



# 오픈소스소프트웨어

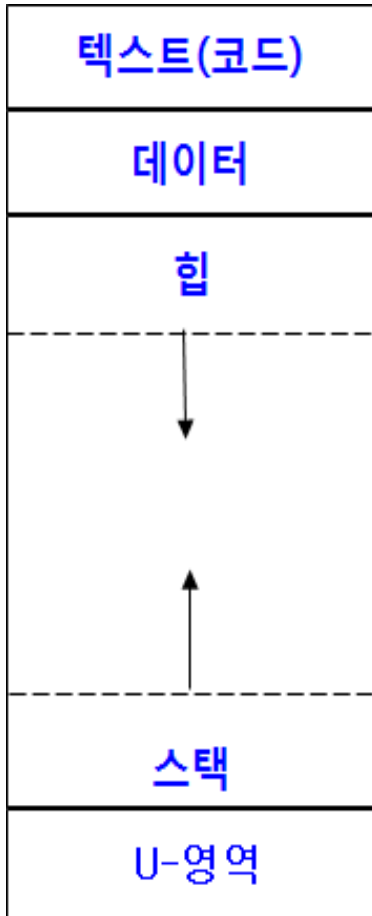
Open-Source Software

**ICT융합학부 조용우**

# 프로세스 생성



## 프로세스 구조



- 텍스트(코드)
  - ◆ 프로세스가 실행하는 실행 코드를 저장하는 영역
- 데이터
  - ◆ 프로그램 내에 선언된 전역 변수(global variable) 및 정적 변수(static variable) 등을 위한 영역
- 힙
  - ◆ 동적 메모리 할당을 위한 영역
- 스택
  - ◆ 함수 호출을 구현하기 위한 실행시간 스택(runtime stack)을 위한 영역
- U-영역
  - ◆ 열린 파일의 파일 디스크립터, 현재 작업 디렉터리 등과 같은 프로세스의 내부 정보

## 프로세스 크기 : size

`$ size [실행파일]`

실행파일의 각 영역의 크기를 알려준다.

실행파일을 지정하지 않으면 a.out을 대상으로 한다.

```
$ size /bin/ls
```

| text   | data | bss | dec    | hex   | filename |
|--------|------|-----|--------|-------|----------|
| 109479 | 5456 | 0   | 114935 | 1c0f7 | /bin/ls  |

## 프로세스 ID

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

```
int getpid();
```

프로세스의 ID를 반환한다.

```
int getppid();
```

부모 프로세스의 ID를 반환한다.

- 각 프로세스는 프로세스를 구별하는 번호인 프로세스 ID를 갖는다.

## 프로세스 우선순위

- 리눅스에서 0~139까지 우선순위를 가지고 있으며, 0~ 99까지는 realtime 100~139까지는 사용자를 위함.
- Nice value range는 -20부터 +19정도가 제일 좋으며 기본값 0을 기준으로 -20이 제일 높고 +19가 제일 낮다.
- Nice value range 와 우선순위의 관계 :  $PR = 20 + NI$ 
  - ◆  $PR = 20 + (-20 \text{ to } +19)$ 일 것이며 0~39까지의 범위이기 때문에 사용자 범위인 100~139와 적합.

## 프로세스 우선순위

- 리눅스에서 0~139까지 우선순위를 가지고 있으며, 0~ 99까지는 realtime 100~139까지는 사용자를 위함.
- Nice value range는 -20부터 +19정도가 제일 좋으며 기본값 0을 기준으로 -20이 제일 높고 +19가 제일 낮다.
- Nice value range 와 우선순위의 관계 :  $PR = 20 + NI$ 
  - ◆  $PR = 20 + (-20 \text{ to } +19)$ 일 것이며 0~39까지의 범위이기 때문에 사용자 범위인 100~139와 적합.

## 프로세스 생성

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

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

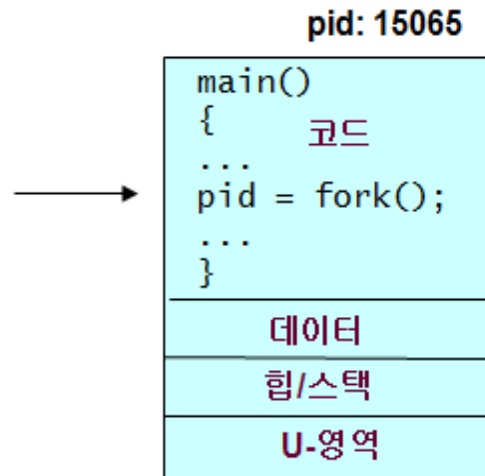
새로운 자식 프로세스를 생성한다. 자식 프로세스에게는 0을 반환하고 부모 프로세스에게는 자식 프로세스 ID를 반환한다.

