process #2");
        sleep(10);
        exit(24);
    }
    else
    {
        int i;
        printf("Child proc id: %d \n", pid);
        for(i=0; i<5; i++)
        {
            puts("Parent wait...");
            sleep(5);
        }
    }
}
return 0;
}
```

자식 프로세스 #1

자식 프로세스 #2

부모 프로세스
(25초 지연)

실행 결과

```
$ ./remove_zombie
```

```
Child proc id: 175089
```

```
Hi! I'm child process #1
```

```
Child proc id: 175090
```

```
Parent wait...
```

```
Hi! I'm child process #2
```

```
Parent wait...
```

```
Parent wait...
```

```
Removed proc id: 175089
```

```
Child sent: 12
```

```
Removed proc id: 175090
```

```
Child sent: 24
```

```
Parent wait...
```

```
Parent wait...
```

자식 프로세스 #1 종료

자식 프로세스 #2 종료

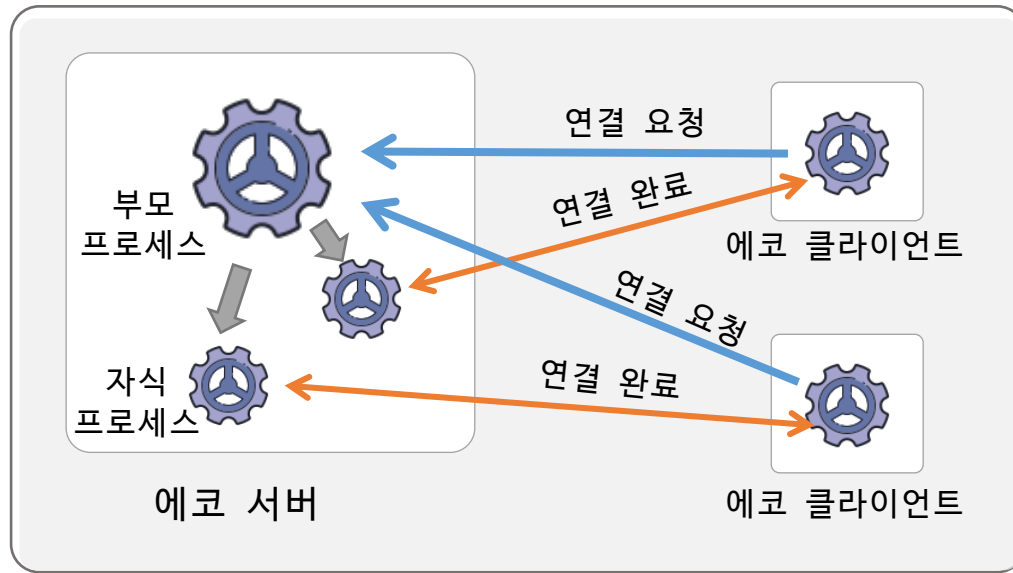
- 부모 프로세스의 지연 시간: 5초간 5회
 - 자식 프로세스의 종료 시그널(SIGCHLD)가 발생하면 blocking 상태에서 깨어남
 - 따라서 실제 부모 프로세스의 blocking 시간은 25초가 되지 않음

why
signal은 준 후 바로 자식에게 보내는 신호가.

프로세스 기반의 다중접속 서버 모델

멀티쓰레드 기능 구현.

■ 프로세스 기반 다중접속 서버의 전형적인 모델



- 연결이 생성될 때마다 프로세스를 생성
✓ 해당 클라이언트에게 서비스를 제공

경량화된 프로세스가
스레드
+ 메모리로 동작/호출

- 에코 서버(부모 프로세스)는 `accept()` 함수 호출을 통해 연결 요청을 수락함
- 이때 얻게 되는 소켓 디스크립터를 자식 프로세스에게 전달
- 자식 프로세스는 전달받은 소켓 디스크립터를 바탕으로 서비스를 제공함

다중접속 에코 서버의 구현 (echo_mpserver.c 일부)

