빅데이터 혁신공유대학

리눅스 시스템

숙명여자대학교 소프트웨어학부 창병모 교수









13장 프로세스 원리

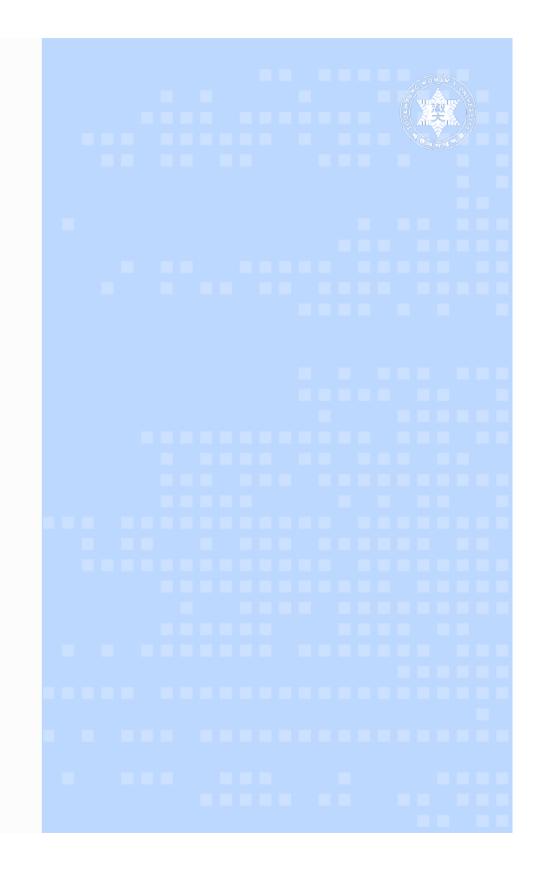
- 01 프로세스 이미지
- 02 프로세스 ID
- 03 프로세스 생성
- 04 프로그램 실행
- 05 시스템 부팅











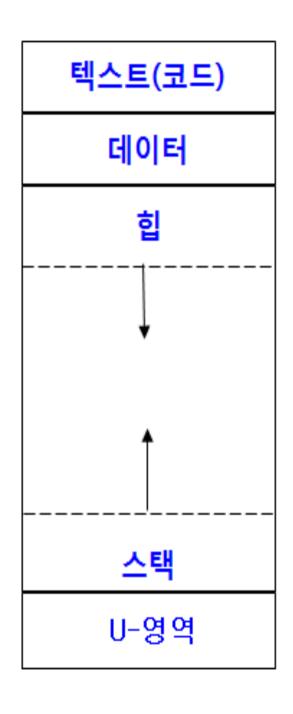
13.1 프로세스 이미지

프로세스

- 프로세스는 실행중인 프로그램이다.
- 프로그램 실행을 위해서는
 - 프로그램의 코드, 데이터, 스택, 힙, U-영역 등이 필요하다.
- 프로세스 이미지(구조)는 메모리 내의 프로세스 레이아웃
- 프로그램 자체가 프로세스는 아니다!

프로세스 이미지

● 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 디 렉터리 등과 같은 프로세스의 내부 정보

size 명령어

• 사용법

\$ size [실행파일]

실행파일의 각 영역의 크기를 알려준다. 실행파일을 지정하지 않으면 a.out를 대상으로 한다.

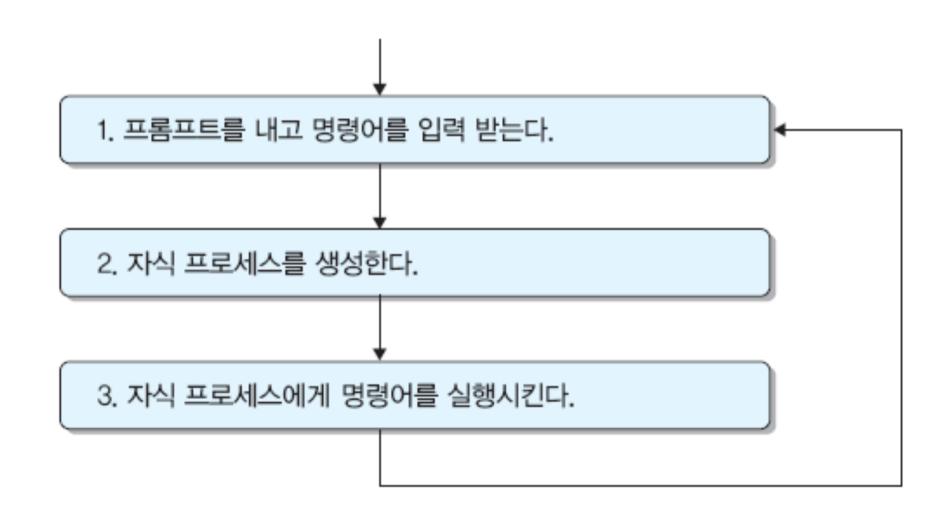
예

```
$ size /bin/ls
text data bss dec hex filename
109479 5456 0 114935 1c0f7 /bin/ls
```

