

---

# 10장. 프로세스간 통신

# 프로세스간 통신

---

## □ 프로세스간 통신 기법

◆ 시그널, 파일 잠금, 파이프, 메시지 큐, 세마포어, 공유 메모리, 소켓 등

## □ 파일을 이용한 레코드 잠금

### ◆ 레코드 잠금(record locking)

- 프로세스가 특정 파일의 일부 레코드에 대하여 잠금 기능 설정
- 다른 프로세스로 하여금 이 파일에 접근하지 못하도록 함

### ◆ 종류

- 읽기 잠금 – 다른 프로세스들이 해당 영역에 쓰기 잠금 불가
- 쓰기 잠금 – 다른 프로세스들이 해당 영역에 읽기와 쓰기 잠금 모두 불가

# 파일을 이용한 레코드 잠금

## ■ fcntl 시스템 호출

### ◆ 기능

➤ 파일 제어 : **fd** 가 가리키는 파일을 **cmd** 명령에 따라 제어한다.

### ◆ 사용법

```
#include <fcntl.h>
```

```
int fcntl(int fd, int cmd, struct flock *lock);
```

➤ **cmd** : **fcntl** 이 어떻게 동작할 것인지 결정

- **F\_GETLK** : 레코드 잠금 정보 획득, 정보는 셋째 인자 **lock** 에 저장
- **F\_SETLK** : 파일에 레코드 잠금 적용, 불가하면 즉시 -1 반환
- **F\_SETLKW** : 파일에 레코드 잠금 적용, 불가하면 잠금 해제를 기다림

➤ 성공적인 호출에 대하여, 반환값은 동작에 달려 있다

# 파일을 이용한 레코드 잠금

## ◆ Lock

### ➤ struct flock : 레코드 잠금에 대한 내용 기술

```
struct flock {  
    short l_type;      /* 잠금 유형 */  
    shor l_whence;     /* 잠금 영역을 정하는 기준 */  
    off_t l_start;     /* 잠금 영역의 시작 위치 */  
    off_t l_len;       /* 잠금 영역의 바이트 단위 길이 */  
    pid_t l_pid;       /* 명령어 F_GETLK 일 때 잠금 설정하는 프로세스ID */  
}
```

### ➤ l\_type : 잠금 유형

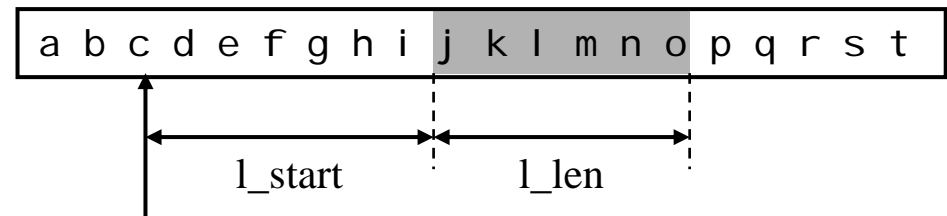
- F\_RDLCK : 읽기 잠금 지정
- F\_WRLCK : 쓰기 잠금 지정
- F\_UNLCK : 잠금 해제

### ➤ l\_whence, l\_start, l\_len

- 잠금 위치 지정

### ➤ l\_pid

- 잠금 프로세스 ID



# 레코드 잠금

## 레코드 잠금 사용 예

### 레코드 잠금 예제 프로그램

```
/* filelock.c */
/* record lock example */
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>

main()
{
    int fd;
    struct flock testlock;
    int pid;

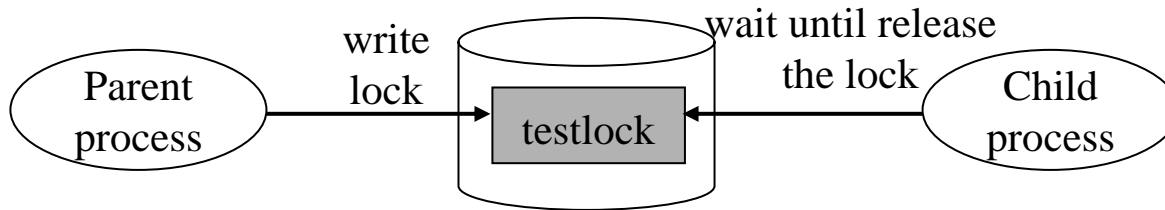
    /* 쓰기 잠금의 인자 지정 */
    testlock.l_type = F_WRLCK;
    testlock.l_whence = SEEK_SET;
    testlock.l_start = 0;
    testlock.l_len = 10;
    /* open file */
    fd = open ("testlock", O_RDWR | O_CREAT,
0666);
```

```
    if (fcntl (fd, F_SETLKW, &testlock) == -1) {
        perror ("parent: locking");
        exit (1);
    }
    printf ("parent: locked record\n");
    pid = fork();
    if (pid == 0) { /* child process */
        testlock.l_len = 5;
        if (fcntl (fd, F_SETLKW, &testlock) == -1) {
            perror ("child: locking");
            exit (1);
        }
        printf ("child: locked\n");
        sleep(5);
        printf ("child: exiting\n");
    }
    else if (pid > 0) {
        sleep(5);
        printf ("parent: exiting\n");
    }
    else
        perror ("fork failed");
}
```

# 레코드 잠금

## ■ 레코드 잠금 사용 예

### ◆ 레코드 잠금 예제 프로그램 동작 과정



### ◆ 레코드 잠금 예제 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc filelock.c -o filelock
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./filelock
parent: locked record
parent: exiting
[cprog2@seps5 ipcs]$ child: locked
child: exiting

[cprog2@seps5 ipcs]$
```

# 레코드 잠금을 이용한 데이터 전달

## ■ 레코드 잠금 사용 예

### ◆ 레코드 잠금 예제 프로그램

```
/* lockdata1.c */
/* record lock example */
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>

#define THIS_PROCESS 1
#define THAT_PROCESS 2

main()
{
    int fd;
    struct flock testlock;
    char buf[20];

    /* 쓰기 잠금의 인자 지정 */
    testlock.l_type = F_WRLCK;
    testlock.l_whence = SEEK_SET;
    testlock.l_start = 0;
    testlock.l_len = 0;
```

```
/* open file */
    fd = open ("testlock", O_RDWR | O_CREAT,
0666);
    if (fcntl (fd, F_SETLKW, &testlock) == -1) {
        perror ("process %d: lock failed",
THIS_PROCESS);
        exit (1);
    }

    printf ("process %d: locked successfully\n",
THIS_PROCESS);
    sprintf(buf, "Hello, process %d",
THAT_PROCESS);
    write (fd, buf, 17);
    printf ("process %d: wrote W"%sW" to
testlock\n", THIS_PROCESS, buf);

    sleep (5);
    printf ("process %d: unlocking\n",
THIS_PROCESS);
```

# 레코드 잠금을 이용한 데이터 전달

## ■ 레코드 잠금 사용 예

### ◆ 레코드 잠금 예제 프로그램

```
/* lockdata2.c */
/* record lock example */
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>

#define THIS_PROCESS 2
#define THAT_PROCESS 1

main()
{
    int fd;
    struct flock testlock;
    int len;
    char buf[20];

    /* 읽기 잠금의 인자 지정 */
    testlock.l_type = F_RDLCK;
    testlock.l_whence = SEEK_SET;
    testlock.l_start = 0;
```

```
testlock.l_len = 0;

    /* open file */
    fd = open ("testlock", O_RDWR);

    if (fcntl (fd, F_SETLKW, &testlock) == -1) {
        perror ("process %d: lock failed",
THIS_PROCESS);
        exit (1);
    }

    printf ("process %d: locked successfully\n",
THIS_PROCESS);
    len = read (fd, buf, 20);

    printf ("process %d: read W"%sW" from
testlock\n", THIS_PROCESS, buf);
    printf ("process %d: unlocking\n",
THIS_PROCESS);
}
```



# 레코드 잠금을 이용한 데이터 전달

## ■ 레코드 잠금 사용 예

### ◆ 레코드 잠금 예제 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc lockdata1.c -o lockdata1
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc lockdata2.c -o lockdata2
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./lockdata1 &
process 1: locked successfully
[2] 1669
[cprog2@seps5 ipcs]$ process 1: wrote "Hello, process 2" to testlock

[cprog2@seps5 ipcs]$ ./lockdata2
process 1: unlocking
process 2: locked successfully
process 2: read "Hello, process 2" from testlock
process 2: unlocking
[2]+  Exit 21          ./lockdata1

[cprog2@seps5 ipcs]$
```