```
while(1)
{
    adr_sz = sizeof(clnt_adr);
    clnt_sock = accept(serv_sock, (struct sockaddr*)&clnt_adr, &adr_sz);
    if(clnt_sock == -1)
        continue;
    else
        printf("new client connected: %d\n", clnt_sock);
    pid = fork();
    if(pid == -1)
    {
        close(clnt_sock);
        continue;
    }
    if(pid == 0)
    {
        close(serv_sock);
        while((str_len=read(clnt_sock, buf, BUF_SIZE)) != 0)
            write(clnt_sock, buf, str_len);

        close(clnt_sock);
        puts("client disconnected...");
        return 0;
    }
    else
        close(clnt_sock);
}
```

클라이언트와 연결이 되면 자식 프로세스 생성
- 자식 프로세스에게 `clnt_sock`이 전달됨 (복제)

자식 프로세스가 `clnt_sock`을 이용하여
클라이언트와 통신

`return 0;` ← 종료 (자식 프로세스 종료) ⇒ `SIGCHLD` 처리

echo_mpserv.c #1

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
#include <signal.h>
#include <sys/wait.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <sys/socket.h>

#define BUF_SIZE 1024 //30
void error_handling(char *message);
void read_childproc(int sig);

int main(int argc, char *argv[])
{
    int serv_sock, clnt_sock;
    struct sockaddr_in serv_adr, clnt_adr;
    pid_t pid;
    struct sigaction act;
    socklen_t adr_sz;
    int str_len=0, state=0;
    char buf[BUF_SIZE];
```

```
if(argc != 2) {
    printf("Usage: %s <port>\n", argv[0]);
    exit(1);
}
```

```
act.sa_handler = read_childproc;
sigemptyset(&act.sa_mask);
act.sa_flags = 0;
state = sigaction(SIGCHLD, &act, 0);
```

SIGCHLD 시그널 등록
- 자식 프로세스 소멸 처리

```
serv_sock = socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0);
memset(&serv_adr, 0, sizeof(serv_adr));
serv_adr.sin_family=AF_INET;
serv_adr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
serv_adr.sin_port=htons(atoi(argv[1]));
```

```
if(bind(serv_sock, (struct sockaddr*)&serv_adr, sizeof(serv_adr)) == -1)
    error_handling("bind() error");
```

```
if(listen(serv_sock, 5) == -1)
    error_handling("listen() error");
```

```
clnt_sock = 0;
```

echo_mpserv.c #2

```
while(1)
{
    adr_sz = sizeof(clnt_adr);
    clnt_sock = accept(serv_sock, (struct sockaddr*)&clnt_adr, &adr_sz);
    if(clnt_sock == -1)
        continue;
    else
        printf("new client connected: %d\n", clnt_sock);

    pid = fork();
    if(pid == -1)
    {
        close(clnt_sock);
        continue;
    }
    if(pid == 0)
    {
        close(serv_sock);
        while((str_len=read(clnt_sock, buf, BUF_SIZE)) != 0)
            write(clnt_sock, buf, str_len);

        close(clnt_sock);
        puts("client disconnected...");
        return 0;
    }
    else
    {
        close(clnt_sock);
        close(serv_sock);
        return 0;
    }
}
```

자식 프로세스 생성
및 클라이언트와 통신

serv_sock 종료
- fork() 수행 후 자식 프로세스에게 복사됨
- 자식 프로세스는 연결 설정을 위한
serv_sock이 필요 없음

clnt_sock 종료
- 부모 프로세스는 통신 용도의 clnt_sock이 필요
없음 (부모 프로세스는 accept()만 수행)

모든 자식 프로세스의
종료 처리

```
void read_childproc(int sig)
{
    pid_t pid;
    int status;
    pid = waitpid(-1, &status, WNOHANG);
    printf("removed proc id: %d\n", pid);
}

void error_handling(char *message)
{
    fputs(message, stderr);
    fputc('\n', stderr);
    exit(1);
}
```

