

# 10 시스템V의 프로세스간 통신

- 유닉스 시스템V에서 제공하는 IPC기법을 이해한다.
- 메시지 큐를 이용해 통신 프로그램을 작성할 수 있다.
- 공유 메모리를 이용해 통신 프로그램을 작성할 수 있다.
- 세마포어를 이용한 IPC기법을 배운다.

# 목차

- 시스템 V IPC 기초
- 시스템 V IPC 관련 명령
- 메시지 큐
- 공유 메모리
- 세마포어



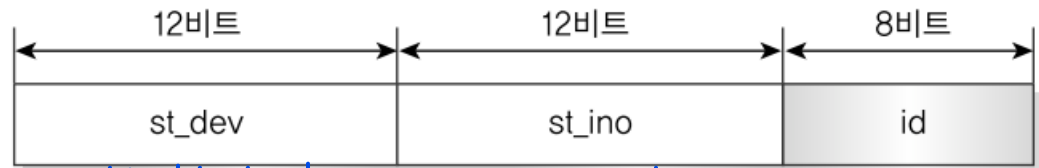
# 시스템 V IPC 기초[1]

## □ 시스템 V IPC

- 시스템 V 계열 유닉스에서 개발해 제공하는 프로세스 간 통신방법
- 메시지 큐, 공유 메모리, 세마포어

## □ 공통 요소

- 시스템 V IPC를 사용하기 위해서는 IPC 객체를 생성해야함.
- IPC 객체를 생성하기 위해 공통적으로 사용하는 기본 요소는 키와 식별자



## □ 키 생성

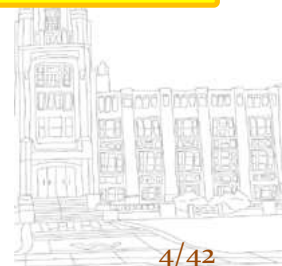
- 키로 IPC\_PRIVATE 지정
- ftok 함수로 키 생성 *file to key, path를 이용해서 암호화된 키 생성*

*디바이스 번호*      *inode 번호*      *식별자*  
[그림 10-1] 키의 구조

```
#include <sys/ipc.h>
key_t ftok(const char *path, int id);
```

*경로, 1~255*

- 인자로 파일시스템에 이미 존재하는 임의의 파일의 경로명과 1~255사이의 번호 지정
- 키의 구조에서 id(8비트)에 인자로 지정한 번호 저장. 번호에 0은 지정하지 않는다.



### □ IPC 공통 구조체

- IPC객체를 생성하면 IPC 공통 구조체가 정의된다.

```
struct ipc_perm {  
    uid_t uid;  
    gid_t gid;  
    uid_t cuid;  
    gid_t cgid;  
    mode_t mode;  
    uint_t seq;  
    key_t key;  
    int pad[4];  
};
```

- uid, gid : 구조체 소유자ID 및 소유그룹ID
- cuid, cgid : 구조체를 생성한 사용자ID, 그룹ID
- mode : 구조체에 대한 접근 권한
- seq : 슬롯의 일련번호
- key : 키값
- pad : 향후 사용을 위해 예약된 영역



# 시스템 V IPC 관련 명령[1]

## □ 시스템 V IPC 정보 검색: ipcs 명령

- 시스템 V IPC의 정보를 검색하고 현재 상태 확인

```
ipcs [-aAbciJmopqstZ] [-D mtype]
```

- -m : 공유 메모리에 관한 정보만 검색
- -q : 메시지 큐에 관한 정보만 검색
- -s : 세마포어에 관한 정보만 검색
- -a : -b, -c, -o, -p, -t 옵션으로 검색하는 항목 모두 출력
- ✕ ■ -A : 전체 항목을 모두 검색
- -b : 각 방법의 최대값 검색
- -c : IPC 객체를 생성한 사용자의 로그인명과 그룹명 검색
- -D mtype : 메시지 큐에서 mtype으로 지정한 메시지만 검색
- -i : 공유 메모리 세그먼트에 연결된 ISM의 개수 출력
- -J : IPC 객체 생성자의 프로젝트명 출력
- -o : 현재 사용되고 있는 정보 출력
- -p : PID 정보 출력
- -t : 시간 정보 출력