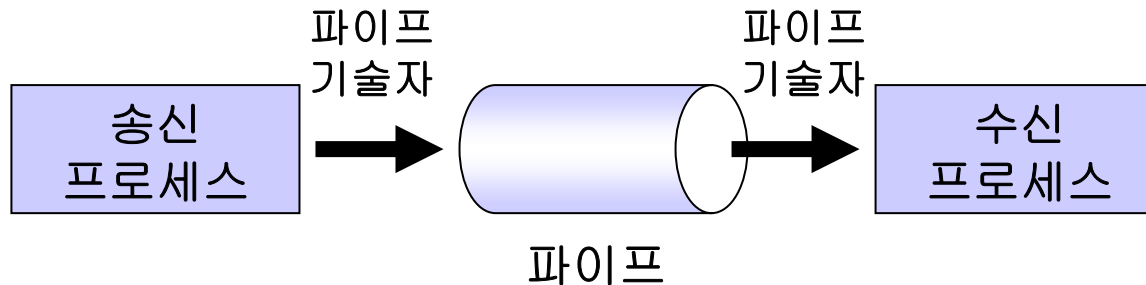
# 파이프

## ■ 레코드 잠금의 단점

- ◆ 파일을 이용 – 추가적인 자원 낭비 및 비효율적
- ◆ 경쟁 문제
- ◆ 외부에서 파일에 접근할 때의 보안 문제

## ■ 파이프

- ◆ UNIX 의 고유한 프로세스간 통신 방식
- ◆ 한 프로세스를 다른 프로세스와 연결시켜 주는 단방향 채널



# 파이프

## ■ 셸 명령어에서의 파이프 사용

### ◆ 현재 디렉토리의 파일 수를 출력하는 명령

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ ls / wc -l
```

- “ls” 명령의 표준 출력을 “wc -l” 명령의 표준 입력과 연결하는 파이프를 생성하고 자료 전달

# 파이프를 이용한 프로그래밍

## ■ pipe 시스템 호출

### ◆ 기능

- 파이프 생성
- 파이프를 가리키는 파일 기술자 쌍을 생성하고, 이를 **filedes** 에 저장

### ◆ 사용법

```
#include <unistd.h>

int pipe (int filedes[2]);
```

- **filedes[0]**은 읽기 위한 파이프
- **filedes[1]**은 쓰기 위한 파이프

### ◆ 반환값

- 정상적 종료: **0**, 그렇지 않을 경우: **0** 이 아닌 값
- 오류 번호(**errno**)
  - **EMFILE** : 사용자 프로세스가 너무 많은 파일 기술자를 사용하는 경우
  - **ENFILE** : 시스템 파일 테이블이 꽉 찬 경우
  - **EFAULT** : **filedes** 변수가 유효하지 못하는 경우

# 파이프를 이용한 프로그래밍

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ 파이프 예제 프로그램

```
/* selfpipe.c */
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>

#define MSGSIZE 16

char *msg[2] = { "Hello", "World"};

main()
{
    char buf[MSGSIZE];
    int p[2], i;

    /* open pipe */
    if (pipe(p) == -1) {
        perror ("pipe call failed");
        exit(1);
    }
```

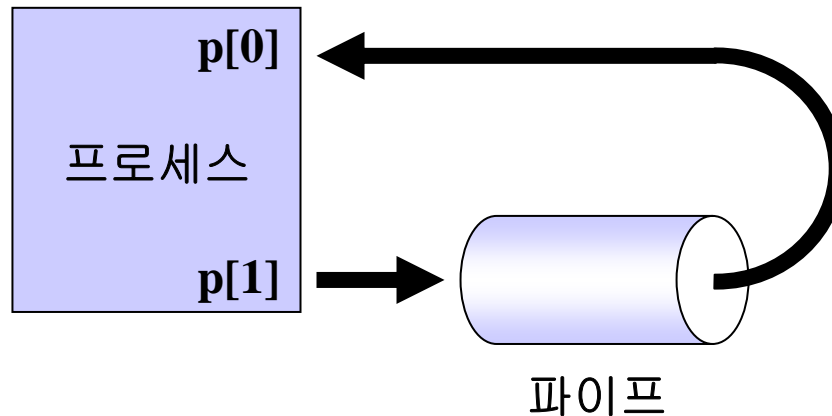
```
/* write to pipe */
    for (i = 0; i < 2; i++)
        write (p[1], msg[i], MSGSIZE);

    /* read from pipe */
    for (i = 0; i < 2; i++) {
        read (p[0], buf, MSGSIZE);
        printf ("%s\n", buf);
    }
}
```

# 파이프를 이용한 프로그래밍

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ 파이프 예제 프로그램 동작 과정



### ◆ 파이프 예제 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc selfpipe.c -o selfpipe
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./selfpipe
Hello
World
[cprog2@seps5 ipcs]$
```

# 파이프를 이용한 프로그래밍

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ 파이프 예제 프로그램

```
/* pipetest.c */
/* pipe example */
#define MSGSIZE 16

main()
{
    char buf[MSGSIZE];
    int p[2], i;
    int pid;

    /* open pipe */
    if (pipe(p) == -1) {
        perror ("pipe call failed");
        exit(1);
    }

    pid = fork();
    if (pid == 0) { /* child process */
        close(p[0]);
```

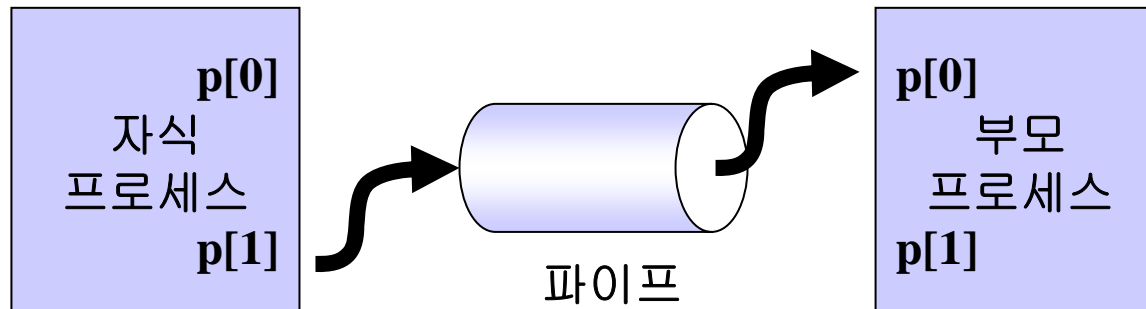
```
        /* write to pipe */
        for (i = 0; i < 2; i++) {
            sprintf(buf, "Hello, world  #%d",
i+1);

            write(p[1], buf, MSGSIZE);
        }
    }
    else if (pid > 0) {
        close(p[1]);
        /* read from pipe */
        for (i = 0; i < 2; i++) {
            read (p[0], buf, MSGSIZE);
            printf ("%s\n", buf);
        }
    }
    else
        perror ("fork failed");
}
```

# 파이프를 이용한 프로그래밍

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ 파이프 예제 프로그램 동작 과정



### ◆ 파이프 예제 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc pipetest.c -o pipetest
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./pipetest
Hello, world #1
Hello, world #2
[cprog2@seps5 ipcs]$
```



# 비봉쇄(nonblocking) 읽기와 쓰기

## ■ 봉쇄(blocking) 읽기/쓰기

- ◆ 파이프로부터 자료를 읽거나 쓸 때까지 프로세스가 대기

## ■ 비봉쇄(nonblocking) 읽기/쓰기

- ◆ 파이프로부터 자료를 읽거나 쓸 때 프로세스가 대기하지 않음
- ◆ 구현 방법

### ➤ fcntl 시스템 호출 사용

- cmd : F\_SETFL 명령 - arg 의 값으로 파일 기술자의 플래그 설정
- arg : O\_NONBLOCK 으로 설정하면 비봉쇄 읽기/쓰기 가능

