

지금까지

1 대 1

이제부터

1 대 다

다중 접속 서버

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 메모리, 리소드 등을 총칭하는 의미
- 멀티프로세스 운영체제는 둘 이상의 프로세스를 동시에 생성 가능

■ 프로세스 ID (PID)

- 운영체제는 생성되는 모든 프로세스에 ID를 할당함

\$ ps

```
(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 ✓

func_alarm() 은
static int som=0;

즉 크기화가 한번만.

누적된 값을 가지고
산출

전역 아 static

? 동적
화일링

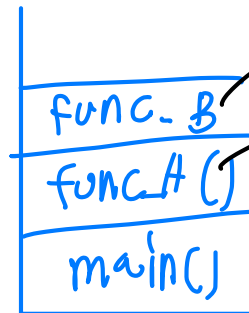
max



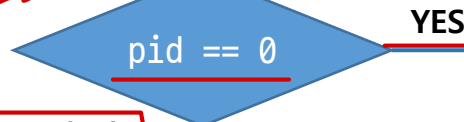
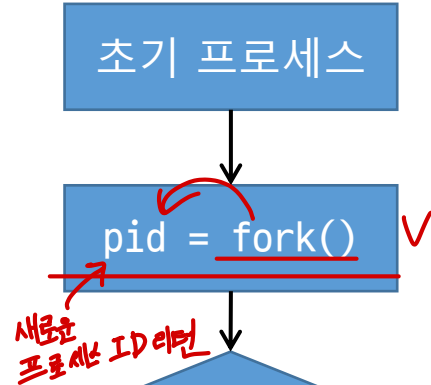
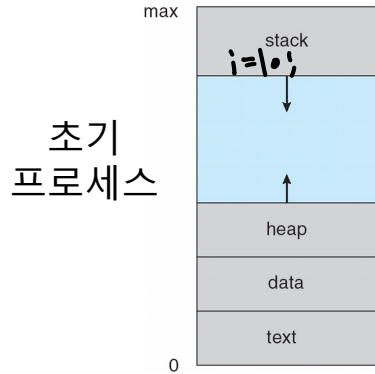
반대 방향으로 진행

ex) public static void main

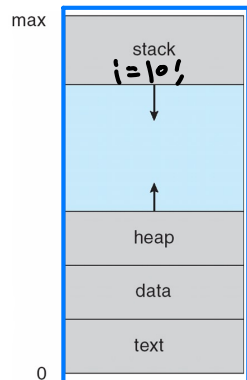
Call stack



프로세스 생성: 복사본 생성 `fork()`



새로운 PID를 리턴
(자식 프로세스 ID)



원래의
프로세스가
계속 실행됨

부모 프로세스

`fork()` 함수를 호출한 프로세스

`fork()` 함수 이후부터
독립적으로 실행

새
프로세스

자식 프로세스

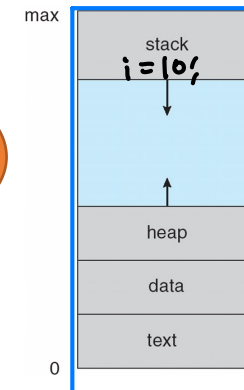
`fork()` 함수 호출을 통해 생성(복제)된 프로세스

`include <unistd.h>` ✓

`pid_t fork(void);`

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

- `pid=0`을 리턴(자식프로세스) ✓
- 초기 프로세스의 메모리 영역을 복사
- 별도의 메모리 공간을 가짐



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;
```

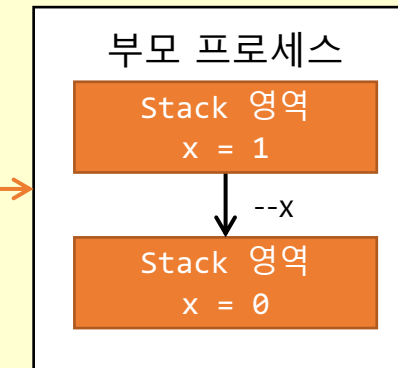
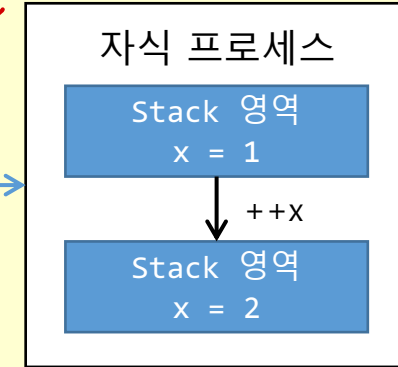
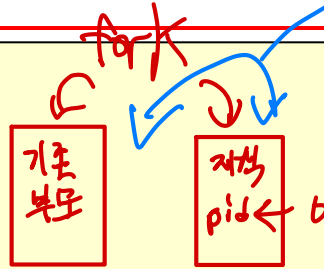
```
}
```

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

fork() 함수 호출

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

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



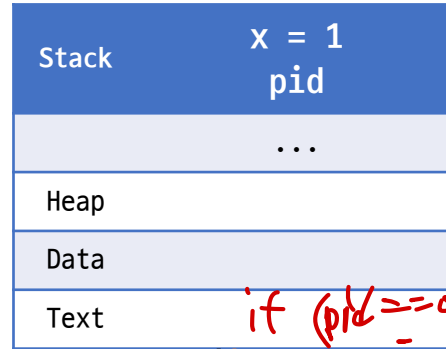
동일한 데이터 통신X
변경된 수치를 쓰지 않는 이상

공유 메모리
이런 다음에
배우기야.

