9장 프로세스 제어

숙명여대 창병모

9.1 프로세스 생성

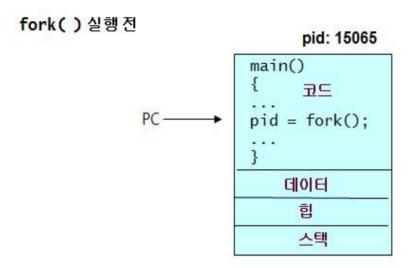
프로세스 생성

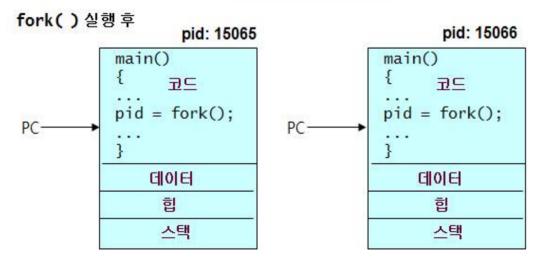
- fork() 시스템 호출
 - 부모 프로세스를 똑같이 복제하여 새로운 자식 프로세스를 생성
 - 자기복제(自己複製)

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
pid_t fork(void);
새로우 자신 프로세스를 생성하다 자신 프로세스에게
```

새로운 자식 프로세스를 생성한다. 자식 프로세스에게는 0을 리턴하고 부모 프로세스에게는 자식 프로세스 ID를 리턴한다.

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.

fork1.c

부모 프로세스와 자식 프로세스 구분

- 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 }
```

fork2.c

```
#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());
```

fork3.c: 두 개의 자식 프로세스 생성

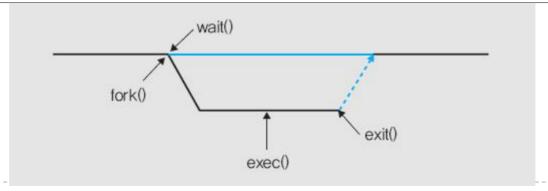
```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
/* 부모 프로세스가 두 개의 자식 프로세스를 생성한다. */
int main()
  int pid1, pid2;
  pid1 = fork();
  if (pid1 == 0) {
    printf("[Child 1] : Hello, world ! pid=%d\u00c4n", getpid());
    exit(0);
  pid2 = fork();
  if (pid2 == 0) {
    printf("[Child 2] : Hello, world ! pid=%d\n", getpid());
    exit(0);
```

9

프로세스 기다리기: wait()

- 자식 프로세스 중의 하나가 끝날 때까지 기다린다.
 - 끝난 자식 프로세스의 종료 코드가 status에 저장되며
 - 끝난 자식 프로세스의 번호를 리턴한다.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
pid_t wait(int *status);
pid_t waitpid(pid_t pid, int *statloc, int options);
```



forkwait.c

```
#include <unistd.h> ...
/* 부모 프로세스가 자식 프로세스를 생성하고 끝나기를 기다린다. */
int main()
 int pid, child, status;
 printf("[%d] 부모 프로세스 시작 ₩n", getpid());
 pid = fork();
 if (pid == 0) {
   printf("[%d] 자식 프로세스 시작 ₩n", getpid());
   exit(1);
 child = wait(&status); // 자식 프로세스가 끝나기를 기다린다.
 printf("[%d] 자식 프로세스 %d 종료 ₩n", getpid(), child);
```

waitpid.c

```
1 #include <sys/types.h>
7 /* 부모 프로세스가 자식 프로세스를 생성하고 끝나기를 기다린다. */
  int main()
9
10
      int pid1, pid2, child, status;
11
      printf("[%d] 부모 프로세스 시작 ₩n", getpid());
12
13
      pid1 = fork();
      if (pid1 == 0) {
14
        printf("[%d] 자식 프로세스[1] 시작 ₩n", getpid());
15
16
        sleep(1);
        printf("[%d] 자식 프로세스[1] 종료 ₩n", getpid());
17
        exit(1);
18
```

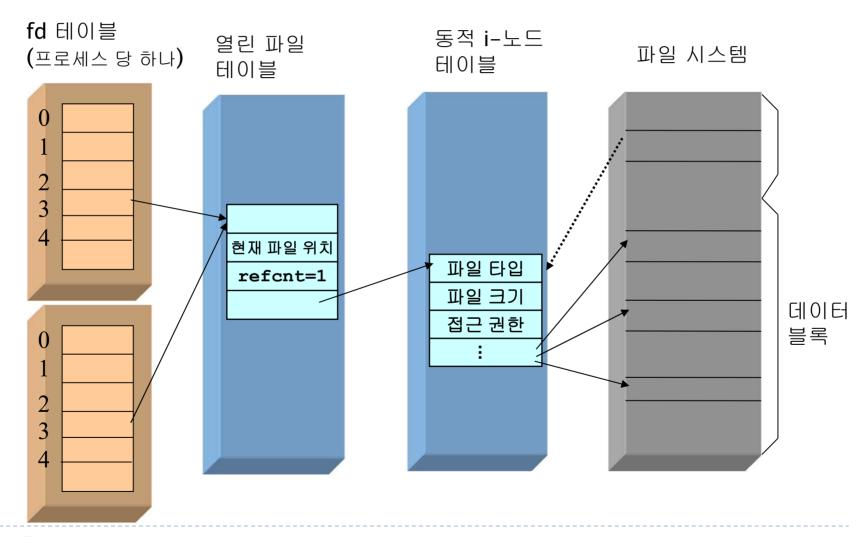
waitpid.c