자식 프로세스 소멸 처리

다중접속 서버 및 클라이언트 실행

echo_mpserve.c 실행

```
서버
$ gcc echo_mpserv.c -o mpserve
$ ./mpserv 9190
```

```
new client connected: 4
new client connected: 4
client disconnected...
remove proc id: 110924
client disconnected...
remove proc id: 111011
```

부모 프로세스는
clnt_sock을 삭제하기
때문에 같은 번호가
출력됨

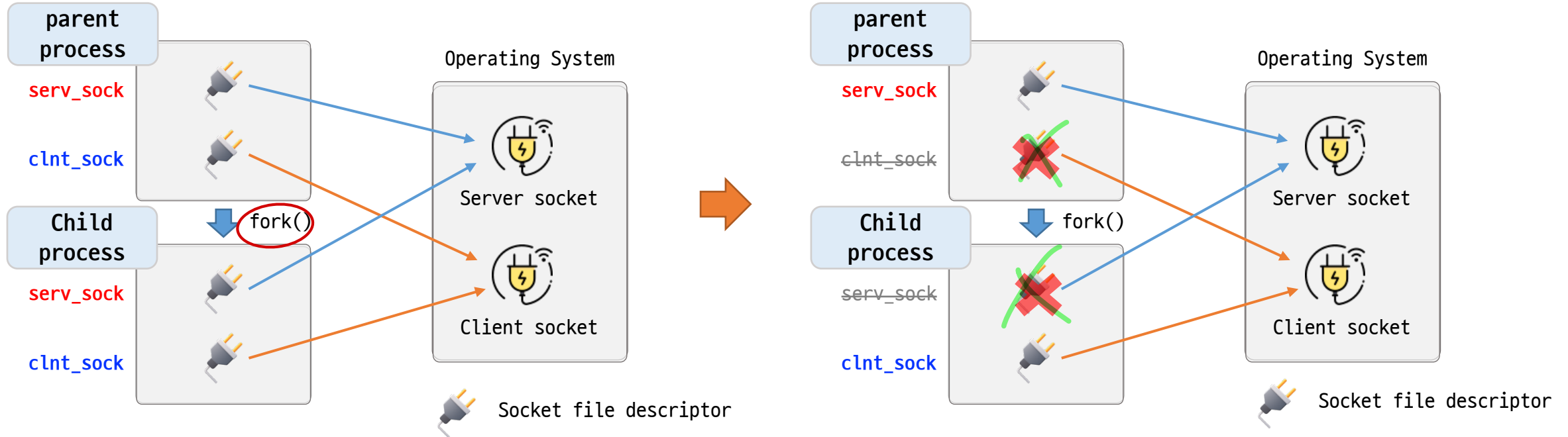
echo_client.c #1 실행

```
$ ./client 127.0.0.1 9190
Connected .....
Input message(Q to quit): Hi I'm first client
Message from server: Hi I'm first client
Input message(Q to quit): Bye
Message from server: Bye
Input message(Q to quit): Q
```

echo_client.c #2 실행

```
$ ./client 127.0.0.1 9190
Connected .....
Input message(Q to quit): Hi I'm second client
Message from server: Hi I'm second client
Input message(Q to quit): Good Bye
Message from server: Good Bye
Input message(Q to quit): Q
```