13.2 프로세스 ID

쉘의 명령어 처리과정

\$ 명령어 & [1] 프로세스번호



프로세스 ID

• 각 프로세스는 프로세스를 구별하는 번호인 프로세스 ID를 갖는다.

```
#include <unistd.h>
int getpid();
프로세스의 ID를 반환한다.
int getppid();
부모 프로세스의 ID를 반환한다.
```

프로그램 13.1 : 프로세스 ID

```
1 #include <stdio.h>
 2 #include <unistd.h>
 3 #include <stdlib.h>
 4
 5 int main()
 6 {
      printf("Hello !\n");
      printf("나의 프로세스 번호: [%d] \n", getpid());
      printf("내 부모 프로세스 번호: [%d] \n", getppid());
 10
      system("ps");
11}
```

프로세스 ID

• 실행 결과

\$ hello &

Hello!

나의 프로세스 번호 : [16165]

내 부모 프로세스 번호 : [9045]

PID TTY TIME CMD

9045 pts/3 00:00:00 bash

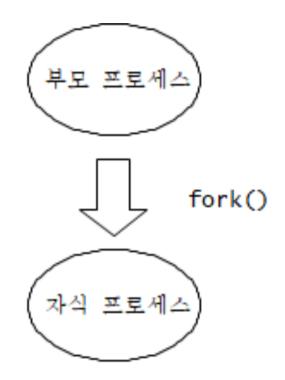
16165 pts/3 00:00:00 hello

16169 pts/3 00:00:00 ps

13.3 프로세스 생성

프로세스 생성

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

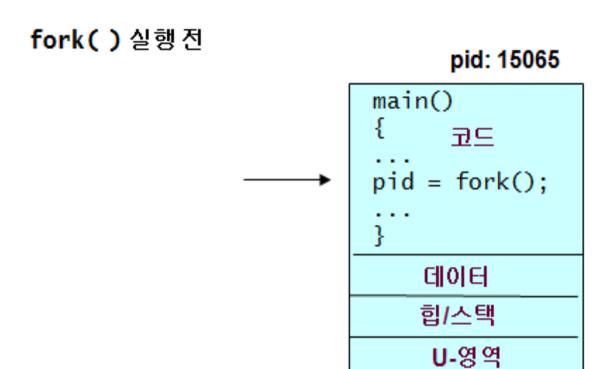


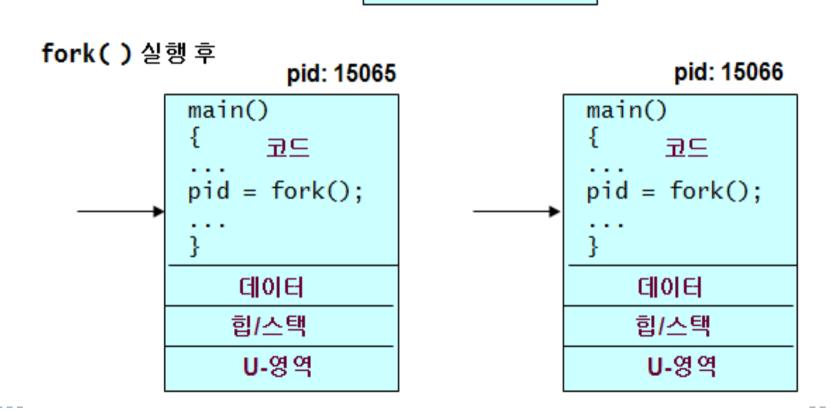
#include <unistd.h>

pid_t fork(void);

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

프로세스 생성





프로세스 생성

- fork()는 한 번 호출되면 두 번 리턴한다.
 - 자식 프로세스에게는 0을 리턴하고
 - 부모 프로세스에게는 자식 프로세스 ID를 리턴한다.
 - 부모 프로세스와 자식 프로세스는 병행적으로 각각 실행을 계속한다.