```
if (fcntl(pipe, F_SETFL, O_NONBLOCK) == -1) {  
    perror("fcntl failed"); ...  
}
```

### ➤ select 시스템 호출 사용

# 비봉쇄(nonblocking) 읽기와 쓰기

## □ 파이프 사용 예

### ◆ 비봉쇄 읽기/쓰기 예제 프로그램

```
/* nonblockpipe.c */
/* pipe and nonblocking read/write example */
#include <fcntl.h>
#include <errno.h>

#define MSGSIZE 16

char *parent_name = "parent";
char *child_name = "child";
char *parent_msg = "Hello, child!";
char *child_msg = "Hello, parent!";

void nonblock_rw (char *, int, int, char *);

main()
{
    int pp[2][2], i;
    int pid;
```

```
/* open pipe */
for (i = 0; i < 2; i++) {
    if (pipe(pp[i]) == -1) {
        perror ("pipe call failed");
        exit (1);
    }
}

pid = fork();
if (pid == 0) { /* child process */
    close(pp[0][1]);
    close(pp[1][0]);
    nonblock_rw (child_name, pp[0][0],
pp[1][1], child_msg);
}
else if (pid > 0) { /* parent process */
    close(pp[0][0]);
    close(pp[1][1]);
    nonblock_rw(parent_name, pp[1][0],
pp[0][1], parent_msg);
}
else
    perror ("fork failed");
}
```

# 비봉쇄(nonblocking) 읽기와 쓰기

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ 비봉쇄 읽기/쓰기 예제 프로그램 계속

```
void nonblock_rw (char *name, int read_pipe,
int write_pipe, char *message)
{
    char buf[MSGSIZE];
    int nread;

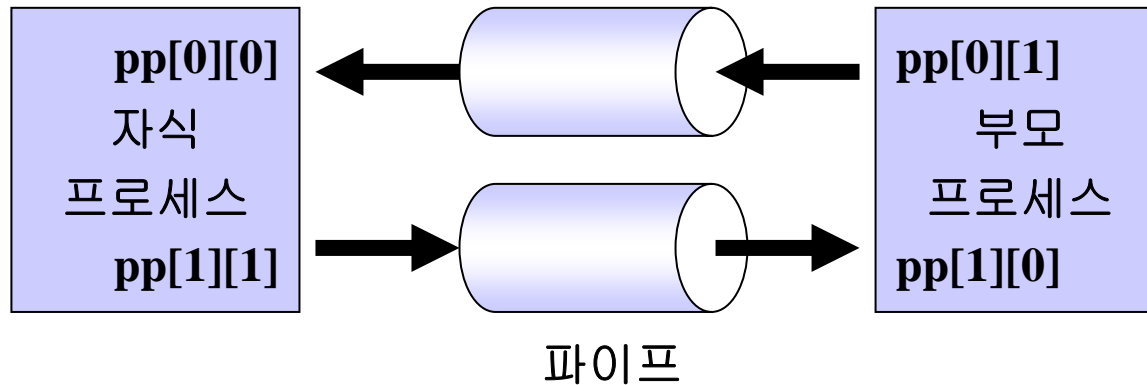
    /* set O_NONBLOCK of fcntl system call */
    if (fcntl (read_pipe, F_SETFL, O_NONBLOCK)
== -1) {
        perror("read pipe call");
        exit (1);
    }
    if (fcntl (write_pipe, F_SETFL, O_NONBLOCK)
== -1) {
        perror("write pipe call");
        exit (1);
    }
    for (;;) {
        switch (nread = read(read_pipe, buf,
MSGSIZE)) {
```

```
        case -1:
            if (errno == EAGAIN) {
                printf("%s: pipe empty!Wn",
name);
                sleep (1);
                break;
            }
            else {
                perror("read call");
                exit (1);
            }
        case 0:
            printf ("%s: read pipe closedWn",
name);
            exit (1);
        default:
            printf("%s: MSG=%sWn", name, buf);
        }
        write(write_pipe, message, MSGSIZE);
        sleep (1);
    }
}
```

# 비봉쇄(nonblocking) 읽기와 쓰기

## □ 파이프 사용 예

### ◆ 비봉쇄 읽기/쓰기 예제 프로그램 동작 과정



# 비봉쇄(nonblocking) 읽기와 쓰기

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ 비봉쇄 읽기/쓰기 예제 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc nonblockpipe.c -o nonblockpipe
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./nonblockpipe
child: pipe empty!
parent: pipe empty!
parent: MSG=Hello, parent!
child: MSG=Hello, child!
parent: MSG=Hello, parent!
child: MSG=Hello, child!
parent: MSG=Hello, parent!
child: MSG=Hello, child!
parent: MSG=Hello, parent!
child: MSG=Hello, child!
parent: MSG=Hello, parent!
child: MSG=Hello, child!
[cprog2@seps5 ipcs]$
```

# select 를 이용한 파이프 프로그래밍

## ■ select 시스템 호출

### ◆ 기능

- 다중 입출력 관리
- 지정된 파일 기술자 집합 중 읽기와 쓰기가 준비된 것이 있는지, 또는 오류가 있는지 등을 검사

### ◆ 사용법

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

```
int select(int n, fd_set *readfds, fd_set *writefds, fd_set *exceptfds, struct  
timeval *timeout);
```

```
void FD_CLR(int fd, fd_set *set);
```

```
void FD_ISSET(int fd, fd_set *set);
```

```
void FD_SET(int fd, fd_set *set);
```

```
void FD_ZERO(fd_set *set);
```

- **FD\_SET** : 파일 기술자를 집합에 추가
- **FD\_CLR** : 파일 기술자를 집합에서 뺀다
- **FD\_ISSET** : 파일 기술자가 집합의 일부분인지 아닌지를 검사
- **FD\_ZERO** : 파일 기술자 집합을 초기화

# select 를 이용한 파이프 프로그래밍

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ Select 를 이용한 다중 파이프 예제 프로그램

```
/* selectpipe.c */
/* pipe and select example */
#include <sys/time.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>

#define MSGSIZE 16

char *hello_msg = "Hello, parent!";
char *bye_msg = "Bye, parent!";

void parent(int [][]);
void child(int []);

main()
{
    int pp[3][2], i;
    int pid;
```

```
/* open pipe */
for (i = 0; i < 3; i++) {
    if (pipe(pp[i]) == -1) {
        perror ("pipe call failed");
        exit (1);
    }
    pid = fork();
    if (pid == 0) /* child process */
        child (pp[i]);
    else if (pid == -1) {
        perror ("fork failed");
        exit (1);
    }
}

/* parent process */
parent (pp);
}
```