fork 함수 호출을 통한 소켓 디스크립터 복사

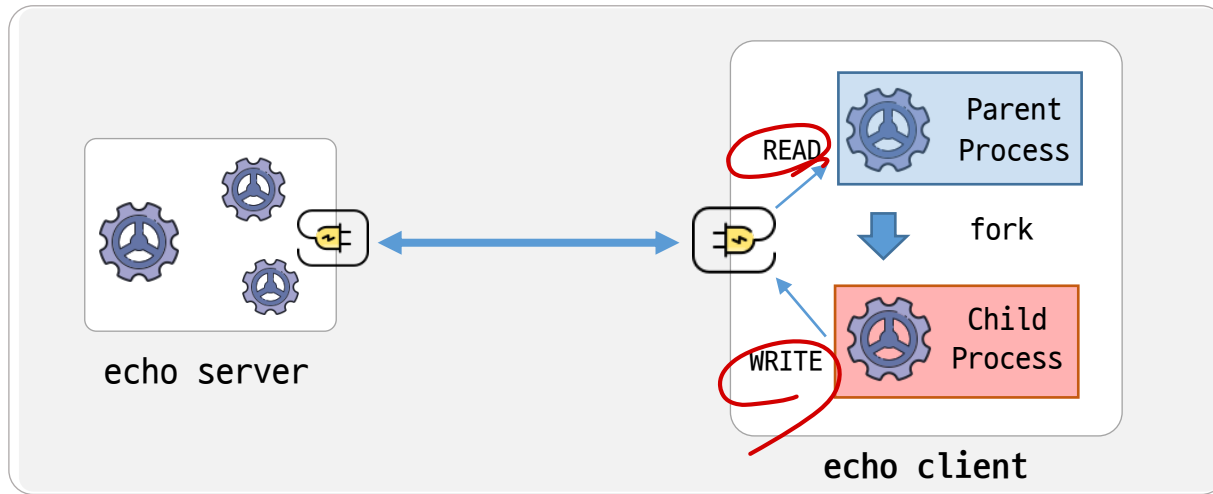


- 프로세스가 복사되는 경우(fork)
 - ✓ 소켓 자체가 복사되지 않음 (운영체제가 소켓을 소유)
 - ✓ 단순히 소켓 디스크립터가 복사됨

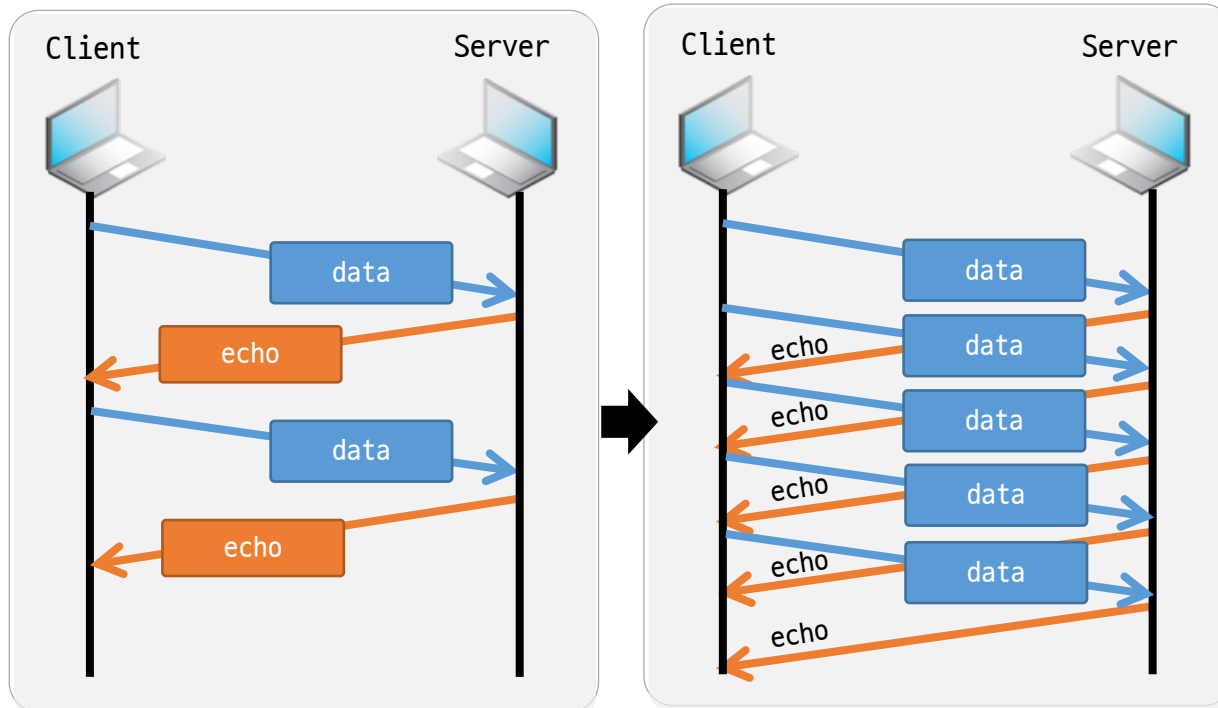
- 하나의 소켓에 두 개의 소켓 디스크립터가 존재하는 경우
 - ✓ 소켓 디스크립터 모두를 종료해야 해당 소켓이 소멸됨
 - ✓ fork 함수 호출 이후에는 서로에게 상관없는 소켓 디스크립터를 종료함

2. 중요!!

