

8장 프로세스

숙명여대 창병모

8.1 웰과 프로세스

셸(Shell)이란 무엇인가?

- 셸의 역할

- 셸은 사용자와 운영체제 사이에 창구 역할을 하는 소프트웨어
- 명령어 처리기(command processor)
- 사용자로부터 명령어를 입력받아 이를 처리한다

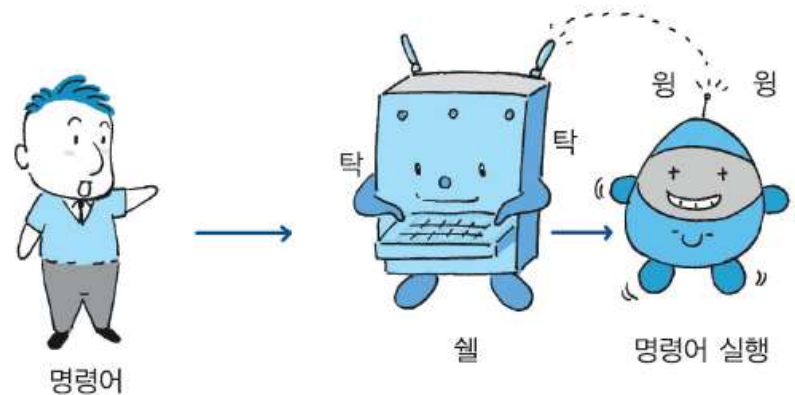
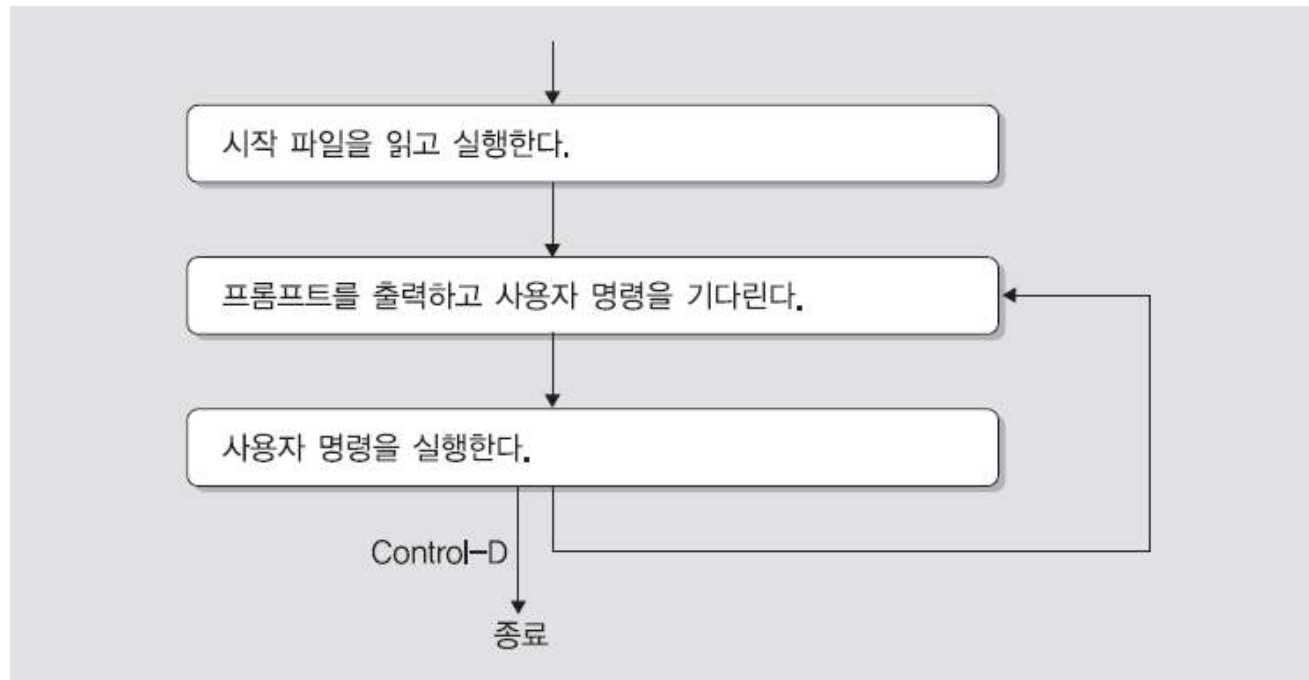