- fork() 시스템 호출
  - ◆ 부모 프로세스를 똑같이 복제하여 새로운 자식 프로세스를 생성
  - ◆ 자기복제(自己複製)

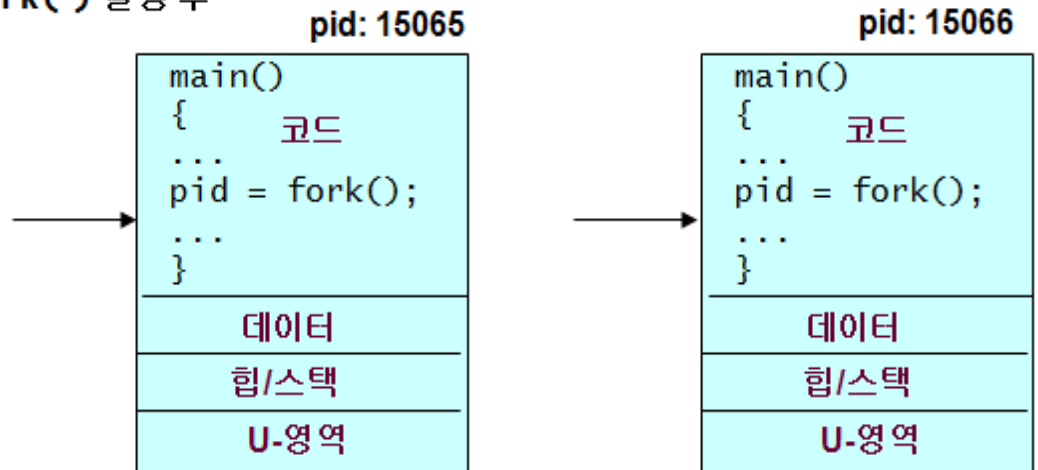


## 프로세스 생성

fork( ) 실행 전



fork( ) 실행 후



## 프로세스 생성

- `fork()`는 한 번 호출되면 두 번 리턴한다.
- 자식 프로세스에게는 0을 리턴하고 부모 프로세스에게는 자식 프로세스 ID를 리턴한다.
- 자식 프로세스는 부모 프로세스로부터 상속받는다.
- 부모 프로세스와 자식 프로세스는 병행적으로 각각 실행을 계속한다.
- 부모 프로세스가 먼저 시작할지 자식 프로세스가 먼저 시작할지 절대 모른다.

## 프로세스 생성

parent file descriptor table

| fd flags | ptr |
|----------|-----|
|          |     |
|          |     |
|          |     |

child file descriptor table

| fd flags | ptr |
|----------|-----|
|          |     |
|          |     |
|          |     |

file table

|       |
|-------|
|       |
| R, 0  |
|       |
| W, 40 |
|       |

inode table

|  |
|--|
|  |
|  |
|  |
|  |
|  |

## 프로세스 생성

```
#include <stdio.h>
main(int argc, char* argv[])
{
    int getpid(), getppid();

    printf("[%d] parent process id: %d\n",
           getpid(), getppid());

    fork();

    printf("\n\t[%d] parent process id: %d\n",
           getpid(), getppid());
}
```