자식 프로세스의 ID

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);
```

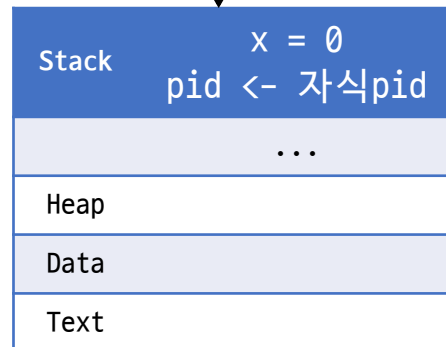
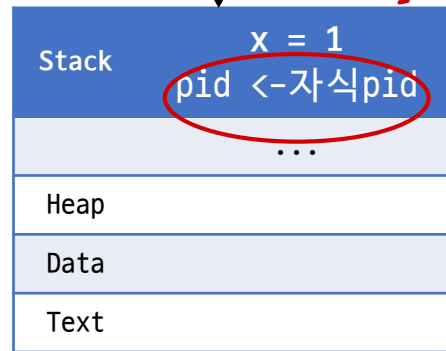
fork() 호출

if (pid == 0)
else

부모 프로세스

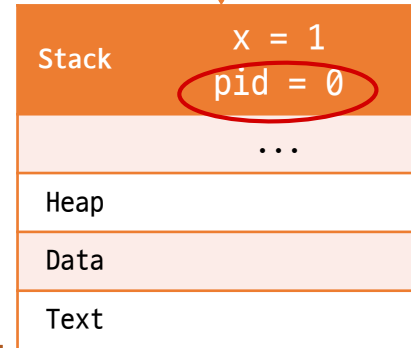
- fork() 함수를 호출한 프로세스

--X

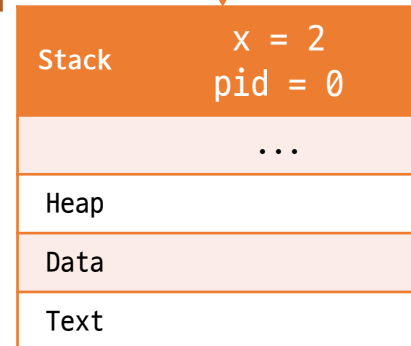


프로세스 복제

++X



자식 프로세스



fork.c

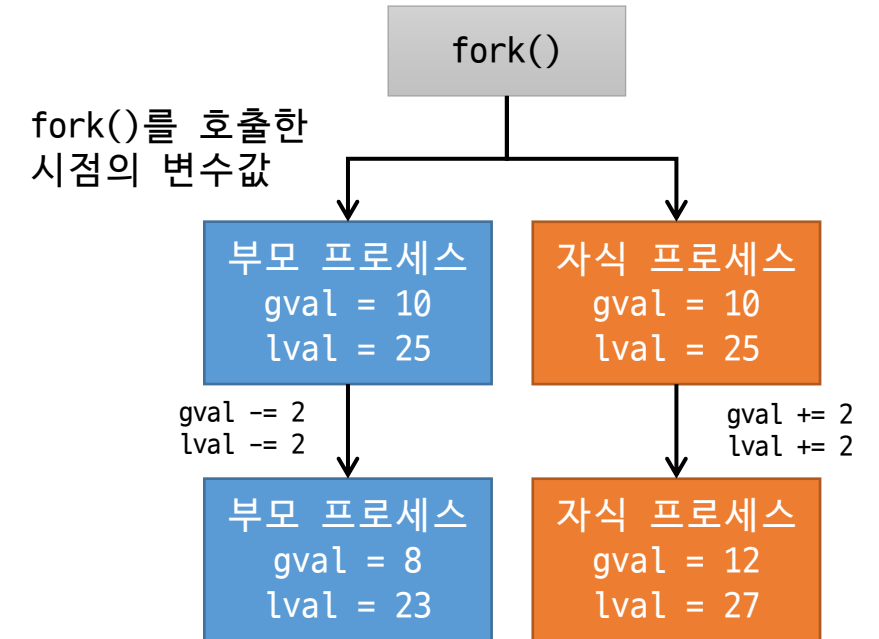
```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int gval=10;

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);