그림 6.1 셸의 역할

셸의 실행 절차



복합 명령어

- 명령어 열(command sequence)

\$ 명령어1; ... ; 명령어n

\$ date; who; pwd

- 명령어 그룹(command group)

\$ (명령어1; ... ; 명령어n)

\$ date; who; pwd > out1.txt

\$ (date; who; pwd) > out2.txt

전면 처리 vs 후면처리

- 전면 처리

- 명령어를 입력하면 명령어가 전면에서 실행되며 명령어 실행이 끝날 때까지 쉼이 기다려 준다.

- 후면 처리

- 명령어들을 후면에서 처리하고 전면에서는 다른 작업을 할 수 있으면 동시에 여러 작업을 수행할 수 있다.
- \$ 명령어 &



후면 처리 예

- `$ (sleep 100; echo done) &`
`[1] 8320`
- `$ find . -name test.c -print &`
`[2] 8325`
- `$ jobs`
`[1] + Running (sleep 100; echo done)`
`[2] - Running find . -name test.c -print`
- `$ fg %작업번호`
`$ fg %1`
`(sleep 100; echo done)`
- 후면처리 입출력
`$ find . -name test.c -print > find.txt &`
`$ find . -name test.c -print | mail chang &`
`$ wc < inputfile &`

프로세스(process)

- 실행중인 프로그램을 **프로세스**(process)라고 부른다.
- 각 프로세스는 유일한 프로세스 번호 PID를 갖는다.
- ps 명령어를 사용하여 나의 프로세스들을 볼 수 있다.

```
$ ps
```

```
PID TTY TIME CMD
```

```
8695 pts/3 00:00:00 csh
```

```
8720 pts/3 00:00:00 ps
```

```
$ ps u
```

```
USER PID %CPU %MEM VSZ RSS TTY STAT START TIME COMMAND
```

```
chang 8695 0.0 0.0 5252 1728 pts/3 Ss 11:12 0:00 -csh
```

```
chang 8793 0.0 0.0 4252 940 pts/3 R+ 11:15 0:00 ps u
```


프로세스 상태: ps

- ps [-옵션] 명령어

- 현재 존재하는 프로세스들의 실행 상태를 요약해서 출력

```
$ ps
```

```
PID TTY TIME CMD
```

```
25435 pts/3 00:00:00 csh
```

```
25461 pts/3 00:00:00 ps
```

- \$ ps -aux (BSD 유닉스)

- - a: 모든 사용자의 프로세스를 출력
- - u: 프로세스에 대한 좀 더 자세한 정보를 출력
- - x: 더 이상 제어 터미널을 갖지 않은 프로세스들도 함께 출력

- \$ ps -ef (시스템 V)

- - e: 모든 사용자 프로세스 정보를 출력
- - f: 프로세스에 대한 좀 더 자세한 정보를 출력

sleep

- sleep 명령어
 - 지정된 시간만큼 실행을 중지한다.
- \$ sleep 초
- \$ (echo 시작; sleep 5; echo 끝)

kill

- kill 명령어
 - 현재 실행중인 프로세스를 강제로 종료
- `$ kill [-시그널] 프로세스번호`
- `$ (echo 시작; sleep 5; echo 끝) &`
- `1230`
- `$ kill 1230`

wait

\$ wait [프로세스번호]

- 해당 프로세스 번호를 갖는 자식 프로세스가 종료될 때까지 기다린다.
- 프로세스 번호를 지정하지 않으면 모든 자식 프로세스를 기다린다.