\$ fork

[18607] parent process id: 18606

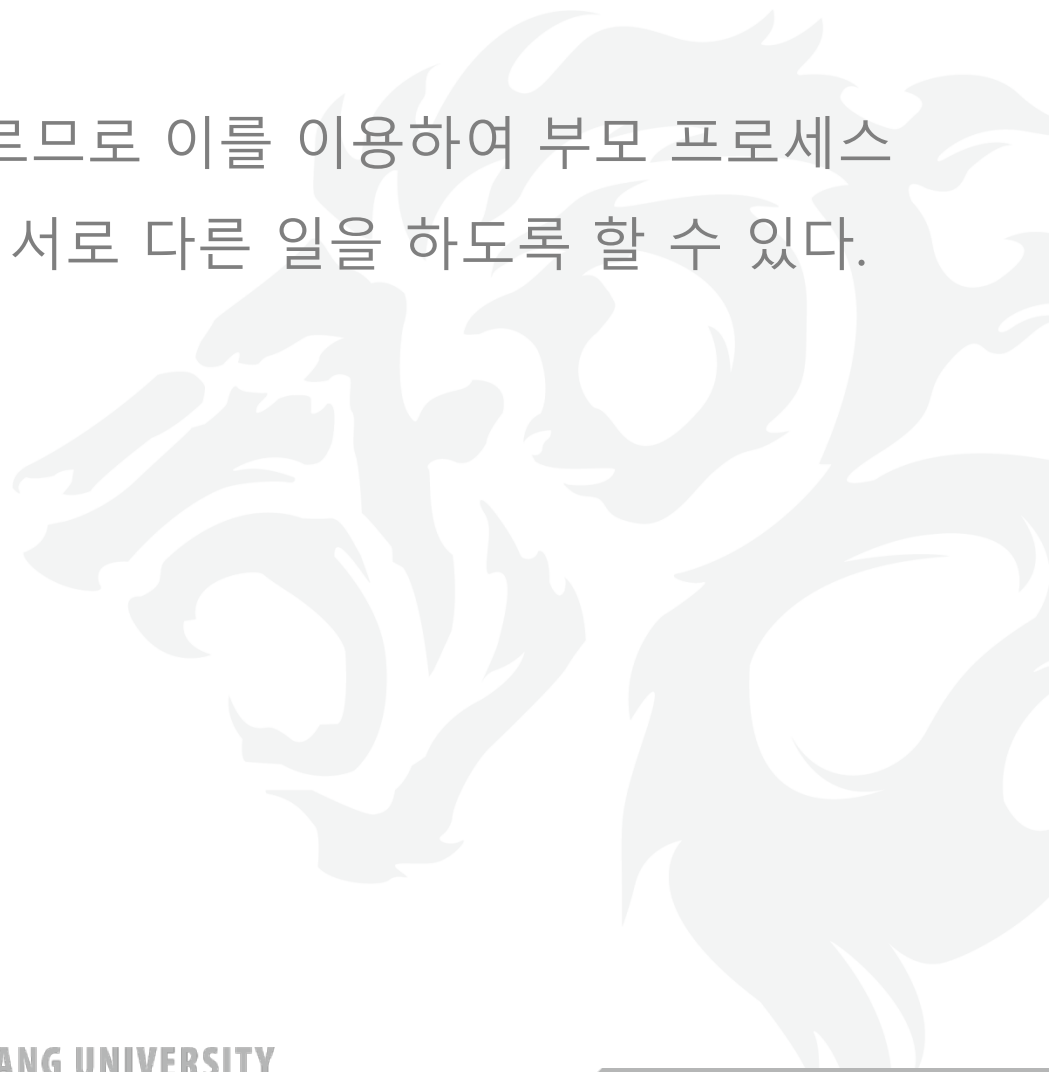
[18608] parent process id: 18607

[18607] parent process id: 18606

## 부모-자식 프로세스

- `fork()` 호출 후에 리턴값이 다르므로 이를 이용하여 부모 프로세스와 자식 프로세스를 구별하고 서로 다른 일을 하도록 할 수 있다.

```
pid = fork();  
if ( pid == 0 )  
{ 자식 프로세스의 실행 코드 }  
else  
{ 부모 프로세스의 실행 코드 }
```



## 프로세스 기다리기 : wait()

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

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

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

자식 프로세스 중의 하나가 종료할 때까지 기다린다. 자식 프로세스가 종료하면 종료코드가 \*status에 저장된다. 종료한 자식 프로세스의 ID를 반환한다