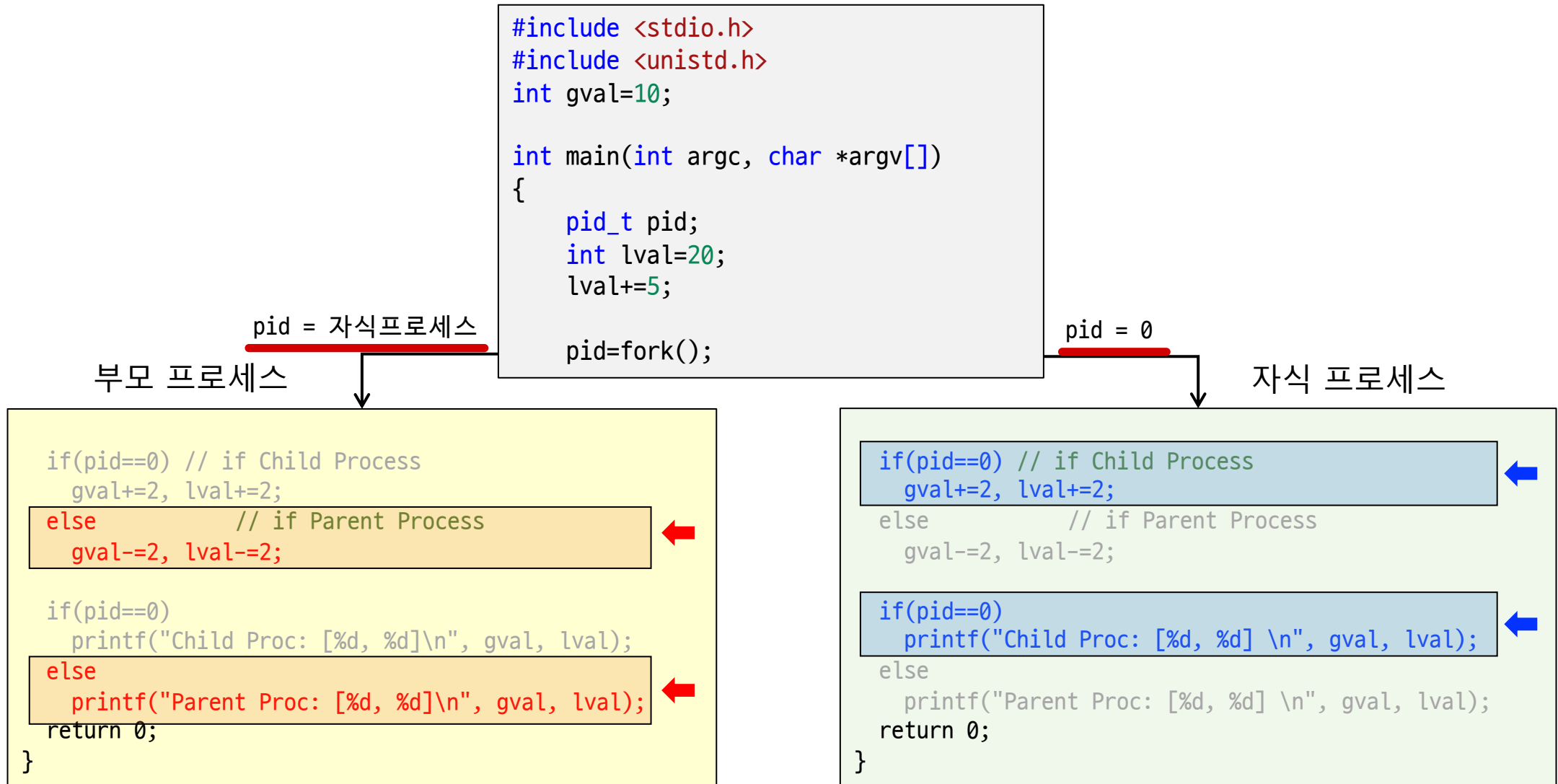
    return 0;
}
```



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 반환되면 소멸되어야 함
- 소멸되지 않았다는 것은 프로세스가 사용한 리소스가 메모리 공간에 여전히 존재함을 의미

return 0

■ 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>

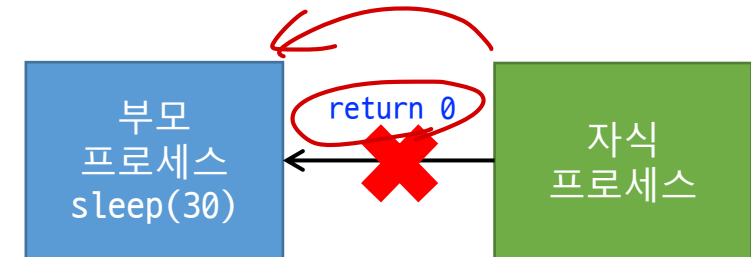
int main(int argc, char *argv[])
{
    pid_t pid=fork();
    if(pid==0) // if Child Process
    {
        puts("Hi I am a child process");
    }
    else
    {
        printf("Child Process ID: %d \n", pid);
        sleep(30); // Sleep 30 sec.
    }

    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

자바식 join()

- 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
 - exit함수의 인자값
 - main함수의 return값 저장

exit() ;
return -1 ;

```
#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

*if (WIFEXITED(status))
%d, WEXITSTATUS(status)*

```
#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

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();
```

```
    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();
```

```
    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;
```

```
}
```

두 번째 자식
프로세스 생성

자식 프로세스 #2
생성 및 종료

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

↳ 만점

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

WNOHANG

➤ pid: 종료될 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

백분

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

5회 반복

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