# select 를 이용한 파이프 프로그래밍

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ Select 를 이용한 다중 파이프 (3개)

```
void parent(int pp[3][2])
{
    char buf[MSGSIZE], ch;
    fd_set set, master;
    int i;

    for (i = 0; i < 3; i++)
        close(pp[i][1]);
    /* set bit mask of select system call */
    FD_ZERO (&master);
    FD_SET (0, &master);
    for (i = 0; i < 3; i++)
        FD_SET (pp[i][0], &master);
    while (set=master, select (i+1, &set, NULL,
    NULL, NULL) > 0) {
        if (FD_ISSET(0, &set)) {
            printf("From standard input: \n");
            read (0, &ch, 1);
            printf("%c\n", ch);
        }
    }
```

```
        for (i = 0; i < 3; i++) {
            if (FD_ISSET(pp[i][0], &set))
                if (read(pp[i][0], buf, MSGSIZE) > 0)
                    printf("message is %s from
child %d\n", buf, i);
        }
        if (waitpid (-1, NULL, WNOHANG) == -1)
            return;
    }
}

void child(int p[2])
{
    int j;

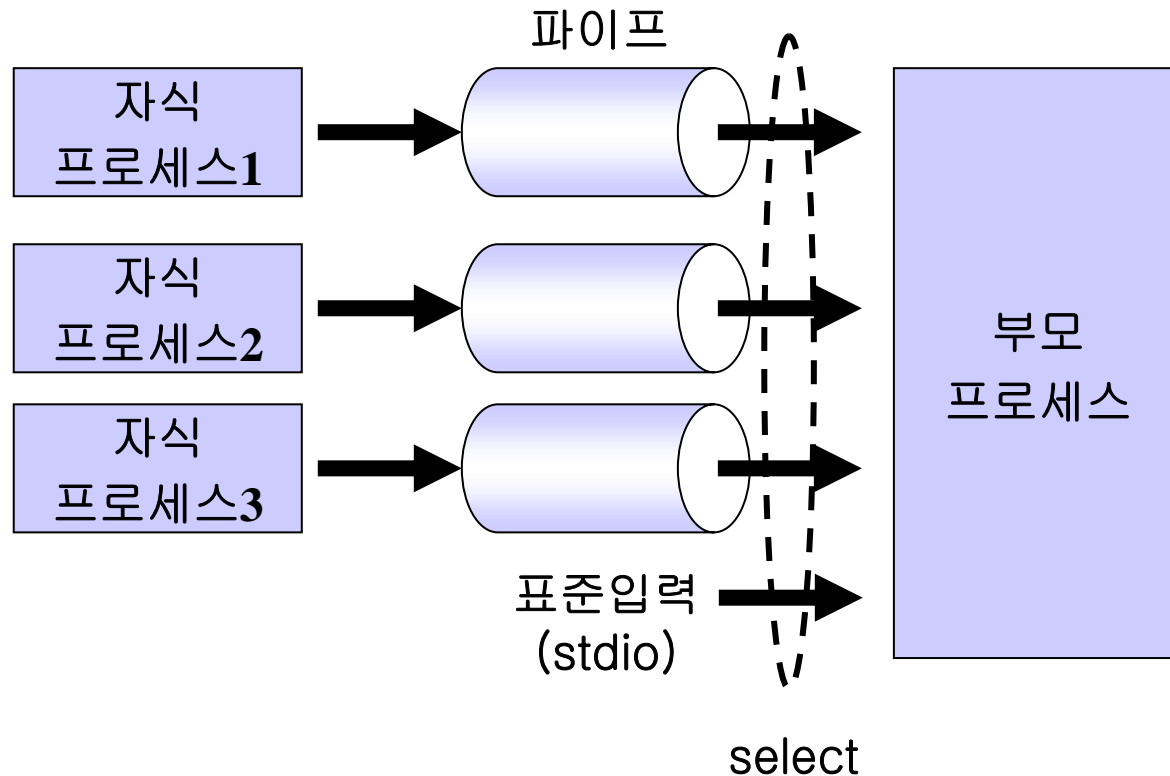
    /* write to pipe */
    close (p[0]);
    for (j = 0; j < 3; j++) {
        write(p[1], hello_msg, MSGSIZE);
        sleep (getpid() % 4);
    }
    write(p[1], bye_msg, MSGSIZE);
    exit (0);
}
```



# select 를 이용한 파이프 프로그래밍

## ■ 파이프 사용 예

◆ Select 를 이용한 다중 파이프 예제 프로그램 동작 과정



# select 를 이용한 파이프 프로그래밍

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ Select 를 이용한 다중 파이프 예제 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc selectpipe.c -o selectpipe
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./selectpipe
message is Hello, parent! from child 0
message is Hello, parent! from child 1
message is Hello, parent! from child 2
message is Hello, parent! from child 0
message is Hello, parent! from child 1
message is Hello, parent! from child 0
message is Hello, parent! from child 2
message is Bye, parent! from child 0
message is Hello, parent! from child 1
a
From standard input:

message is Hello, parent! from child 2
message is Bye, parent! from child 1
message is Bye, parent! from child 2
[cprog2@seps5 ipcs]$
```

# 표준 파이프 입출력 함수

## ■ popen 과 pclose 함수

### ◆ 기능

- **popen** : pipe와 fork를 이용하여, 셸 명령어의 입력 혹은 출력을 파이프와 연결한 다음 셸 명령어를 실행
- **pclose** : 사용하고 난 파이프와 명령 프로세스를 닫음

### ◆ 사용법

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

```
FILE * popen(const char *command, const char *type);  
int pclose(FILE *stream);
```

- **command** :수행할 명령어를 나타내는 문자열의 포인터
- **type** : pipe 의 읽기('r') 또는 쓰기('w') 방향

### ◆ 반환값

- **popen** 은 성공적인 호출에 대하여 파이프와 연관된 파일 기술자 반환
- **pclose** 는 성공적인 호출에 대하여 0을 반환
- 오류시에는 -1 이 반환되고, **errno** 가 적절히 설정

# 표준 파이프 입출력 함수

## ■ 파이프 사용 예

◆ **popen/pclose** 를 사용하여 로그인 사용자 수를 알아내는 프로그램

```
/* iopipe.c */
/* pipe and popen/pclose example */
#include <stdio.h>
#define BUFSIZE 256

main()
{
    FILE *pin, *pout;
    char buf[BUFSIZE];

    pin = popen("who", "r");
    pout = popen("wc -l", "w");

    while (fgets(buf, BUFSIZE, pin) != NULL)
        fputs(buf, pout);

    pclose(pin);
    pclose(pout);
}
```

## ◆ 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc iopipe.c -o iopipe
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./iopipe
2
[cprog2@seps5 ipcs]$
```

# FIFO 를 이용한 프로그래밍

## ■ 파이프의 단점

- ◆ 프로그램 내에서는 부모와 자식 프로세스 간 데이터 전달 가능하지만, 프로세스가 종료되면 파이프도 삭제
- ◆ 독립된 두 프로세스 사이에 파이프를 통해 데이터 전달 불가능

## ■ → FIFO 또는 명명 파이프(named pipe)

- ◆ 특수한 형태의 파일
- ◆ 입출력 처리 방식은 선입선출(first-in first-out) 방식
- ◆ 파일 **inode**를 가지므로 영구적이고 임의의 프로세스가 접근 가능

## ■ mkfifo 시스템 호출

### ◆ 기능

- **FIFO** 파이프 생성

### ◆ 사용법

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int mkfifo(const char *pathname, mode_t mode);
```

- **pathname** : 생성할 **FIFO** 파일의 경로 지정
- **mode** : 이 파일의 허가권을 설정

# FIFO 를 이용한 프로그래밍

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ FIFO 를 이용한 예제 프로그램

```
/* readfifo.c */
/* named pipe example */
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <errno.h>
#define MSGSIZE 64

char *testfifo = "fifo";

main (int argc, char **argv)
{
    int fd;
    char buf[MSGSIZE];

    if (mkfifo(testfifo, 0666) == -1) {
        perror ("mkfifo failed");
        exit (1);
    }
```

```
/* open testfifo, setting O_RDWR */
if ((fd = open(testfifo, O_RDWR)) < 0) {
    perror("fifo open failed");
    exit (1);
}

/* receive message */
while (1) {
    if (read (fd, buf, MSGSIZE) < 0) {
        perror ("fifo read failed");
        exit (1);
    }
    printf ("received message: %s\n", buf);
}
```

# FIFO 를 이용한 프로그래밍

## □ 파이프 사용 예

### ◆ FIFO를 이용한 예제 프로그램 계속

```
/* writefifo.c */
/* named pipe example */
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <errno.h>
#define MSGSIZE 64

char *testfifo = "fifo";

main (int argc, char **argv)
{
    int fd, i, nwrite;
    char buf[MSGSIZE];

    if (argc < 2) {
        fprintf (stderr, "Usage: ex11_8_s
msg ...Wn");
        exit (1);
    }
```