프로그램 13.2: 프로세스 생성

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <unistd.h>
3
4 /* 자식 프로세스를 생성한다. */
5 int main()
6 {
        int pid;
8
        printf("[%d] 프로세스 시작 \n", getpid());
9
        pid = fork();
10
        printf("[%d] 프로세스 : 반환값 %d\n", getpid(), pid);
11}
실행결과
  [15065] 프로세스 시작
  [15065] 프로세스 : 반환값 15066
```

▶ ¹[15066] 프로세스 : 반환값 0

부모-자식 프로세스

- fork() 호출 후에 리턴값이 다르므로 이 리턴값을 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 }
```

프로그램 13.3: 자식 프로세스 생성

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
/* 부모 프로세스가 자식 프로세스를 생성하고 서로 다른 메시지를 프린트 */
int main()
 int pid;
 pid = fork();
 if (pid ==0) { // 자식 프로세스
   printf("[Child] : Hello, world pid=%d\n", getpid());
 else { // 부모 프로세스
   printf("[Parent] : Hello, world pid=%d\n", getpid());
```

프로그램 13.3: 자식 프로세스 생성

실행결과

[Parent]: Hello, world! pid=15065

[Child]: Hello, world!pid=15066

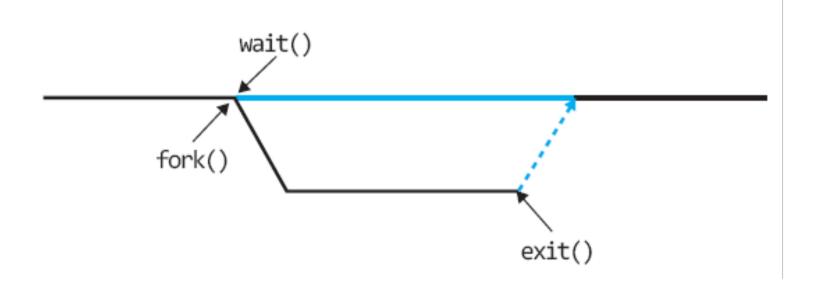
프로세스 기다리기: wait()

• 사용법