\$ (sleep 10; echo 1번 끝) &

1231

\$ echo 2번 끝; wait 1231; echo 3번 끝

2번 끝

1번 끝

3번 끝

\$ (sleep 10; echo 1번 끝) &

\$ (sleep 10; echo 2번 끝) &

\$ echo 3번 끝; wait; echo 4번 끝

3번 끝

1번 끝

2번 끝

4번 끝

exit

- exit
 - 셸을 종료하고 종료코드(exit code)을 부모 프로세스에 전달
\$ exit [종료코드]

8.2 프로그램 시작

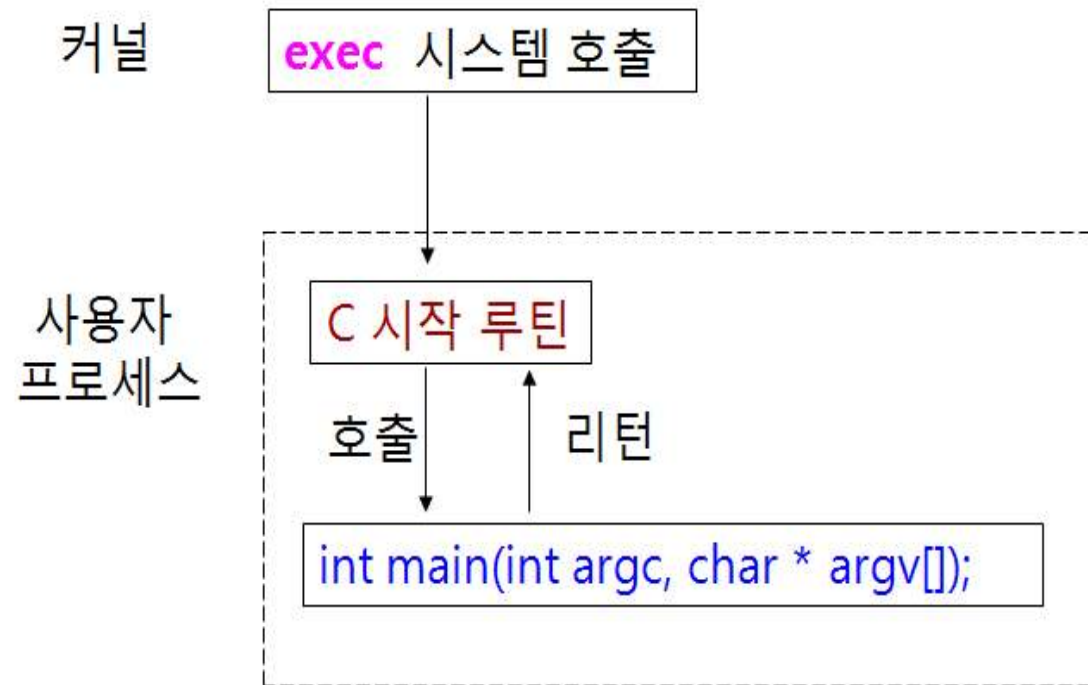
프로그램 실행 시작

- 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

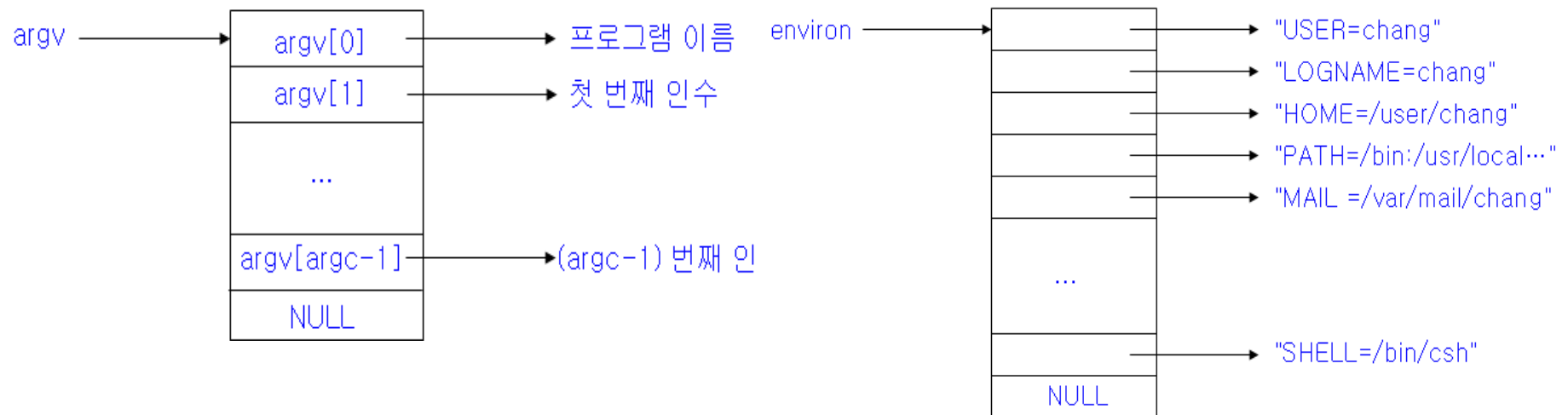


명령줄 인수/환경 변수

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

argc : 명령줄 인수의 개수

argv[] : 명령줄 인수 리스트를 나타내는 포인터 배열



args.c

```
#include <stdio.h>
/* 모든 명령줄 인수를 출력한다. */
int main(int argc, char *argv[])
{
    int i;

    for (i = 0; i < argc; i++)    /* 모든 명령줄 인수 출력 */
        printf("argv[%d]: %s \n", i, argv[i]);

    exit(0);
}
```

environ.c

```
#include <stdio.h>
/* 모든 환경 변수를 출력한다. */
int main(int argc, char *argv[])
{
    char **ptr;
    extern char **environ;

    for (ptr = environ; *ptr != 0; ptr++) /* 모든 환경 변수 값 출력*/
        printf("%s \n", *ptr);

    exit(0);
}
```

환경 변수 접근

- getenv() 시스템 호출을 사용하여 환경 변수를 하나씩 접근하는 것도 가능하다.

```
#include <stdlib.h>
```

```
char *getenv(const char *name);
```

환경 변수 name의 값을 반환한다. 해당 변수가 없으면 NULL을 반환한다.