```
/* open testfifo, setting O_WRONLY */
if ((fd = open(testfifo, O_WRONLY)) < 0) {
    perror("fifo open failed");
    exit (1);
}

/* send message */
for (i = 1; i < argc; i++) {
    strcpy (buf, argv[i]);
    if ((nwrite = write (fd, buf, MSGSIZE))
< 0) {
        perror ("fifo write failed");
        exit (1);
    }
}
```

# FIFO 를 이용한 프로그래밍

## ■ 파이프 사용 예

### ◆ FIFO 를 이용한 예제 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc -o readfifo readfifo.c
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc -o writefifo writefifo.c
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./readfifo &
[1] 7179
[cprog2@seps5 ipcs]$ ls -la
...
prw-rw-r--  1 cprog2  cprog2      0 11월 25 15:59 fifo
...
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./writefifo Hello World!
received message : Hello
received message : World!
[cprog2@seps5 ipcs]$
```



# 고급 프로세스간 통신

## ■ 고급 IPC 개요

### ◆ UNIX 와 LINUX 에서 지원하는 고급 IPC 자원 (System V IPC)

1. 메시지 큐를 통하여 프로세스들 간에 메시지 전달
2. 세마포어를 통하여 프로세스들 간의 동기화
3. 프로세스 간 메모리 영역 공유

### ◆ 자원 요청 시 동적으로 데이터 구조 생성

- 명시적으로 삭제하지 않으면 시스템이 종료될 때까지 메모리에 존재
- 독립적인 프로세스 간 통신에 사용 가능

### ◆ IPC 자원의 구별

#### ➤ Key (32 bit)

- 파일 경로와 비슷
- 프로그래머가 자유롭게 선택

#### ➤ 식별자(32 bit)

- 파일 기술자와 비슷
- 커널에 의해 자원에 부여되며, 시스템 내에서 고유한 값

# 고급 IPC 개요

## ■ 고급 IPC 자원의 사용

### ◆ IPC 자원의 생성

- 임의의 **IPC** 키와 생성 함수를 통하여 **IPC** 자원과 **IPC** 식별자를 생성
- 생성 함수 - **msgget**, **semget**, **shmget** 함수
- **IPC** 식별자를 통한 자원 접근과 프로세스 간 통신
- 생성 시 오류

오류코드	설명
<b>EACCESS</b>	프로세스가 적절한 접근 권한을 가지지 않는다.
<b>EEXIST</b>	프로세스가 이미 존재하는 키를 가진 <b>IPC</b> 자원의 생성을 시도
<b>EIDRM</b>	자원이 삭제된 것으로 표시되어 있다.
<b>ENOENT</b>	요청한 키의 <b>IPC</b> 자원이 존재하지 않고, 프로세스가 생성을 요구하지 않음
<b>ENOMEM</b>	추가 <b>IPC</b> 자원에 대한 공간이 남아 있지 않다.
<b>ENOSPC</b>	<b>IPC</b> 자원 수에 대한 최대 제한을 초과하였다.

### ➤ 생성 함수의 마지막 인자 : **permflags**

- **IPC\_CREATE** : **IPC** 지정한 **IPC** 자원이 존재하지 않으면 생성하도록 지시
- **IPC\_EXCL** : **IPC\_CREAT** 와 함께 사용될 때 자원이 이미 존재하지 않으면 실패
- 하위 9 비트를 **IPC** 자원에 대한 접근 허가권(단, 실행 허가는 제외)을 지정

# 고급 IPC 개요

## ■ 고급 IPC 자원의 사용

### ◆ IPC 자원의 상태 정보

- 해당 자원에 관련된 데이터 구조를 만들어 각종 정보 수록
- 허가 구조 포함 : **ipc\_perm**

```
ushort cuid; /*IPC 객체 생성자의 사용자 id */
ushort cgid; /* 생성자의 그룹 id */
ushort uid; /* 유효 사용자 id */
ushort gid; /* 유효 그룹-id */
mode_t mode; /* 허가권 비트 마스크 */
ushort seq; /* slot usage sequence number */
```

### ◆ IPC 자원의 제어

- 자원의 상태 정보를 얻거나 제어하는 데 사용
- 제어 함수 - **msgctl, semctl, shmctl**

### ◆ IPC 자원의 동작

- 실제 **IPC** 자원을 동작시킴
- 동작 함수
  - **msgsnd** 와 **msgrcv** 함수 : 메시지 큐를 통해 메시지를 전달하거나 받음
  - **semop** 함수 : 세마포어를 얻거나 줌
  - **shmat** 와 **shmdt** 함수 : 공유 메모리를 프로세스의 주소 공간에 붙이거나 떼م

# ipcs 와 ipcrm 명령

## ■ 고급 IPC 자원을 위해 쉘에서 제공하는 명령

### ◆ ipcs - 전체 시스템에서 사용하고 있는 고급 IPC 자원 정보 출력

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ ipcs

----- Shared Memory Segments -----
key      shmid    owner    perms    bytes    nattch   status
0x00000049 1146880  cprog2   666      1024     0

----- Semaphore Arrays -----
key      semid    owner    perms    nsems    status
0x00000049 65536    cprog2   666      1

----- Message Queues -----
key      msqid     owner    perms    used-bytes  messages
0x00000049 0         cprog2   666      0           0
```

### ◆ ipcrm - 시스템으로부터 특정한 고급 IPC 자원을 제거

ipcrm	
일반형식	ipcrm [msg sem shm] id
주요옵션	msg : 메시지 큐를 삭제하는 경우 sem : 세마포어를 삭제하는 경우 shm : 공유 메모리를 삭제하는 경우

# 메시지 큐

## ■ 메시지 큐

- ◆ 프로세스 간에 문자나 바이트 열로 이루어진 메시지를 전달하기 위한 일종의 버퍼와 같은 큐
- ◆ 메시지 큐와 파이프의 차이점
  - 파이프와 달리 메시지의 크기가 제한적
  - **select** 등을 사용할 수 없음
  - 우선순위 등에 따라 메시지 관리 가능



# 메시지 큐

## ■ msgget 시스템 호출

### ◆ 기능

- 메시지 큐 생성

### ◆ 사용법

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

```
int msgget(key_t key, int permflags);
```

#### ➤ **key** : 생성할 메시지 큐에 대한 고유 번호

- 이 값을 통해 프로세스들이 메시지 큐를 공유 가능
- **IPC\_PRIVATE**을 사용 - 다른 프로세스가 생성한 **key** 값과 중복되지 않는 유일한 메시지 큐 생성

#### ➤ **permflags** : 생성 시 메시지 큐 사용 허가권 지정

- 메시지를 보내기 위해서는 쓰기 허가권 설정
- 메시지를 받기 위해서는 읽기 허가권 설정

### ◆ 반환값

- 성공적인 호출에 대하여 메시지 큐 식별자 반환
- 오류시에는 -1 이 반환되고, **errno** 가 적절히 설정

# 메시지 큐

## ■ msgsnd 시스템 호출

### ◆ 기능

- 메시지 큐로 메시지 전송

### ◆ 사용법

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

```
int msgsnd(int msqid, struct msgbuf *msgp, size_t msgsz, int msgflg);
```

- **msqid** 가 가리키는 메시지 큐에 메시지를 추가
- **msgp** : 전송할 버퍼의 주소

```
struct msgbuf {  
    long mtype;    /* 메시지 유형, 0 보다 커야 한다 */  
    char mtext[xxx]; /* 메시지 데이터 */  
};
```

- **msgflg : 0** 이거나 **IPC\_NOWAIT**
  - **IPC\_NOWAIT** 가 설정되어 있으면, 즉시 반환
  - 그렇지 않으면, 메시지 큐가 메시지를 저장할 수 있을 때까지 대기
- **msgsz** : 전송할 메시지의 최대 바이트 크기를 지정

# 메시지 큐

## ■ msgrcv 시스템 호출

### ◆ 기능

- 메시지 큐로부터 메시지 수신

### ◆ 사용법

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