```
20
21
        pid2 = fork();
        if (pid2 == 0) {
22
        printf("[%d] 자식 프로세스 #2 시작 ₩n", getpid());
23
24
        sleep(2);
        printf("[%d] 자식 프로세스 #2 종료 ₩n", getpid());
25
        exit(2);
26
27
        // 자식 프로세스 #1의 종료를 기다린다.
28
        child = waitpid(pid1, &status, 0);
29
        printf("[%d] 자식 프로세스 #1 %d 종료 ₩n", getpid(), child);
30
        printf("₩t종료 코드 %d₩n", status>>8);
31
32
```

fork() 후에 파일 공유

- 자식은 부모의 fd 테이블을 복사한다.
 - 부모와 자식이 같은 파일 디스크립터를 공유
 - 같은 파일 오프셋을 공유
 - 부모와 자식으로부터 출력이 서로 섞이게 됨
- 자식에게 상속되지 않는 성질
 - fork()의 반환값
 - 프로세스 ID
 - 파일 잠금
 - 설정된 알람과 시그널

fork()



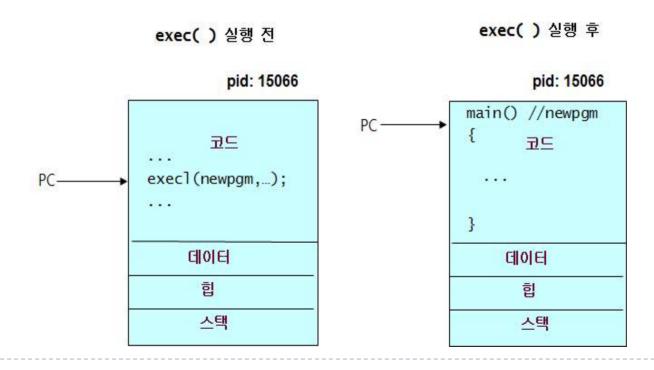
9.2 프로그램 실행

프로그램 실행

- fork() 후
 - 자식 프로세스는 부모 프로세스와 똑같은 코드 실행
- 자식 프로세스에게 새 프로그램 실행
 - 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 시작된다.



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 path가 나타내는 새로운 프로그램으로 대치한 후 새 프로그램을 실행한다.
성공한 exec() 호출은 리턴하지 않으며 실패하면 -1을 리턴한다.
```

fork/exec

- 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.

```
if ((pid = fork()) == 0 ){
    exec( arguments );
    exit(1);
}
// 부모 계속 실행
```

execute1.c

```
#include <stdio.h>
/* 자식 프로세스를 생성하여 echo 명령어를 실행한다. */
int main( )
  printf("부모 프로세스 시작\n");
  if (fork() == 0) {
    execl("/bin/echo", "echo", "hello", NULL);
    fprintf(stderr,"첫 번째 실패");
    exit(1);
  printf("부모 프로세스 끝\n");
```

execute2.c

```
if (fork() == 0) {
#include <stdio.h> ...
/* 세 개의 자식 프로세스를 생성하여 각각
                                             execl("/bin/ls","ls", "-l", NULL);
  다른 명령어를 실행한다.*/
                                             fprintf(stderr,"세 번째 실패");
int main()
                                             exit(3);
  printf("부모 프로세스 시작\n");
                                           printf("부모 프로세스 끝\n");
 if (fork( ) == 0) {
   execl("/bin/echo", "echo", "hello", NULL);
   fprintf(stderr,"첫 번째 실패");
   exit(1);
 if (fork( ) == 0) {
   execl("/bin/date", "date", NULL);
   fprintf(stderr,"두 번째 실패");
   exit(2);
```

execute3.c

```
wait()
#include <stdio.h> ...
/* 명령줄 인수로 받은 명령을 실행
                                     fork()
int main(int argc, char *argv[])
                                                exec()
  int child, pid, status;
  pid = fork();
  if (pid == 0) { // 자식 프로세스
    execvp(argv[1], &argv[1]);
    fprintf(stderr, "%s:실행 불가₩n",argv[1]);
 } else { // 부모 프로세스
    child = wait(&status);
    printf("[%d] 자식 프로세스 %d 종료 ₩n", getpid(), pid);
```

system()