```
#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.
```

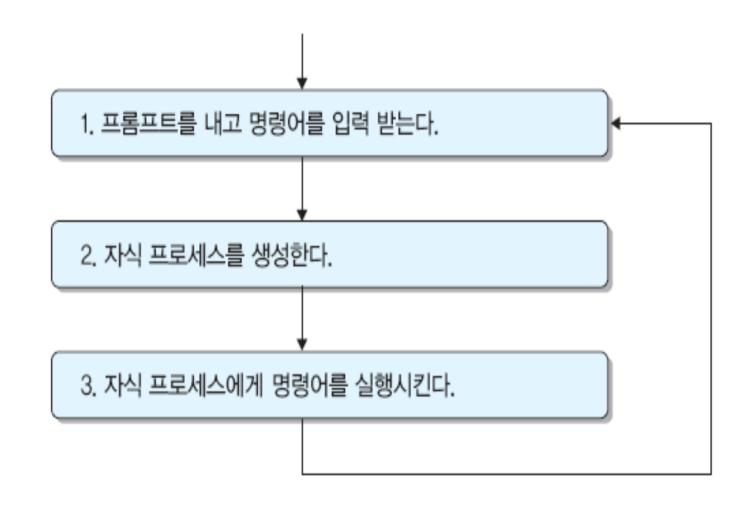


13.4 프로그램 실행

프로그램 실행의 원리

• 쉘의 프로그램 실행 예

\$ hello & Hello! 나의 프로세스 번호: [16165] 내 부모 프로세스 번호: [9045] PID TTY TIME CMD 9045 pts/1 00:00:00 bash 16165 pts/1 00:00:00 hello 16166 pts/1 00:00:00 ps

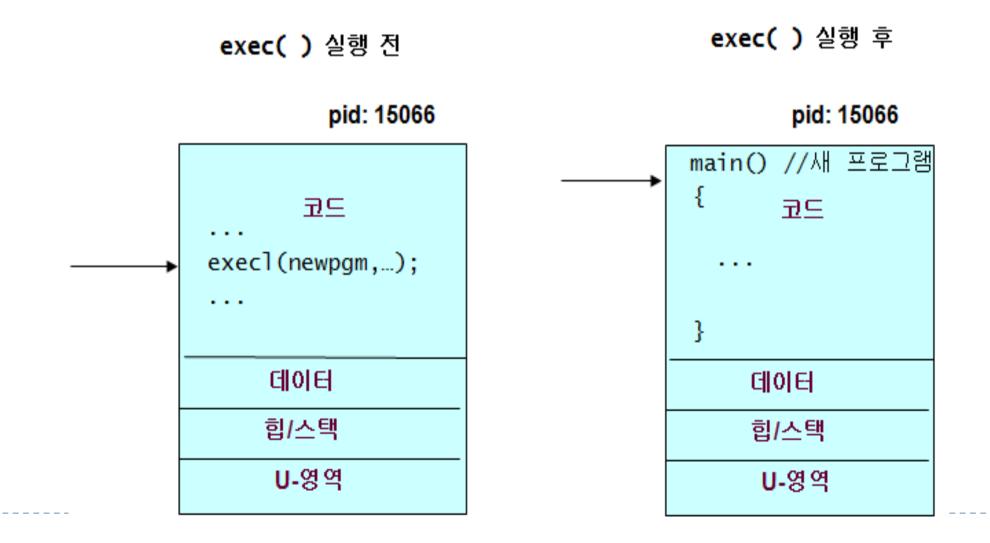


프로그램 실행

- fork() 후
 - 자식 프로세스는 부모 프로세스와 똑같은 코드 실행
- 자식 프로세스에게 새로운 프로그램을 실행 시키기
 - exec() 시스템 호출 사용
 - 프로세스 내의 프로그램을 새 프로그램으로 대치
- 보통 fork() 후에 exec()

프로그램 실행: exec()

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



프로그램 실행: exec()

- exec() 호출이 성공하면 리턴할 곳이 없어진다.
- 성공한 exec() 호출은 절대 리턴하지 않는다.

```
#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[])
```

호출한 프로세스의 코드, 데이터, 힙, 스택 등을 path(혹은 file)가 나타내는 새로운 프로그램으로 대치한 후 새 프로그램을 실행한다. 성공한 exec() 호출은 반환하지 않으며 실패하면 -1을 반환 한다.

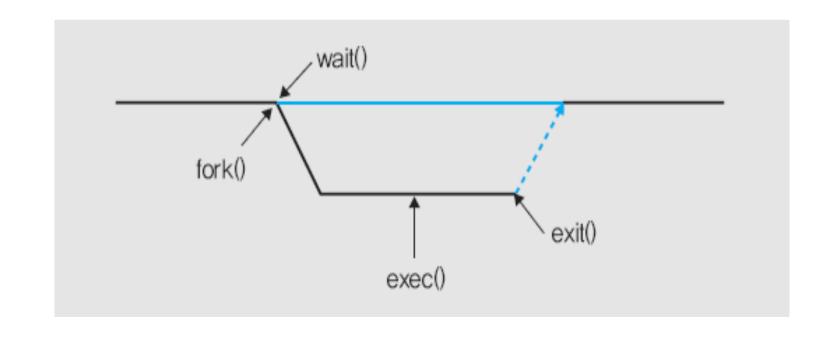
프로그램 13.4: 프로그램 실행

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <unistd.h>
3
4 /* echo 명령어를 실행한다. */
5 int main()
6 {
     printf("시작\n");
      execl("/bin/echo", "echo", "hello", NULL);
8
      printf("exec 실패!\n");
9
10}
실행결과
  시작
  hello
```

쉘의 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.

```
int pid, child, status;
pid = fork();
if (pid == 0 ) {
   exec(arguments);
   exit(1);
} else {
   child = wait(&status);
}
```



프로그램 13.5: 프로그램 실행

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3 #include <unistd.h>
4 #include <sys/wait.h>
5
6 /* 자식 프로세스를 생성하여 echo 명령어를 실행한다. */
7 int main()
8 {
9
       int pid, child, status;
10
    printf("부모 프로세스 시작\n");
12
       pid = fork();
    if (pid == 0) {
13
         execl("/bin/echo", "echo", "hello", NULL);
14
15
      fprintf(stderr,"첫 번째 실패");
16
     exit(1);
17
```

프로그램 13.5: 프로그램 실행