## 시스템 V IPC 관련 명령[2]

### □ IPCS 명령 사용 예

- 현재 동작중인 IPC 객체가 하나도 없는 경우

```
# ipcs
IPC status from <running system> as of 2009년 2월 18일 수요일 오전 09시 36분 41초
T          ID          KEY          MODE          OWNER          GROUP
Message Queues:
Shared Memory:
Semaphores:
```

- -A 옵션 지정시 : 모든 항목 출력

```
# ipcs -A
IPC status from <running system> as of 2009년 2월 18일 수요일 오전 10시 36분 41초
T          ID          KEY          MODE          OWNER          GROUP          CREATOR          CGROUP          CBYTES
QNUM QBYTES LSPID LRPID   STIME          RTIME          CTIME          PROJECT
Message Queues:
T          ID          KEY          MODE          OWNER          GROUP          CREATOR          CGROUP          NATTCH
SEGSZ CPID  LPID   ATIME   DTIME   CTIME   ISMATTCH          PROJECT
Shared Memory:
T          ID          KEY          MODE          OWNER          GROUP          CREATOR          CGROUP          NSEMS
OTIME      CTIME          PROJECT
Semaphores:
```

## 시스템 V IPC 관련 명령[3]

### □ 시스템 V IPC 정보 삭제: ipcrm

```
ipcrm [-m shmid] [-q msqid] [-s semid] [-M shmkey] [-Q msgkey] [-S emkey]
```

- -m shmid : 공유 메모리 삭제
- -q msqid : 메시지 큐 삭제
- -s semid : 세마포어 삭제
- -M shmkey : shmkey로 지정한 공유 메모리 삭제
- -Q msgkey : msgkey로 지정한 공유 메모리 삭제
- -S semkey : semkey로 지정한 공유 메모리 삭제





# 메시지 큐[1]

## □ 메시지 큐

- 파이프와 유사하나 파이프는 스트림 기반으로 동작하고 메시지 큐는 메시지 단위로 동작
- 각 메시지의 최대 크기는 제한되어 있음
- 각 메시지에는 메시지 유형이 있어 수신 프로세스는 어떤 유형의 메시지를 받을 것인지 선택 가능

## □ 메시지 큐 생성: msgget(2)

```
#include <sys/msg.h>
int msgget(key_t key, int msgflg);
```

키, 접근 권한

- key : IPC\_PRIVATE 또는 ftok로 생성한 키값
- msgflg : 플래그와 접근 권한 지정
  - IPC\_CREAT : 새로운 키면 식별자를 새로 생성
  - IPC\_EXCL : 이미 존재하는 키면 오류 발생
- 메시지 큐 식별자를 리턴(msqid\_ds 구조체)



## 메시지 큐[2]

### □ msqid\_ds 구조체

```
struct msqid_ds {
    struct ipc_perm
msg_perm;
    struct msg *msg_first;
    struct msg *msg_last;
    msglen_t msg_cbytes;
    msgqnum_t msg_qnum;
    msglen_t msg_qbytes;
    pid_t msg_lspid;
    pid_t msg_lrpid;
    time_t msg_stime;
    int32_t msg_pad1;
    time_t msg_rtime;
    int32_t msg_pad2;
    time_t msg_ctime;
    int32_t msg_pad3;
    short msg_cv;
    short msg_qnum_cv;
    long msg_pad4[3];
};
```