#include <stdlib.h>

int system(const char *cmdstring);

이 함수는 /bin/sh -c cmdstring를 호출하여 cmdstring에 지정된 명령어를 실행하며, 명령어가 끝난후 명령어의 종료코드를 반환한다.

- 자식 프로세스를 생성하고 /bin/sh로 하여금 지정된 명령어를 실행시킨다 system("date > file");
- system() 함수 구현
 - fork(), exec(), waitpid() 시스템 호출을 이용
- 반환값
 - 명령어의 종료코드
 - -1 with errno: fork() 혹은 waitpid() 실패
 - 127 : exec() 실패

system() 함수 구현

```
#include <sys/types.h> /* system.c */
#include <sys/wait.h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>
int system(const char *cmdstring)
 pid t pid; int status;
 if (cmdstring == NULL) /* 명령어가 NULL인 경우 */
    return(1);
 if (\text{pid} = \text{fork}()) < 0) {
    status = -1; /* /* 프로세스 생성 실패 */
                                     /* 자식 */
 } else if (pid == 0) {
    execl("/bin/sh", "sh", "-c", cmdstring, (char *) 0);
    exit(127); /* execl 실패 */
 } else {
                                      /* 부모 */
    while (waitpid(pid, &status, 0) < 0)
       if (errno != EINTR) {
         status = -1;
                                      /* waitpid()로부터 EINTR외의 오류 */
         break;
 return(status);
```

syscall.c

```
#include <sys/wait.h>
#include <stdio.h>
int main()
   int status;
   if ((status = system("date")) < 0)
      perror("system() 오류");
   printf("종료코드 %d₩n", WEXITSTATUS(status));
   if ((status = system("hello")) < 0)
      perror("system() 오류");
   printf("종료코드 %d₩n", WEXITSTATUS(status));
   if ((status = system("who; exit 44")) < 0)
      perror("system() 오류");
   printf("종료코드 %d₩n", WEXITSTATUS(status));
```

9.3 입출력 재지정

입출력 재지정

- 명령어의 표준 출력이 파일에 저장
 \$ 명령어 > 파일
- 출력 재지정 기능 구현
 - 파일 디스크립터 fd를 표준출력(1)에 dup2()
 fd = open(argv[1], O_CREAT|O_TRUNC|O_WRONLY, 0600);
 dup2(fd, 1);

```
#include <unistd.h>
int dup(int oldfd);
oldfd에 대한 복제본인 새로운 파일 디스크립터를 생성하여 반환한다.
int dup2(int oldfd, int newfd);
oldfd을 newfd에 복제하고 복제된 새로운 파일 디스크립터를 반환한다.
```

redirect1.c

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <fcntl.h>
3 ...
4 /* 표준 출력을 파일에 재지정하는 프로그램 */
5 int main(int argc, char* argv[])
6 {
    int fd, status;
    fd = open(argv[1], O_CREAT|O_TRUNC|O_WRONLY, 0600);
    dup2(fd, 1); /* 파일을 표준출력에 복제 */
9
    close(fd);
10
    printf("Hello stdout !\n");
11
    fprintf(stderr,"Hello stderr !₩n");
12
13 }
```

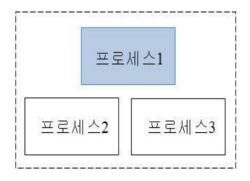
redirect2.c