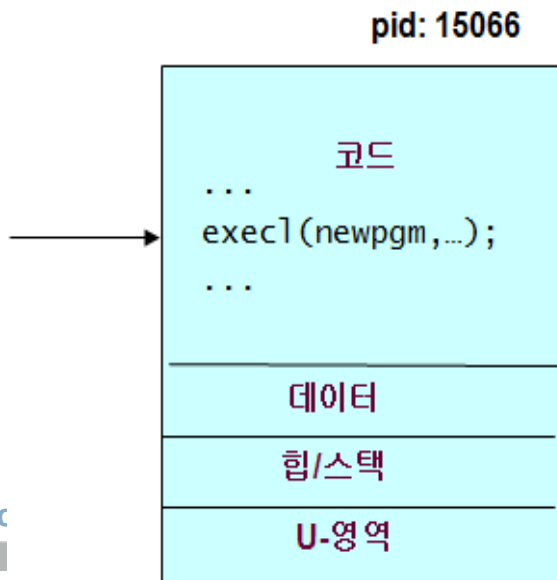
## 프로그램 실행

- fork() 후
  - ◆ 자식 프로세스는 부모 프로세스와 똑같은 코드 실행
- 자식 프로세스에게 새로운 프로그램을 시키려면 어떻게 하여야 할까?
  - ◆ 프로세스 내의 프로그램을 새 프로그램으로 대체
  - ◆ exec() 시스템 호출 사용
- 보통 fork() 후에 exec( )

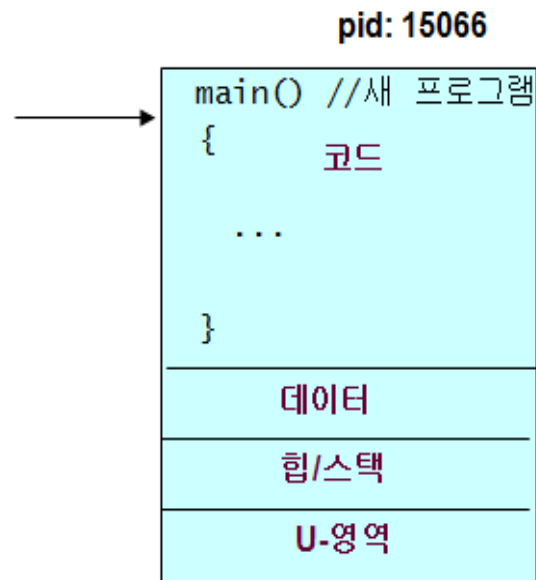
## 프로그램 실행 : exec()

- 프로세스가 exec() 호출을 하면,
  - ◆ 그 프로세스 내의 프로그램은 완전히 새로운 프로그램으로 대체
  - ◆ 자기대치(自己代置)
- 새 프로그램의 main()부터 실행이 시작한다.

exec( ) 실행 전



exec( ) 실행 후





## 프로그램 실행 : exec()

```
#include <unistd.h>

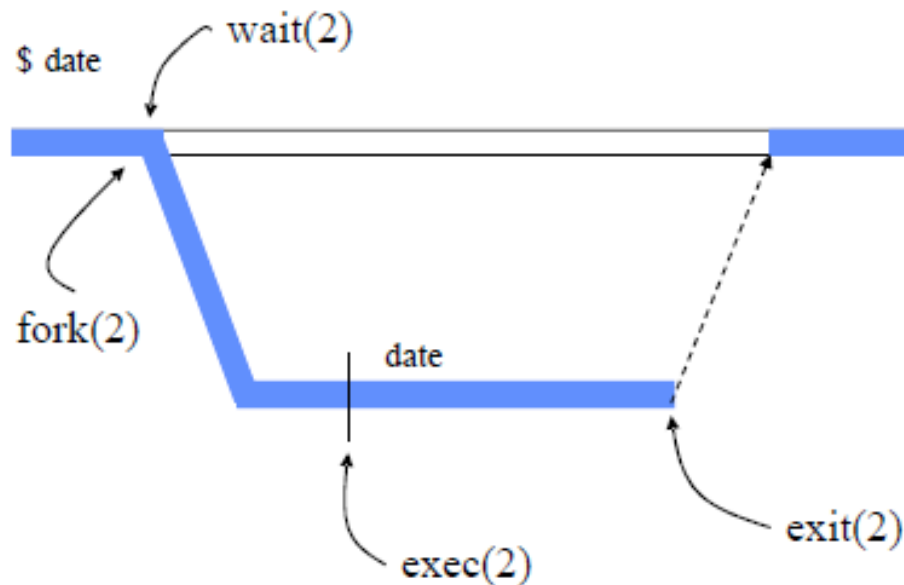
int execl (char* path, char* arg0, char* arg1, ... , char* argn, NULL)
int execv (char* path, char* argv[])
int execlp (char* file, char* arg0, char* arg1, ... , char* argn, NULL)
int execvp (char* file, char* argv[])
```

### 프로그램 실행 : `exec()`

- 호출한 프로세스의 코드, 데이터, 힙, 스택 등을 `path`가 나타내는 새로운 프로그램으로 대치한 후 새 프로그램을 실행한다.
- 성공한 `exec()` 호출은 리턴하지 않으며 실패하면 `-1`을 리턴한다.
- `exec()` 호출이 성공하면 리턴 할 곳이 없어진다.