```
18 else {
19 child = wait(&status);
20 printf("자식 프로세스 %d 끝\n", child);
21 printf("부모 프로세스 끝\n");
22 }
23 }
```

실행결과

부모 프로세스 시작 hello 자식 프로세스 15066 끝 부모 프로세스 끝

13.5 프로그램 실행 과정

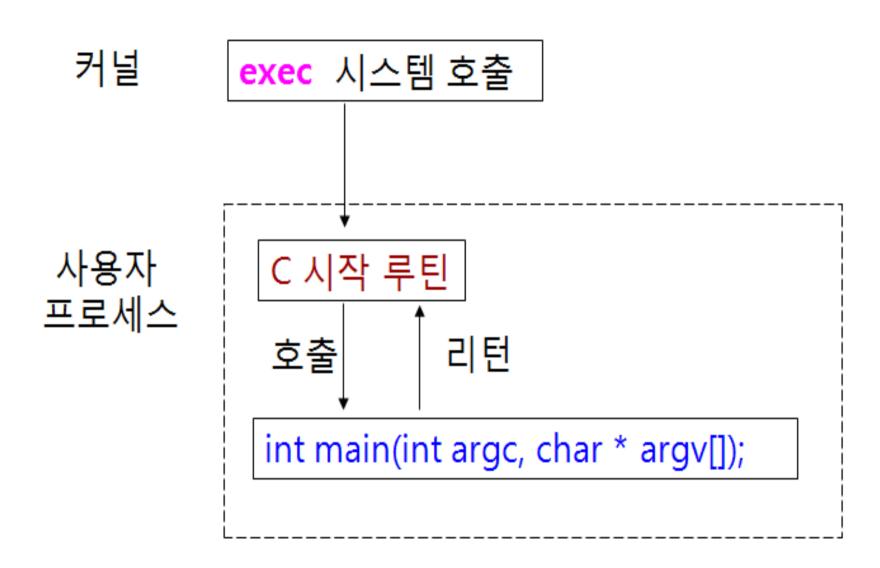
프로그램 실행 시작

- exec 시스템 호출
 - C 시작 루틴에 명령줄 인수와 환경 변수를 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

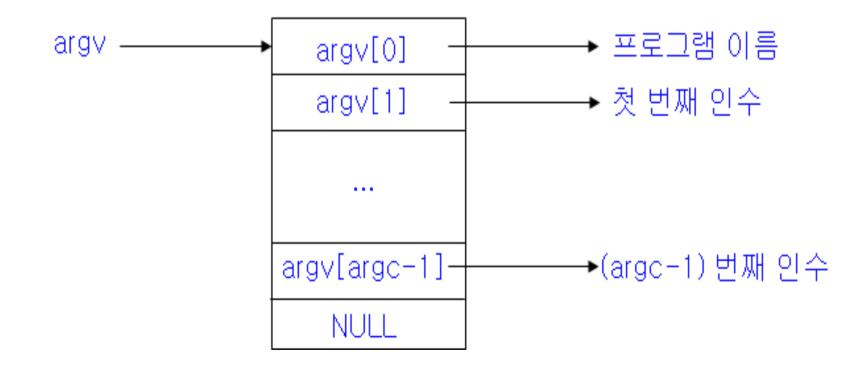


명령줄 인수/환경 변수

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

argc: 명령줄 인수의 수

argv[]: 명령줄인수리스트를 나타내는 포인터 배열



프로그램 13.6: 명령줄 인수

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
/* 모든 명령줄 인수를 프린트한다. */
int main(int argc, char *argv[])
 for (int i = 0; i < argc; i++) /* 모든 명령줄 인수 프린트 */
   printf("argv[%d]: %s \n", i, argv[i]);
 exit(0);
• 실행 결과
  $ printargv hello world
  argv[0]: printargv
  argv[1]: hello
   argv[2]: world
```