printenv.c

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

/* 환경 변수를 3개 프린트한다. */
int main(int argc, char *argv[])
{
    char    *ptr;

    ptr = getenv("HOME");
    printf("HOME = %s \n", ptr);

    ptr = getenv("SHELL");
    printf("SHELL = %s \n", ptr);

    ptr = getenv("PATH");
    printf("PATH = %s \n", ptr);

    exit(0);
}
```

환경 변수 설정

- putenv(), setenv()를 사용하여 특정 환경 변수를 설정한다.

```
#include <stdlib.h>
```

```
int putenv(const char *name);
```

name=value 형태의 스트링을 받아서 이를 환경 변수 리스트에 넣어준다.
name이 이미 존재하면 원래 값을 새로운 값으로 대체한다.

```
int setenv(const char *name, const char *value, int rewrite);
```

환경 변수 name의 값을 value로 설정한다. name이 이미 존재하는 경우에는
rewrite 값이 0이 아니면 원래 값을 새로운 값으로 대체하고 rewrite 값이 0이
면 그대로 둔다.

```
int unsetenv(const char *name);
```

환경 변수 name의 값을 지운다.

8.3 프로그램 종료

프로그램 종료

- 정상 종료(normal termination)
 - `main()` 실행을 마치고 리턴하면 C 시작 루틴은 이 리턴값을 가지고 `exit()`을 호출
 - 프로그램 내에서 직접 `exit()`을 호출
 - 프로그램 내에서 직접 `_exit()`을 호출
- 비정상 종료(abnormal termination)
 - `abort()`
 - 프로세스에 SIGABRT 시그널을 보내어 프로세스를 비정상적으로 종료
 - 시그널에 의한 종료

프로그램 종료

- exit()

- 모든 열린 스트림을 닫고(fclose), 출력 버퍼의 내용을 디스크에 쓰는(fflush) 등의 뒷정리 후 프로세스를 정상적으로 종료
- **종료 코드**(exit code)를 부모 프로세스에게 전달한다.