## 셸의 명령어 처리 원리

- 보통 `fork()` 호출 후에 `exec()` 호출
  - ◆ 새로 실행할 프로그램에 대한 정보를 arguments로 전달한다
- `exec()` 호출이 성공하면
  - ◆ 자식 프로세스는 새로운 프로그램을 실행하게 되고
  - ◆ 부모는 계속해서 다음 코드를 실행하게 된다.



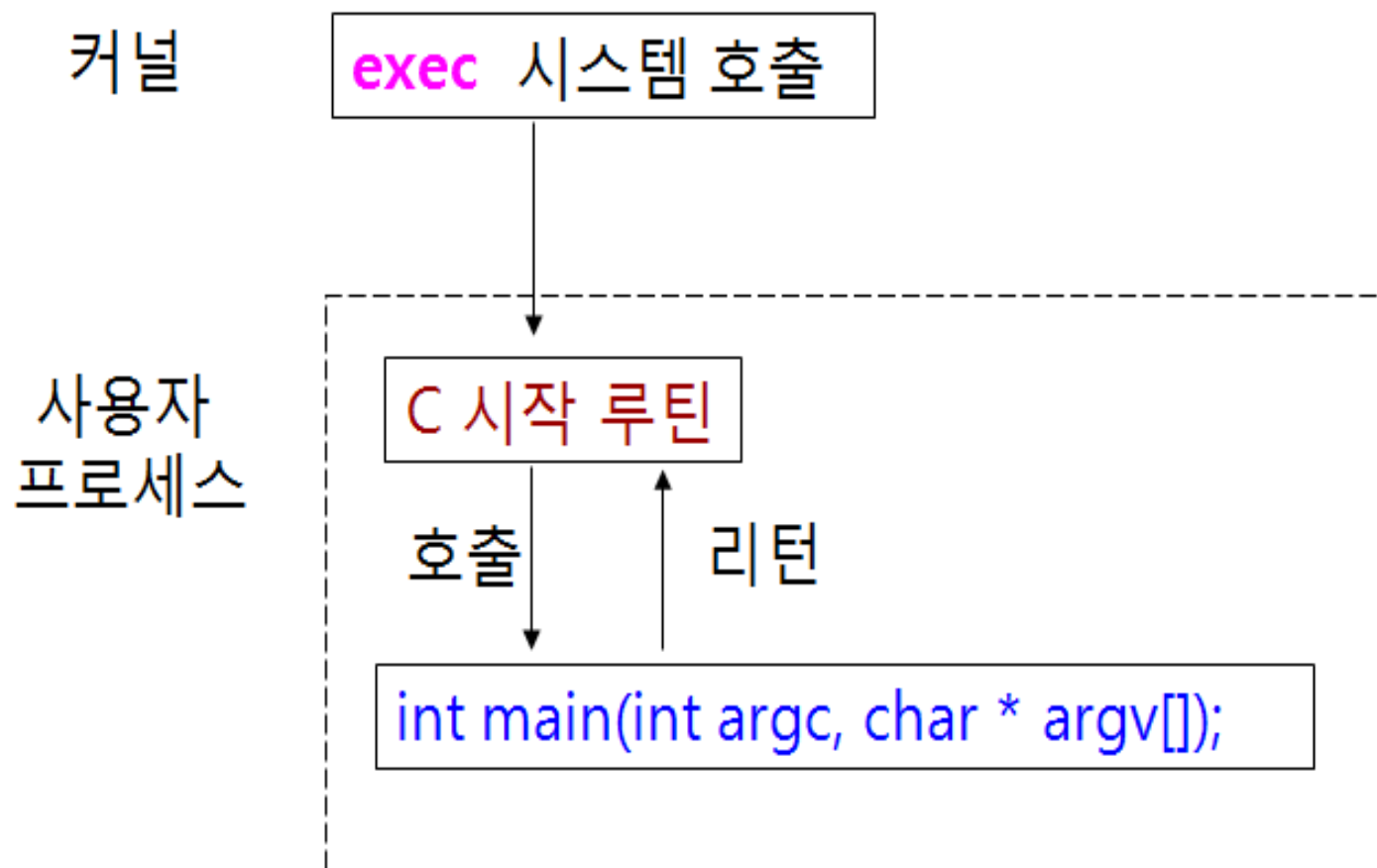
# 프로그램 실행



## 프로그램 실행 시작

- exec 시스템 호출
    - ◆ C 시작 루틴에 명령줄 인수와 환경변수를 전달하고
    - ◆ 프로그램을 실행시킨다.
  - C 시작 루틴(start-up routine)
    - ◆ main 함수를 호출하면서 명령줄 인수, 환경 변수를 전달
- exit( main( argc, argv) );**
- ◆ 실행이 끝나면 반환값을 받아 exit 한다.

## 프로그램 실행 시작

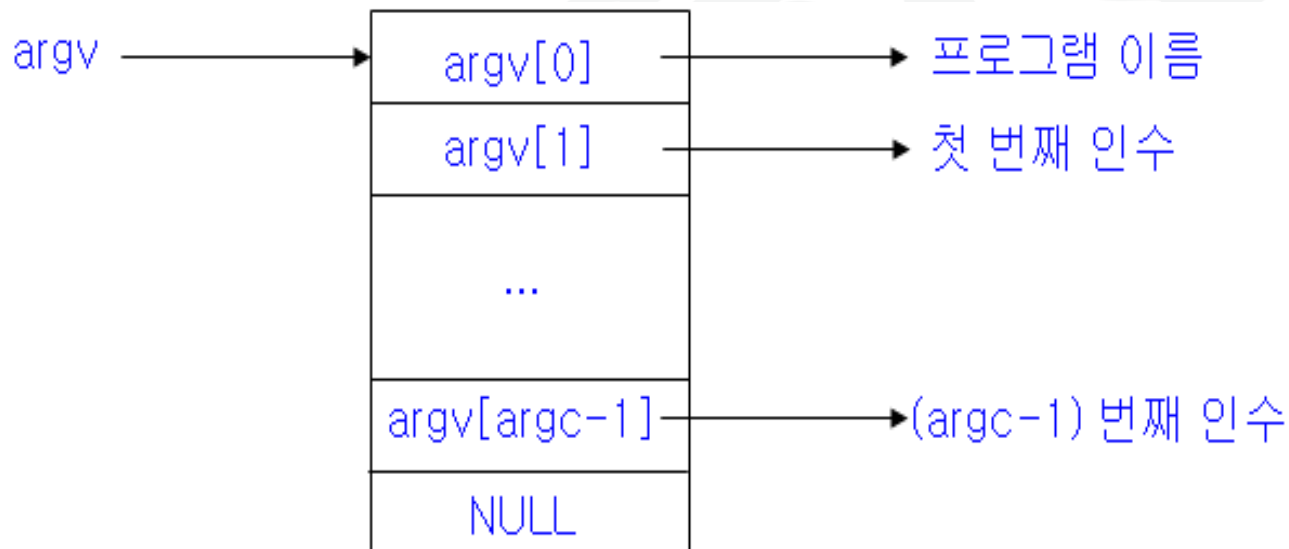


## 명령줄 인수/환경 변수

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

argc : 명령줄 인수의 수

argv[] : 명령줄 인수 리스트를 나타내는 포인터 배열



# 시스템 부팅





## 시스템 부팅

```
$ ps -ef
```

```
UID PID PPID C STIME TTY TIME CMD
```

```
root 1 0 0 Apr16 ? 00:00:04 /sbin/init
```

```
root 2 0 0 Apr16 ? 00:00:00 [kthreadd]
```

```
root 3 2 0 Apr16 ? 00:00:00 [migration/0]
```

```
root 4 2 0 Apr16 ? 00:00:00 [ksoftirqd/0]
```

```
root 5 2 0 Apr16 ? 00:00:00 [watchdog/0]
```

```
...
```