- msg\_perm: IPC공통 구조체
- msg\_first: 첫번째 메시지에 대한 포인터
- msg\_last: 마지막 메시지에 대한 포인터
- msg\_cbytes: 현재 메시지큐에 있는 총 바이트수
- msg\_qnum: 메시지 큐에 있는 메시지 개수
- msg\_qbytes: 메시지 큐의 최대 크기
- msg\_lspid: 마지막으로 메시지를 보낸 프로세스ID
- msg\_lrpid: 마지막으로 메시지를 읽은 프로세스ID
- msg\_stime: 마지막으로 메시지를 보낸 시각
- msg\_rtime: 마지막으로 메시지를 읽은 시각
- msg\_ctime: 마지막으로 메시지 큐의 권한변경시각
- msg\_pad1,2,3: 예비공간



## 메시지 큐[3]

### □ 메시지 전송: msgsnd(2)

```
#include <sys/msg.h>
int msgsnd(int msqid, const void *msgp, size_t msgsz, int msgflg);
```

- msqid : 메시지 큐 식별자
- msgp : 메시지 버퍼 주소
- msgsz : 메시지 버퍼 크기
- msgflg : 블록모드(0)/비블록 모드(IPC\_NOWAIT)

가/다러지 마라-

- 메시지 버퍼 구조체

```
struct msqbuf {
    long mtype;
    char mtext[1];
};
```

- mtype : 메시지 유형으로 양수를 지정
- mtext : 메시지 내용 저장



```
<sys/msg.h> <stdlib.h> <stdio.h> <string.h>
```

```
06 struct mymsgbuf {  
07     long mtype;  
08     char mtext[80];  
09 };
```

메시지 버퍼 정의

```
10  
11 int main(void) {  
12     key_t key;  
13     int msgid;  
14     struct mymsgbuf mesg;
```

키 값 생성

```
15  
16     key = ftok("keyfile", 1);  
17     msgid = msgget(key, IPC_CREAT|0644);  
18     if (msgid == -1) {  
19         perror("msgget");  
20         exit(1);  
21     }
```

메시지 큐 생성

```
22
```



```

23     msg.mtype = 1;
24     strcpy(msg.mtext, "Message Q Test\n");
25
26     if (msgsnd(msgid, (void *)&msg, 80, IPC_NOWAIT) == -1) {
27         perror("msgsnd");
28         exit(1);
29     }
30
31     return 0;
32 }

```

보낼 메시지 만들기

메시지 전송

# ex10\_1.out < 이것만 치면 인나옴, 프로그램 자체가 화면에 보여주는 게 없음

# ipcs -q

IPC status from <running system> as of 2009년 2월 18일 수요일 오후 2시 01분 14초

T	ID	KEY	MODE	OWNER	GROUP	CBYTES	QNUM
Message Queues:							
q	1	0x100719c	--rw-r--r--	root	other	80	1

0644      메시 큐 수

-q 안붙이면 IPC 에 대한 모든 객체 출력,  
-q 붙이면 메시지 큐만 나옴



----- Message Queues -----

key	msqid	owner	perms	used-bytes	messages
0xffffffff	0	jinhwan	644	80	1

----- Shared Memory Segments -----

key	shmid	owner	perms	bytes	nattch	status
0x00000000	720896	jinhwan	600	524288	2	dest
0x00000000	851969	jinhwan	600	524288	2	dest
0x00000000	425986	jinhwan	600	16777216	2	
0x00000000	524291	jinhwan	600	524288	2	dest
0x00000000	622596	jinhwan	600	524288	2	dest
0x00000000	1310725	jinhwan	600	524288	2	dest
0x00000000	1409030	jinhwan	600	524288	2	dest
0x00000000	1048583	jinhwan	600	524288	2	dest
0x00000000	1179656	jinhwan	600	524288	2	dest
0x00000000	1212425	jinhwan	600	16777216	2	dest
0x00000000	1507338	jinhwan	600	524288	2	dest

----- Semaphore Arrays -----

key	semid	owner	perms	nsems
-----	-------	-------	-------	-------



## 메시지 큐[4]

### □ 메시지 수신: msgrcv(2)

```
#include <sys/msg.h>
ssize_t msgrcv(int msqid, void *msgp, size_t msgsz, long int msgtyp,
int msgflg);
```