```
#include <stdlib.h>  
void exit(int status);  
뒷정리를 한 후 프로세스를 정상적으로 종료시킨다.
```

- _exit()

```
#include <stdlib.h>  
void _exit(int status);  
뒷정리를 하지 않고 프로세스를 즉시 종료시킨다.
```

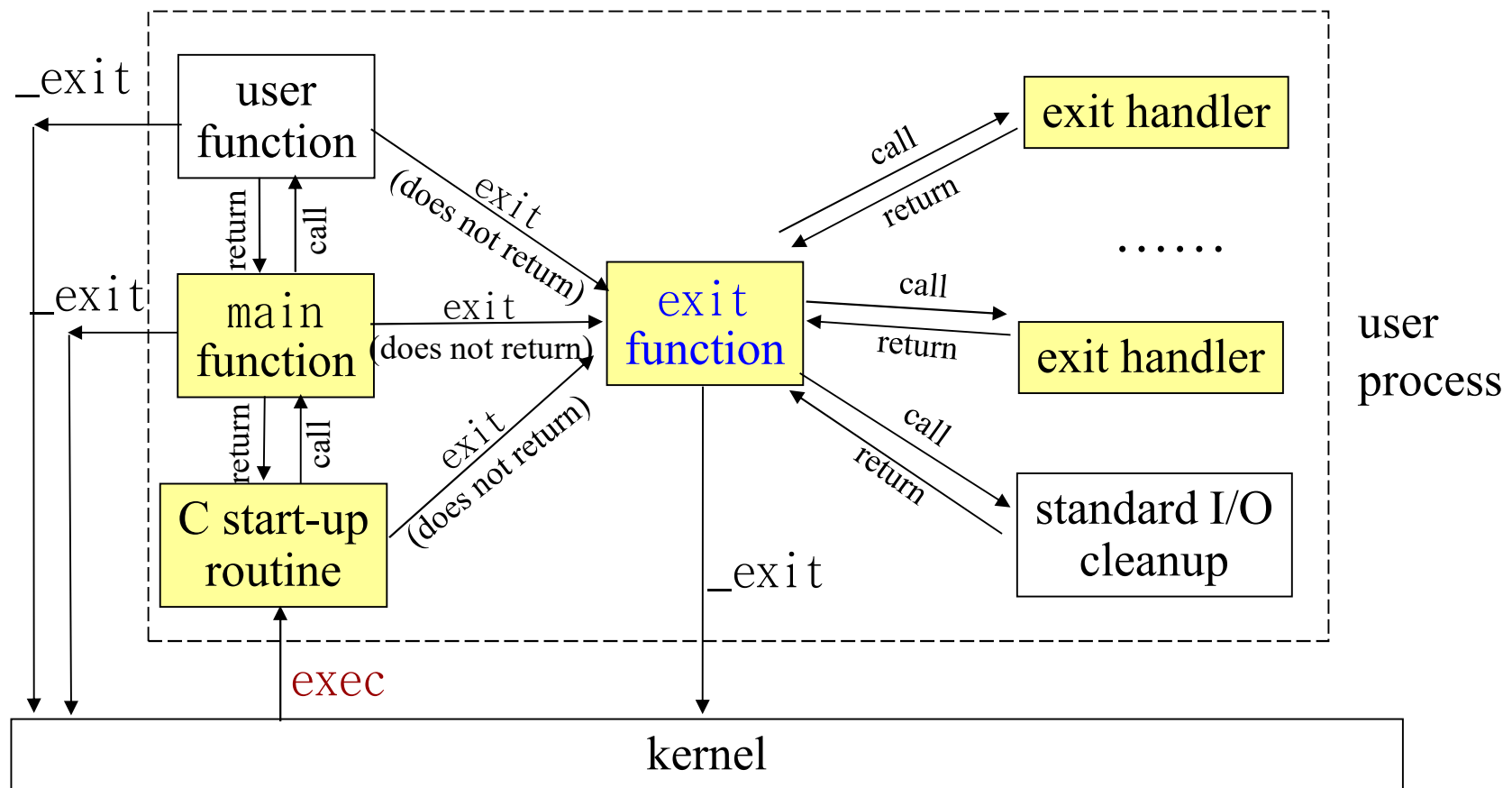
atexit()

```
#include <stdlib.h>

void atexit(void (*func)(void));
           returns: 0 if OK, nonzero on error
```

- **exit 처리기를 등록한다**
 - 프로세스당 32개까지
- **func**
 - exit 처리기
 - 함수 포인터(이름)
- **exit() 는 exit handler 들을 등록된 역순으로 호출한다**

C 프로그램 시작 및 종료



exit 처리기 예