13.5 시스템 부팅

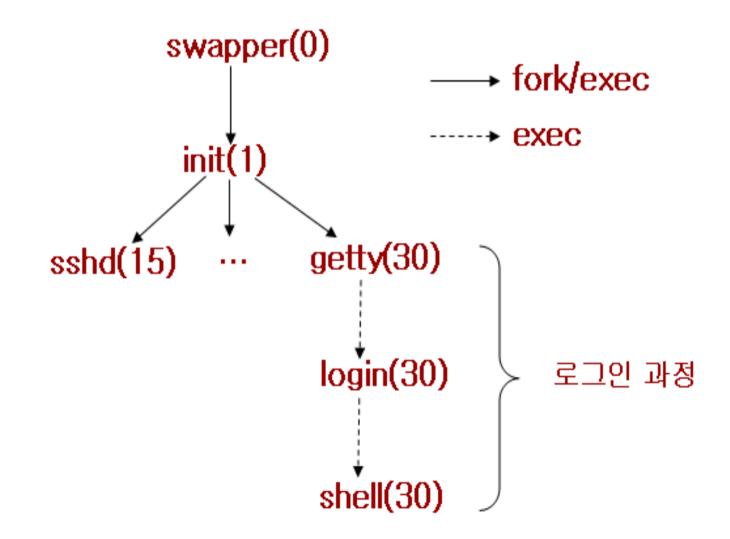
시스템 부팅

```
$ps-ef
UID PID PPID C STIME TTY TIME CMD
root 1 0 0 May21 ? 00:00:04 /sbin/init
root 2 0 0 May21 ? 00:00:00 [kthreadd]
root 3 2 0 May21 ? 00:00:00 [migration/0]
root 4 2 0 May21 ? 00:00:00 [ksoftirqd/0]
root 5 2 0 May21 ? 00:00:00 [watchdog/0]
root 120 1 0 May21 ? 00:00:00 /usr/sbin/sshd
root 350 1 0 May21 tty2 00:00:00 /sbin/mingetty /dev/tty2
```

실제로는 systemd에 대한 링크

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)
 - 실제로는 systemd에 대한 링크
 - /lib/systemd/system 파일에 기술된 대로 시스템을 초기화
- 서비스 데몬 프로세스
 - 서비스들을 위한 데몬 프로세스들이 생성된다. 예: ftpd
- getty 프로세스
 - 로그인 프롬프트를 내고 키보드 입력을 감지한다.
- login 프로세스
 - 사용자의 로그인 아이디 및 패스워드를 검사
- shell 프로세스
 - 시작 파일을 실행 후에 사용자로부터 명령어를 기다린다

프로세스 트리 출력

• 사용법

\$ pstree

실행중인 프로세스들의 부모, 자식 관계를 트리 형태로 출력한다.

```
chang@ubuntu: ~/바탕화면
  Ħ
chang@ubuntu:~/바탕화면$ pstree
systemd——ModemManager——2*[{ModemManager}]
         —NetworkManager——2*[{NetworkManager}]
         --VGAuthService
          -accounts-daemon---2*[{accounts-daemon}]
          -acpid
          —avahi-daemon——avahi-daemon
         -colord--2*[{colord}]
          -cups-browsed---2*[{cups-browsed}]
          -cupsd
          —dbus-daemon
          _gdm3<del>__</del>gdm-session-wor<del>__</del>gdm-wayland-ses<del>__</del>gnome-session-b—_2*[{gnome-session-b}]
                                                       └─2*[{gdm-wayland-ses}]
                                   └─2*[{gdm-session-wor}]
                └-2*[{gdm3}]
          -gnome-keyring-d<del>---</del>ssh-agent
                            └─3*[{gnome-keyring-d}]
         —irqbalance——{irqbalance}
         —2*[kerneloops]
          -networkd-dispat
         —packagekitd——2*[{packagekitd}]
          -polkitd---2*[{polkitd}]
         —power-profiles-—2*[{power-profiles-}]
```

핵심 개념

- 프로세스는 실행중인 프로그램이다.
- fork() 시스템 호출은 부모 프로세스를 똑같이 복제하여 새로운 자식 프로세스를 생성한다.
- exec() 시스템 호출은 프로세스 내의 프로그램을 새로운 프로그램으로 대치하여 새로운 프로그램을 실행시킨다.
- 시스템 부팅은 fork/exec 시스템 호출을 통해 이루어진다.
- 시그널은 예기치 않은 사건이 발생할 때 이를 알리는 소프트웨어 인터 럽트이다.