입출력 루틴 분할의 이점과 의미



- 소켓은 양방향 통신이 가능함
 - ✓ 입력을 담당하는 프로세스 생성
 - ✓ 출력을 담당하는 프로세스 생성
 - ✓ 입력과 출력을 별도로 진행시킬 수 있음



- 입출력 루틴을 분할하면,
 - ✓ 입출력을 동시에 진행 할 수 있음

에코 클라이언트의 입출력 분할의 예

예제 echo_mpclient.c의 일부

```
if(connect(sock, (struct sockaddr*)&serv_adr, sizeof(serv_adr))== -1)
    error_handling("connect() error!");

pid=fork();

if(pid==0)
    write_routine(sock, buf);
else
    read_routine(sock, buf);

close(sock);
```

자식 : 쓰기 (출력)

부모 : 읽기 (수신)

```
void write_routine(int sock, char *buf)
{
    while(1)
    {
        fgets(buf, BUF_SIZE, stdin);
        if(!strcmp(buf, "q\n") || !strcmp(buf, "Q\n"))
        {
            shutdown(sock, SHUT_WR);
            return;
        }
        write(sock, buf, strlen(buf));
    }
}
```

```
void read_routine(int sock, char *buf)
{
    while(1)
    {
        int str_len=read(sock, buf, BUF_SIZE);
        if(str_len==0)
            return;

        buf[str_len]=0;
        printf("Message from server: %s", buf);
    }
}
```

- 입력을 담당하는 함수와 출력을 담당하는 함수를 구분하여 정의
✓ 구현상 편리함
- 이러한 형태의 구현이 어울리는 상황이 있고, 어울리지 않는 상황도 있음

echo_mpclient.c #1

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <sys/socket.h>

#define BUF_SIZE 30
void error_handling(char *message);
void read_routine(int sock, char *buf);
void write_routine(int sock, char *buf);

int main(int argc, char *argv[])
{
    int sock;
    pid_t pid;
    char buf[BUF_SIZE];
    struct sockaddr_in serv_adr;

    if(argc!=3) {
        printf("Usage : %s <IP> <port>\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
}
```

```
sock=socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0);
memset(&serv_adr, 0, sizeof(serv_adr));
serv_adr.sin_family=AF_INET;
serv_adr.sin_addr.s_addr=inet_addr(argv[1]);
serv_adr.sin_port=htons(atoi(argv[2]));

if(connect(sock, (struct sockaddr*)&serv_adr, sizeof(serv_adr))== -1)
    error_handling("connect() error!");

pid=fork();

if(pid==0)
    write_routine(sock, buf);
else
    read_routine(sock, buf);

close(sock);
return 0;
}
```

입출력 스트림 분리

echo_mpclient.c #2

```
void read_routine(int sock, char *buf)
{
    while(1)
    {
        int str_len=read(sock, buf, BUF_SIZE);
        if(str_len==0)
            return;

        buf[str_len]=0;
        printf("Message from server: %s", buf);
    }
}

void write_routine(int sock, char *buf)
{
    while(1)
    {
        fgets(buf, BUF_SIZE, stdin);
        if(!strcmp(buf, "q\n") || !strcmp(buf, "Q\n"))
        {
            shutdown(sock, SHUT_WR);
            return;
        }
        write(sock, buf, strlen(buf));
    }
}
```

```
void error_handling(char *message)
{
    fputs(message, stderr);
    fputc('\n', stderr);
    exit(1);
}
```

Questions?