```
1  #include <stdio.h>
2  static void my_exit1(void),
3           my_exit2(void);
4  int main(void) {
5  if (atexit(exit_handler1) != 0)
6      perror("exit_handler1 등록할 수 없음");
7  if (atexit(exit_handler2) != 0)
8      perror("exit_handler2 등록할 수 없음");
9  printf("main 끝 %n");
10 exit(0);
11 }
12
13 static void exit_handler1(void) {
14     printf("첫 번째 exit 처리기\n");
15 }
16
17 static void exit_handler2(void) {
18     printf("두 번째 exit 처리기\n");
19 }
```

8.4 프로세스 ID

프로세스 ID

- 각 프로세스는 프로세스를 구별하는 번호인 프로세스 ID를 갖는다.
- 각 프로세스는 자신을 생성해준 부모 프로세스가 있다.

`int getpid();` 프로세스의 ID를 리턴한다.

`int getppid();` 부모 프로세스의 ID를 리턴한다.

pid.c

```
1 #include <stdio.h>
2
3 /* 프로세스 번호를 출력한다. */
4 int main()
5 {
6     int pid;
7     printf("나의 프로세스 번호 : [%d] \n", getpid());
8     printf("내 부모 프로세스 번호 : [%d] \n", getppid());
9 }
```

프로세스의 사용자 ID

- 프로세스는 프로세스 ID 외에
- 프로세스의 사용자 ID와 그룹 ID를 갖는다.
 - 그 프로세스를 실행시킨 사용자의 ID와 사용자의 그룹 ID
 - 프로세스가 수행할 수 있는 연산을 결정하는 데 사용된다.

프로세스의 사용자 ID

- 프로세스의 **실제 사용자 ID(real user ID)**
 - 그 프로세스를 실행한 원래 사용자의 사용자 ID로 설정된다.
 - 예를 들어 chang이라는 사용자 ID로 로그인하여 어떤 프로그램을 실행시키면 그 프로세스의 실제 사용자 ID는 chang이 된다.
- 프로세스의 **유효 사용자 ID(effective user ID)**
 - 현재 유효한 사용자 ID로 새로 파일을 만들 때나 파일에 대한 접근 권한을 검사할 때 주로 사용된다.
 - 보통 유효 사용자 ID와 실제 사용자 ID는 **특별한 실행파일**을 실행할 때를 제외하고는 동일하다.

프로세스의 사용자 ID

- 프로세스의 실제/유효 사용자 ID 반환
- 프로세스의 실제/유효 그룹 ID 반환

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

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

```
uid_t getuid( );    프로세스의 실제 사용자 ID를 반환한다.
```

```
uid_t geteuid( );   프로세스의 유효 사용자 ID를 반환한다.
```

```
uid_t getgid( );    프로세스의 실제 그룹 ID를 반환한다.
```

```
uid_t getegid( );   프로세스의 유효 그룹 ID를 반환한다.
```

uid.c

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

/* 사용자 ID를 출력한다. */
int main()
{
    int pid;
    printf("나의 실제 사용자 ID : %d(%s) \n", getuid(), getpwuid(getuid())->pw_name);
    printf("나의 유효 사용자 ID : %d(%s) \n", geteuid(), getpwuid(geteuid())->pw_name);
    printf("나의 실제 그룹 ID : %d(%s) \n", getgid(), getgrgid(getgid())->gr_name);
    printf("나의 유효 그룹 ID : %d(%s) \n", getegid(), getgrgid(getegid())->gr_name);
}
```

프로세스의 사용자 ID

- 프로세스의 실제/유효 사용자 ID 변경
- 프로세스의 실제/유효 그룹 ID 변경

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

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

<code>int setuid(uid_t uid);</code>	프로세스의 실제 사용자 ID를 uid로 변경한다.
-------------------------------------	-----------------------------

<code>int seteuid(uid_t uid);</code>	프로세스의 유효 사용자 ID를 uid로 변경한다.
--------------------------------------	-----------------------------

<code>int setgid(gid_t gid);</code>	프로세스의 실제 그룹 ID를 gid로 변경한다.
-------------------------------------	----------------------------