```
ssize_t msgrcv(int msqid, struct msgbuf *msgp, size_t msgsz, long msgtyp, int msgflg);
```

- **msqid** : 가리키는 메시지 큐로부터 메시지를 읽음
- **msgp** : 수신할 버퍼의 주소
- **msgsz** : **msgp** 가 가리키는 구조체에 저장할 수 있는 최대 바이트 크기를 지정
- **msgtyp** : 수신할 메시지의 유형 결정
  1. 0 : 메시지 큐의 제일 앞에 있는 메시지를 읽음
  2. 양수 : 큐에서 같은 유형을 가진 첫 메시지를 읽음. 다만, **msgflg** 인자에 **MSG\_EXCEPT** 가 지정되어 있으면, **msgtyp**와 같지 않은 유형의 첫 메시지를 읽음
  3. 음수 : 큐에서 **msgtyp**의 절대값보다 작거나 같은 유형의 첫 메시지를 읽음
- **msgflg** : 0 이거나 **IPC\_NOWAIT**, **IPC\_NOERROR** 또는 **MSG\_EXCEPT**
  - **IPC\_NOWAIT** 가 설정되어 있으면, 즉시 반환
  - 그렇지 않으면, 메시지 큐가 메시지를 저장할 수 있을 때까지 대기



# 메시지 큐

## ■ msgctl 시스템 호출

### ◆ 기능

- 메시지 큐 제어 (메시지 큐의 정보를 얻거나, 변경하거나, 삭제)

### ◆ 사용법

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

```
int msgctl(int msqid, int cmd, struct msqid_ds *buf);
```

- **msqid**가 가리키는 메시지 큐에 **cmd**가 지정한 동작을 수행

- **cmd** : 수행할 명령

- **IPC\_STAT** : **msqid**와 관련된 메시지 큐의 정보를 **buf**의 위치에 저장
- **IPC\_SET** : 메시지 큐의 정보를 **buf**가 가리키는 값으로 변경, 변경 가능한 값은 **msg\_perm.uid**, **msg\_perm.gid**, **msg\_perm.mode**, **msg\_qbyte**
- **IPC\_RMID** : 메시지 큐와 관련된 데이터 구조를 즉시 삭제

- **buf** : 메시지 큐 데이터 구조의 주소

```
struct ipc_perm msg_perm;  
time_t msg_stime; /* 최근 msgsnd 시간 */  
time_t msg_rtime; /* 최근 msgrcv 시간 */  
time_t msg_ctime; /* 최근 변경 시간 */  
unsigned short msg_qnum; /* 큐의 메시지 수 */  
unsigned short msg_qbytes; /* 큐의 최대 바이트 수 */  
pid_t msg_lspid; /* 최근 msgsnd의 pid */  
pid_t msg_lrpid; /* 최근 수신 pid */
```

# 메시지 큐

## ■ 메시지 큐 사용 예

### ◆ 메시지 큐를 이용한 예제 프로그램

```
/* sendmq.c */
/* message queue example */
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/msg.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
```

```
#define BUFSIZE 16
#define QKEY    (key_t)0111
```

```
struct msgq_data {
    long type;
    char text[BUFSIZE];
};
```

```
struct msgq_data send_data = {1, "Hello,
world"};
```

```
main()
{
    int qid, len;
    char buf[BUFSIZE];

    if ((qid = msgget(QKEY, IPC_CREAT | 0666))
    == -1) {
        perror ("msgget failed");
        exit (1);
    }

    if
    (msgsnd(qid,&send_data,strlen(send_data.text),0)
    == -1) {
        perror ("msgsnd failed");
        exit (1);
    }
}
```

# 메시지 큐

## ■ 메시지 큐 사용 예

### ◆ 메시지 큐를 이용한 예제 프로그램 계속

```
/* receivemq.c */
/* message queue example */
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/msg.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>

#define BUFSIZE 16
#define QKEY (key_t)0111

struct msgq_data {
    long type;
    char text[BUFSIZE];
};

struct msgq_data recv_data;
```

```
main()
{
    int qid, len;

    if ((qid = msgget(QKEY, IPC_CREAT | 0666))
        == -1) {
        perror ("msgget failed");
        exit (1);
    }
    if ((len=msgrcv(qid, &recv_data, BUFSIZE, 0,
0)) == -1) {
        perror ("msgrcv failed");
        exit (1);
    }
    printf("received from message queue: %s\n",
recv_data.text);
    if (msgctl(qid, IPC_RMID, 0) == -1) {
        perror ("msgctl failed");
        exit (1);
    }
}
```

# 메시지 큐

## ■ 메시지 큐 사용 예

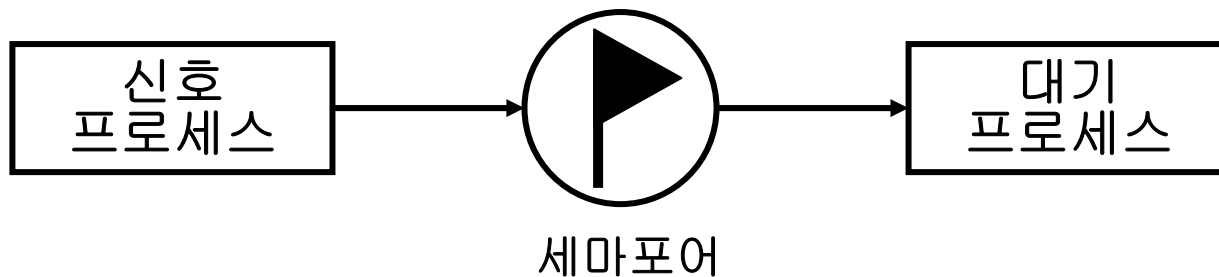
### ◆ 메시지 큐를 이용한 예제 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc sendmq.c -o sendmq  
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc receivemq.c -o receivemq  
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./sendmq  
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./receivemq  
received from message queue: Hello, world  
[cprog2@seps5 ipcs]$
```

# 세마포어

## ■ 세마포어

- ◆ 프로세스 간 효율적인 동기화 방식
- ◆ 열쇠와 비슷하여, 어떤 프로세스가 세마포어를 획득하면 공유 자원에 접근하거나 동작을 수행하도록 허용하고, 그렇지 않으면 세마포어가 해제되기를 기다리며 대기
- ◆ 기능
  - 프로세스들 간의 공유 자원 접근 제공 (상호 배제 요구 조건 만족)
  - 파이프나 메시지 큐는 대규모 자료 전송에는 적합하지만 자원 낭비가 크므로 동기화 수단으로는 적합하지 않음



# 세마포어

## ■ 세마포어의 구현

◆ 두 가지 연산을 가지는 어떤 정수값

◆ 데이터 구조

```
unsigned short semval; /* 세마포어 값 */  
unsigned short semzcnt; /* 0 이 되기를 기다리는 프로세스의 수 */  
unsigned short semncnt; /* 증가하기를 기다리는 프로세스의 수 */  
pid_t          sempid; /* 최근 연산을 수행한 프로세스 ID */
```

# 세마포어

## ◆ 세마포어의 연산

**wait(S) 또는 P(S) :**

세마포어의 값이 영이 아니면,  
세마포어의 값을 일만큼 감소시킨다;  
그렇지 않으면,  
세마포어의 값이 영이 아닐 때까지 기다린다.  
그런 다음 세마포어의 값을 일만큼 감소시킨다;

**signal(S) 또는 V(S) :**

세마포어의 값을 일만큼 증가시킨다;  
대기하고 있는 프로세스가 있으면,  
대기 리스트로부터 한 프로세스를 깨운다;

## ◆ 세마포어 사용 예

- 프로세스 간 동기화
- 프로세스 간 공유 자원 접근

**p (S);**

공유 자원을 사용하여 필요한 일을 수행한다;

**v (S);**

# 세마포어

## ■ semget 시스템 호출

### ◆ 기능

- 세마포어 집합 생성

### ◆ 사용법

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

```
int semget(key_t key, int nsems, int permflags);
```