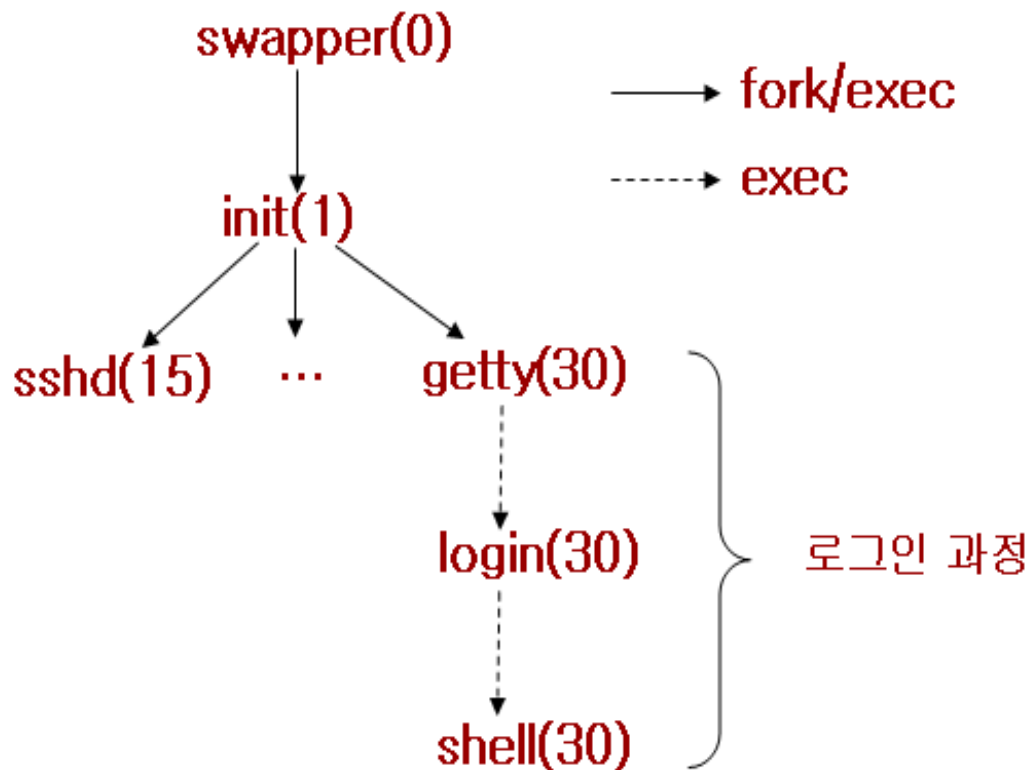
```
root 120 1 0 Apr16 ? 00:00:00 /usr/sbin/sshd
```

```
...
```

```
root 350 1 0 Apr16 tty2 00:00:00 /sbin/mingetty /dev/tty2
```

## 시스템 부팅

- 시스템 부팅은 fork/exec 시스템 호출을 통해 이루어진다.



## 시스템 부팅

- swapper(스케줄러 프로세스)
  - ◆ 커널 내부에서 만들어진 프로세스로 프로세스 스케줄링을 한다
- init(초기화 프로세스)
  - ◆ /etc/inittab 파일에 기술된 대로 시스템을 초기화
- 서비스 데몬 프로세스
  - ◆ 서비스들을 위한 데몬 프로세스들이 생성된다. 예: ftpd

## 시스템 부팅

- getty 프로세스
  - ◆ 로그인 프롬프트를 내고 키보드 입력을 감지한다.
- login 프로세스
  - ◆ 사용자의 로그인 아이디 및 패스워드를 검사
- shell 프로세스
  - ◆ 시작 파일을 실행한 후에 셸 프롬프트를 내고 사용자로부터 명령어를 기다린다

## 시스템 부팅

`$ pstree`

실행중인 프로세스들의 부모, 자식관계를 트리 형태로 출력한다.

```
[1111222333@node1 ~]$ pstree
systemd--ModemManager--2*[{ModemManager}]
      --5*[a]
      --24*[a.out]
      --abrt-dbus--3*[{abrt-dbus}]
      --2*[abrt-watch-log]
      --abrt-d
      --accounts-daemon--2*[{accounts-daemon}]
      --10*[a1]
      --20*[alarm]
      --21*[alarm.out]
      --alsactl
      --at-spi-bus-laun--dbus-daemon--{dbus-daemon}
                        --3*[{at-spi-bus-laun}]
      --at-spi2-registr--2*[{at-spi2-registr}]
      --atd
```