<code>int setegid(gid_t gid);</code>	프로세스의 유효 그룹 ID를 gid로 변경한다.
--------------------------------------	----------------------------

set-user-id 실행파일

- 특별한 실행권한 set-user-id(set user ID upon execution)
 - set-user-id 설정된 실행파일을 실행하면
 - 이 프로세스의 유효 사용자 ID는 그 실행파일의 소유자로 바뀜.
 - 이 프로세스는 실행되는 동안 그 파일의 소유자 권한을 갖게 됨.
- 예 : /usr/bin/passwd 명령어
 - set-user-id 실행권한이 설정된 실행파일이며 소유자는 root
 - 일반 사용자가 이 파일을 실행하게 되면 이 프로세스의 유효 사용자 ID는 root가 됨.
 - /etc/passwd처럼 root만 수정할 수 있는 파일의 접근 및 수정 가능

set-user-id 실행파일

- set-user-id 실행권한은 심볼릭 모드로 's'로 표시

```
$ ls -asl /bin/su /usr/bin/passwd
```

```
32 -rwsr-xr-x. 1 root root 32396 2011-05-31 01:50 /bin/su
```

```
28 -rwsr-xr-x. 1 root root 27000 2010-08-22 12:00 /usr/bin/passwd
```

- set-uid 실행권한 설정

```
$ chmod 4755 file1
```

- set-gid 비트 설정 // 강제 잠금 설정

```
$ chmod 2755 file1
```

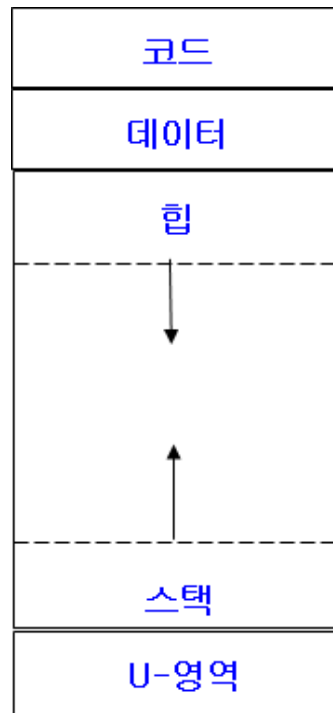
8.5 프로세스 구조

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 구조

- 프로세스 구조



프로세스 구조

- 텍스트(text)
 - 프로세스가 실행하는 실행코드를 저장하는 영역이다.
- 데이터 (data)
 - 전역 변수(global variable) 및 정적 변수(static variable)를 위한 메모리 영역이다.
- 힙(heap)
 - 동적 메모리 할당을 위한 영역이다. C 언어의 malloc 함수를 호출하면 이 영역에서 동적으로 메모리를 할당해준다.
- 스택(stack area)
 - 함수 호출을 구현하기 위한 실행시간 스택(runtime stack)을 위한 영역으로 활성 레코드(activation record)가 저장된다.
- U-영역(user-area)
 - 열린 파일 디스크립터, 현재 작업 디렉터리 등과 같은 프로세스의 정보를 저장하는 영역이다.

핵심 개념

- 프로세스는 실행중인 프로그램이다.
- 셸은 사용자와 운영체제 사이에 창구 역할을 하는 소프트웨어로 사용자로부터 명령어를 입력받아 이를 처리하는 명령어 처리기 역할을 한다.
- 프로그램이 실행되면 프로그램의 시작 루틴에게 명령줄 인수와 환경 변수가 전달된다.
- `exit()`는 뒷정리를 한 후 프로세스를 정상적으로 종료시키고 `_exit()`는 뒷정리를 하지 않고 프로세스를 즉시 종료시킨다.
- `exit` 처리기는 `exit()`에 의한 프로세스 종료 과정에서 자동으로 수행된다.
- 각 프로세스는 프로세스 ID를 갖는다. 각 프로세스는 자신을 생성해 준 부모 프로세스가 있다.
- 각 프로세스는 실제 사용자 ID와 유효 사용자 ID를 가지며 실제 그룹 ID와 유효 그룹 ID를 갖는다.
- 프로세스 이미지는 텍스트(코드), 데이터, 힙, 스택 등으로 구성된다.