- **key** : 생성할 세마포어 집합에 대한 고유 번호

- 이 값을 통해 프로세스들이 세마포어 공유 가능
- **IPC\_PRIVATE**을 사용 - 다른 프로세스에서 생성한 **key** 값과 중복되지 않는 유일한 세마포어 집합 생성

- **nsems** : 세마포어 집합에서 생성할 세마포어 개수

- **permflags** : 생성 시 세마포어 사용 허가권 지정

### ◆ 반환값

- 성공적인 호출에 대하여 세마포어 집합 식별자 반환
- 오류시에는 **-1** 이 반환되고, **errno** 가 적절히 설정



# 세마포어

## ■ semop 시스템 호출

### ◆ 기능

- 세마포어 연산

### ◆ 사용법

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

```
int semop(int semid, struct sembuf *sops, size_t nsops);
```

- **semid** 가 가리키는 세마포어 집합 중에서 **sops** 가 가리키는 구조체 배열에서 **nsops** 만큼 지정된 것들에 대하여 세마포어 연산을 수행
- **sops : sembuf** 구조체의 주소

```
struct sembuf {  
    unsigned short sem_num; /* 세마포어 번호 */  
    short sem_op;           /* 세마포어 연산 */  
    short sem_flg;          /* 연산 플래그 */  
    .... };
```

- **semflg : IPC\_NOWAIT 또는 SEM\_UNDO**
  - **IPC\_NOWAIT** 가 설정되어 있으면, 즉시 반환
  - **SEM\_UNDO** : 프로세스가 종료(**exit**) 할 때 이 연산이 수행되지 않음

# 세마포어

## ■ semop 시스템 호출

### ◆ sem\_op : 수행하는 연산

- 양수 : “세마포어 값을 증가시키는 연산” 수행.
  - 이 값을 **semval** 에 더함. 이 연산은 항상 진행되며, 세마포어 값이 증가하기를 기다리는 프로세스들을 깨움.
- 0 : “0을 기다리는 연산” 수행.
  - **semval** 이 0이면 그대로 진행
  - 그렇지 않고 **IPC\_NOWAIT** 플래그가 설정되어 있으면 즉시 오류값 반환
  - 그렇지 않으면, **semzcnt** 가 하나 증가하고, **semval** 이 0이 될 때까지 대기
- 음수 : “세마포어 값을 감소시키는 연산” 수행.
  - **semval** 값이 **sem\_op** 의 절대값보다 크거나 같으면, 연산은 즉시 진행되어 **semval** 은 **sem\_op** 의 절대값만큼 감소
  - **semval** 값이 **sem\_op** 의 절대값보다 작고 **IPC\_NOWAIT** 가 설정되어 있으면, 즉시 반환되고 오류값은 **EAGAIN**
  - 그렇지 않으면 **semncnt** 값이 하나 증가하고, 세마포어 값이 커질 때까지 프로세스가 대기

# 세마포어

## ■ semctl 시스템 호출

### ◆ 기능

- 세마포어 집합 제어 (세마포어의 정보를 얻거나, 변경하거나, 삭제)

### ◆ 사용법

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

```
int semctl(int semid, int sem_num, int cmd, union semun arg);
```

- **semid**가 가리키는 세마포어 집합 중 **sem\_num** 이 지정하는 세마포어에 대하여 **cmd** 가 지정한 동작을 수행
- **arg** : 다음 유니온으로 지정

```
union semun {  
    int val; /* SETVAL 을 위한 값 */  
    struct semid_ds *buf; /* IPC_STAT, IPC_SET 을 위한 버퍼 */  
    unsigned short int *array; /* GETALL, SETALL 을 위한 배열 */  
    struct seminfo *__buf; /* IPC_INFO 를 위한 버퍼 */  
};
```

- **semid\_ds** 구조체 : 세마포어 집합의 정보를 가짐. 다음 요소 포함

```
struct ipc_perm sem_perm;  
time_t sem_otime; /* 최근 연산 시간 */  
time_t sem_ctime; /* 최근 변경 시간 */  
ushort sem_nsems; /* 세마포어의 수 */
```

# 세마포어

## ■ semctl 시스템 호출

### ➤ cmd : 수행할 명령

- **IPC\_STAT** : **semid** 와 관련된 세마포어 집합 정보를 **arg.buf** 의 위치에 저장
- **IPC\_SET** : 세마포어 집합의 정보를 **arg.buf** 가 가리키는 값으로 변경, 변경 가능한 값은 **sem\_perm.uid**, **sem\_perm.gid**, **sem\_perm.mode**
- **IPC\_RMID** : 세마포어 집합과 관련된 데이터 구조를 즉시 삭제
- **GETVAL** : 세마포어 집합에서 **sem\_num** 번째 세마포어 값 반환
- **SETVAL** : 세마포어 집합에서 **sem\_num** 번째 세마포어 값을 **arg.val** 로 설정
- **GETPID** : 세마포어 집합에서 **sem\_num** 번째 세마포어의 **sempid** 값 반환
- **GETNCNT** : 세마포어 집합에서 **sem\_num** 번째 세마포어의 **semncnt** 값 반환
- **GETZCNT** : 세마포어 집합에서 **sem\_num** 번째 세마포어의 **semzcnt** 값 반환
- **GETALL** : 세마포어 집합의 모든 세마포어의 값을 **arg.array** 에 저장
- **SETALL** : 세마포어 집합의 모든 세마포어의 값을 **arg.array** 으로 설정

# 세마포어

## ■ 세마포어 사용 예

### ◆ 세마포어를 이용한 예제 프로그램

```
/* testsem.c */
/* semaphore example */
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>

#define SEMKEY (key_t)0111
void testsem(int semid);
void p(int semid);
void v(int semid);

main()
{
    int semid, i;
    union semun {
        int value;
        struct semid_ds *buf;
        unsigned short int *array;
    } arg;
```

```
    if ((semid = semget(SEMKEY, 1, IPC_CREAT |
0666)) == -1) {
        perror ("semget failed");
        exit (1);
    }
    arg.value = 1;
    if (semctl(semid, 0, SETVAL, arg) == -1) {
        perror ("semctl failed");
        exit (1);
    }
    for (i = 0; i < 3; i++) {
        if (!fork())
            testsem(semid);
    }
    sleep(10);
    if (semctl(semid, 0, IPC_RMID, arg) == -1) {
        perror ("semctl failed");
        exit (1);
    }
}
```

# 세마포어

## ■ 세마포어 사용 예

### ◆ 세마포어를 이용한 예제 프로그램 계속

```
void testsem (int semid)
{
    srand((unsigned int) getpid());
    p(semid);
    printf("process %d : semaphore in use\n",
getpid());
    sleep(rand()%5);
    printf("process %d : putting
semaphore\n", getpid());
    v(semid);
    exit(0);
}

void p (int semid)
{
    struct sembuf pbuf;
    pbuf.sem_num = 0;
    pbuf.sem_op = -1;
    pbuf.sem_flg = SEM_UNDO;
```

```
if (semop (semid, &pbuf, 1) == -1) {
    perror ("semop failed");
    exit (1);
}

void v (int semid)
{
    struct sembuf vbuf;
    vbuf.sem_num = 0;
    vbuf.sem_op = 1;
    vbuf.sem_flg = SEM_UNDO;
    if (semop (semid, &vbuf, 1) == -1) {
        perror ("semop failed");
        exit (1);
    }
}
```