```
1 #include <stdio.h>
                                        12 dup2(fd, 1); // 파일을 표준출력에 복제
                                        13 close(fd);
2 #include <fcntl.h>
                                        14 execvp(argv[2], &argv[2]);
3
4 /* 자식 프로세스의 표준 출력을 파일
                                        15 fprintf(stderr, "%s:실행 불가\n",argv[1]);
  에 재지정한다.*/
                                        16 } else {
5 int main(int argc, char* argv[])
                                        17
                                           child = wait(&status);
6 {
                                            printf("[%d] 자식 프로세스 %d 종료 \n",
                                        18
   int child, pid, fd, status;
                                                   getpid(), child);
8
                                        19 }
  pid = fork();
                                        20 }
10 if (pid == 0) {
11 fd = open(argv[1],O_CREAT|
       O_TRUNC| O_WRONLY, 0600);
```

9.4 프로세스 그룹

프로세스 그룹

- 프로세스 그룹은 여러 프로세스들의 집합이다.
- 보통 부모 프로세스(그룹 리더)가 생성하는 자손 프로세스들은 부모와 같은 프로세스 그룹에 속한다.
- 프로세스 그룹 리더: Process GID = PID



프로세스그룹

• 프로세스 그룹은 signal 전달 등을 위해 사용됨.

프로세스 그룹

- 프로세스 IDs
 - 프로세스 ID(PID)
 - 프로세스 그룹 ID(GID)
 - 각 프로세스는 하나의 프로세스 그룹에 속함.
 - 각 프로세스는 자신이 속한 프로세스 그룹 ID를 가지며 fork 시 물 려받는다.

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
pid_t getpgrp(void);
호출한 프로세스의 프로세스 그룹 ID를 반환한다.
```

프로세스 그룹: pgrp1.c

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
main()
{
    int pid, gid;
    printf("PARENT: PID = %d GID = %d\n", getpid(), getpgrp());
    pid = fork();
    if (pid == 0) { // 자식 프로세스
        printf("CHILD: PID = %d GID = %d\n", getpid(), getpgrp());
    }
}
```

프로세스 그룹

- 프로세스 그룹 만들기
 - A process can create a new process group and become leader
 - int setpgid(pid_t pid, pid_t pgid);
- 프로세스 그룹 소멸
 - the last process terminates OR
 - joins another process group
 - (leader may terminate first)

프로세스 그룹

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int setpgid(pid_t pid, pid_t pgid);
프로세스 pid의 프로세스 그룹 ID를 pgid로 설정한다.
성공하면 0을 실패하면 -1를 반환한다.
```

• 새로운 프로세스 그룹을 생성하거나 다른 그룹에 멤버로 참여

```
    pid == pgid → 새로운 그룹 리더가 됨.
    pid != pgid → 다른 그룹의 멤버가 됨.
    pid == 0 → 호출자의 PID 사용
    pqid == 0 → 새로운 그룹 리더가 됨
```

- 호출자가 새로운 프로세스 그룹을 생성하고 그룹의 리더
 - setpgid(getpid(), getpid());
 - setpgid(0,0);

프로세스 그룹: pgrp2.c

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
main()
{
   int pid, gid;
   printf("PARENT: PID = %d GID = %d \n", getpid(), getpgrp());
   pid = fork();
   if (pid == 0) {
        setpgid(0, 0);
        printf("CHILD: PID = %d GID = %d \n", getpid(), getpgrp());
   }
}
```

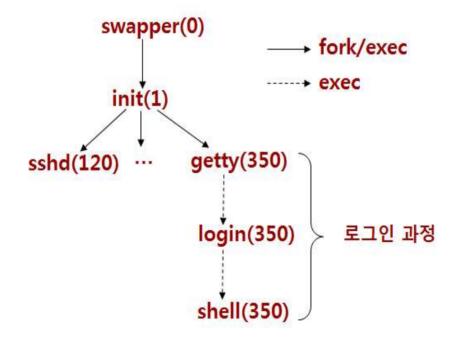
프로세스 그룹 사용

- 프로세스 그룹 내의 모든 프로세스에 시그널을 보낼 때 사용
 - \$ kill –9 pid
 - \$ kill -9 0
 - \$ kill -9 -pid
- pid_t waitpid(pid_t pid, int *status, int options);
 - pid == -1 : 임의의 자식 프로세스가 종료하기를 기다린다.
 - pid > 0: 자식 프로세스 pid가 종료하기를 기다린다.
 - pid == 0 : 호출자와 같은 프로세스 그룹 내의 어떤 자식 프로세스가 종 료하기를 기다린다.
 - pid < -1 : pid의 절대값과 같은 프로세스 그룹 내의 어떤 자식 프로세스 가 종료하기를 기다린다.

9.5 시스템 부팅

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
- getty 프로세스
 - 로그인 프롬프트를 내고 키보드 입력을 감지한다.
- login 프로세스
 - 사용자의 로그인 아이디 및 패스워드를 검사
- shell 프로세스
 - 시작 파일을 실행한 후에 쉘 프롬프트를 내고 사용자로부터 명령 어를 기다린다

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 인 터럽트이다.