# 세마포어

## ■ 세마포어 사용 예

### ◆ 세마포어를 이용한 예제 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc -o testsem testsem.c
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./testsem
process 8107 : semaphore in use
process 8107 : putting semaphore
process 8108 : semaphore in use
process 8108 : putting semaphore
process 8109 : semaphore in use
process 8109 : putting semaphore
[cprog2@seps5 ipcs]$
```

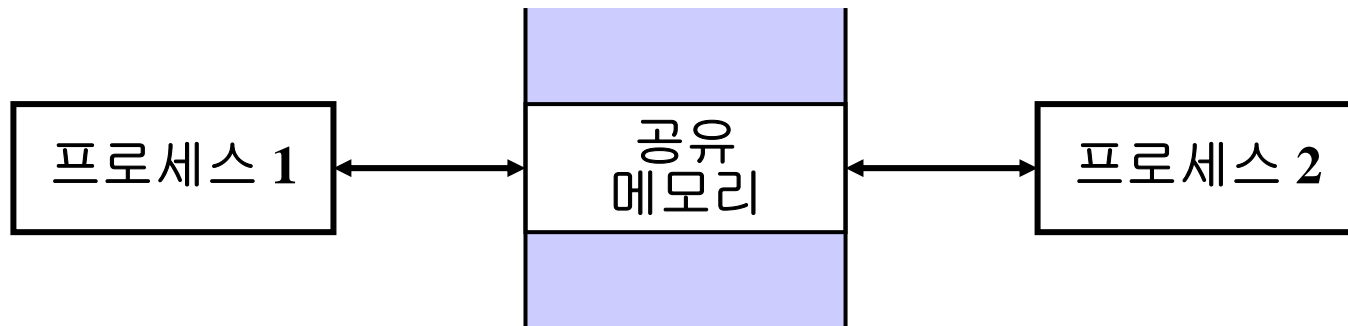
# 공유 메모리

## ■ 공유 메모리

- ◆ 둘 이상의 프로세스가 특정 메모리 영역을 공유하여 자료에 접근
- ◆ 세 가지 고급 IPC 기법 중에서 가장 유용
- ◆ 기능
  - 프로세스들 간의 자료 공유

## ■ 공유 메모리 사용

- ◆ IPC 공유 메모리 영역 (shared memory region) 에 대한 자료 구조
- ◆ 프로세스 접근을 위해 프로세스 주소 공간에 공유 메모리 영역 추가
- ◆ 사용이 끝나면 주소 공간에서 공유 메모리를 제거





# 공유 메모리

## ■ shmget 시스템 호출

### ◆ 기능

- 공유 메모리 생성

### ◆ 사용법

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

```
int shmget(key_t key, size_t size, int permflags);
```

#### ➤ **key** : 생성할 공유 메모리 영역에 대한 고유 번호

- 이 값을 통해 프로세스들이 공유 메모리 영역을 공유 가능
- **IPC\_PRIVATE**을 사용 - 다른 프로세스가 생성한 **key** 값과 중복되지 않는 유일한 공유 메모리 영역 생성

#### ➤ **size** : 생성하는 공유 메모리 영역의 최소 바이트 크기를 지정

#### ➤ **permflags** : 생성 시 공유 메모리 영역 사용 허가권 지정

- 공유 메모리 영역에 쓰기 위해서는 쓰기 허가권 설정
- 공유 메모리 영역을 읽기 위해서는 읽기 허가권 설정

### ◆ 반환값

- 성공적인 호출에 대하여 공유 메모리 영역 식별자 반환
- 오류시에는 **-1** 이 반환되고, **errno** 가 적절히 설정

# 공유 메모리

## ■ shmat, shmdt 시스템 호출

### ◆ 기능

- 공유 메모리 연산

### ◆ 사용법

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

```
int *shmat(int shmid, const void *shmaddr, int shmflg);
```

```
int shmdt(const void *shmaddr);
```

- **shmat**은 **shmid**가 가리키는 메모리 영역을 호출 프로세스 주소공간에 붙임
- **shmdt**는 **shmaddr**의 메모리 영역을 호출 프로세스 주소공간으로부터 떼어냄
- **shmaddr** : 프로세스 주소공간에 붙이거나 떼어낼 공유 메모리 영역의 주소
  - NULL 일 때 시스템이 공유 메모리 영역이 부착될 적절한 주소를 선택
- **shmflg**
  - **SHM\_RND** : **shmaddr**의 값에 가장 가까운 주소에 공유 메모리 영역이 부착
  - **SHM\_RDONLY** : 공유 메모리 영역은 해당 프로세스에 대해 읽기만을 허용

### ◆ 반환값

- **shmat**는 성공적인 호출에 대하여 부착된 공유 메모리 주소를 반환
- **shmdt**는 성공적인 호출에 대하여 0을 반환
- 오류시에는 -1이 반환되고, **errno**가 적절히 설정된다.

# 공유 메모리

## ■ shmctl 시스템 호출

### ◆ 기능

- 공유 메모리 제어 (공유 메모리 영역의 정보를 얻거나, 변경하거나, 삭제)

### ◆ 사용법

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

```
int shmctl(int mqid, int cmd, struct shmid_ds *buf);
```

- **shmid**가 가리키는 메모리 영역에 **cmd**가 지정한 동작을 수행
- **cmd** : 수행할 명령
  - **IPC\_STAT** : **shmid**와 관련된 공유 메모리 영역의 정보를 **buf**의 위치에 저장
  - **IPC\_SET** : 공유 메모리 영역의 정보를 **buf**가 가리키는 값으로 변경, 변경 가능한 값은 **shm\_perm**의 멤버들과 **shm\_ctime**
  - **IPC\_RMID** : 공유 메모리 영역과 관련된 데이터 구조를 즉시 삭제
- **buf** : 공유 메모리 객체 데이터 구조의 주소

```
struct ipc_perm shm_perm; /* 연산 허가권 */
int shm_segsz;           /* 영역의 크기 (바이트 수) */
time_t shm_atime;        /* 최근 부착 시간 */
time_t shm_dtime;        /* 최근 떼어낸 시간 */
time_t shm_ctime;        /* 최근 변경 시간 */
unsigned short shm_cpid; /* 생성자의 pid */
unsigned short shm_lpid; /* 최근 연산자의 pid */
short shm_nattch;        /* 현재 부착 횟수 */
```

# 공유 메모리

## □ 공유 메모리 사용 예

### ◆ 공유 메모리를 이용한 예제 프로그램

```
/* writeshm.c */
/* shared memory example */
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>

#define SHMSIZE 1024
#define SHMKEY (key_t)0111

main()
{
    int shmid, len;
    void *shmaddr;
```

```
    if ((shmid = shmget(SHMKEY,
SHMSIZE,IPC_CREAT|0666)) == -1) {
        perror ("shmget failed");
        exit (1);
    }
    if ((shmaddr = shmat(shmid, NULL, 0)) ==
(void *)-1) {
        perror ("shmat failed");
        exit (1);
    }
    strcpy((char *)shmaddr, "Hello, world");
    if (shmdt(shmaddr) == -1) {
        perror ("shmdt failed");
        exit (1);
    }
}
```

# 공유 메모리

## ■ 공유 메모리 사용 예

### ◆ 공유 메모리를 이용한 예제 프로그램 계속

```
/* readshm.c */
/* shared memory example */
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>

#define SHMSIZE 1024
#define SHMKEY (key_t)0111

main()
{
    int shmid, len;
    void *shmaddr;

    if ((shmid = shmget(SHMKEY,
SHMSIZE,IPC_CREAT|0666)) == -1) {
        perror ("shmget failed");
        exit (1);
    }
```

```
    if ((shmaddr=shmat(shmid, NULL, 0)) ==
(void *)-1) {
        perror ("shmat failed");
        exit (1);
    }

    printf("received from shared
memory: %s\n",(char *)shmaddr);

    if (shmdt(shmaddr) == -1) {
        perror ("shmdt failed");
        exit (1);
    }

    if (shmctl(shmid, IPC_RMID, 0) == -1) {
        perror ("shmctl failed");
        exit (1);
    }
}
```

# 공유 메모리

## ■ 공유 메모리 사용 예

### ◆ 공유 메모리를 이용한 예제 프로그램 실행 결과

```
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc writeshm.c -o writeshm
[cprog2@seps5 ipcs]$ gcc readshm.c -o readshm
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./writeshm
[cprog2@seps5 ipcs]$ ./readshm
received from shared memory: Hello, world
[cprog2@seps5 ipcs]$
```