- msqid : 메시지 큐 식별자
- msgp : 메시지 버퍼 주소
- msgsz : 메시지 버퍼 크기
- msgtyp : 읽어올 메시지 유형
- msgflg : 블록모드(0)/비블록모드(IPC\_NOWAIT)
- msgtyp에 지정할 값
  - 0 : 메시지 큐의 다음 메시지를 읽어온다.
  - 양수 : 메시지 큐에서 msgtyp로 지정한 유형과 같은 메시지를 읽어온다.
  - 음수 : 메시지의 유형이 msgtyp로 지정한 값의 절대값과 같거나 작은 메시지를 읽어온다.

-3이면 1, 2, 3 읽음



# [예제 10-2] 메시지 수신하기

ex10\_2.c

```

05 struct mymsgbuf {
06     long mtype;
07     char mtext[80];
08 };
09
10 int main(void) {
11     struct mymsgbuf inmsg;
12     key_t key;
13     int msgid, len;
14
15     key = ftok("keyfile", 1);
16     if ((msgid = msgget(key, 0)) < 0)
17         perror("msgget");
18         exit(1);
19 }
20
21 len = msgrcv(msgid, &inmsg, 80, 0, 0);
22 printf("Received Msg = %s, Len=%d\n", inmsg
23
24     return 0;
25 }

```

메시지 버퍼 정의

기존에 있는 것을  
쓰겠다

송신측과 같은 키값 생성

NO-WAIT 아니라  
가다리기

메시지 수신

inmsg.mtext, len);

# ex10\_2.out

Received Msg = Message Q Test, Len=80

# ipcs -q -s

IPC status from <running system> as of 2009년 2월 18일 수요일 오후 2시 03분 48초

T	ID	KEY	MODE	OWNER	GROUP	CBYTES	QNUM
---	----	-----	------	-------	-------	--------	------

Message Queues:

q	1	0x100719c	--rw-r--r--	root	other	0	0
---	---	-----------	-------------	------	-------	---	---



## 메시지 큐[5]

### □ 메시지 제어: msgctl(2)

```
#include <sys/msg.h>
int msgctl(int msqid, int cmd, struct msqid_ds *buf);
```

- msqid : 메시지 큐 식별자
- cmd : 수행할 제어기능
- buf : 제어 기능에 사용되는 메시지 큐 구조체 주소
- cmd에 지정할 값
  - IPC\_RMID : 메시지 큐 제거
  - IPC\_SET : 메시지 큐 정보 중 msg\_perm.uid, msg\_perm.gid, msg\_perm.mode, msg\_qbytes 값을 세번째 인자로 지정한 값으로 변경
  - IPC\_STAT : 현재 메시지 큐의 정보를 buf에 저장



```
...
05 int main(void) {
06     key_t key;
07     int msgid;
08
09     key = ftok("keyfile", 1);
10     msgid = msgget(key, IPC_CREAT|0644);
11     if (msgid == -1) {
12         perror("msgget");
13         exit(1);
14     }
15
16     printf("Before IPC_RMID\n");
17     system("ipcs -q");
18     msgctl(msgid, IPC_RMID, (struct msqid_ds *)NULL);
19     printf("After IPC_RMID\n");
20     system("ipcs -q");
21
22     return 0;
23 }
```

키값 생성

메시지 큐 삭제



## [예제 10-3] 실행결과

```
# ex10_3.out
Before IPC_RMID
IPC status from <running system> as of 2009년 2월 18일 수요일 오후 2시 21분 47초
T          ID          KEY          MODE          OWNER          GROUP
Message Queues:
q           1      0x100719c  --rw-r--r--      root          other
After IPC_RMID
IPC status from <running system> as of 2009년 2월 18일 수요일 오후 2시 21분 47초
T          ID          KEY          MODE          OWNER          GROUP
Message Queues:
```



# 공유 메모리[1]

## □ 공유 메모리

- 같은 메모리 공간을 두 개 이상의 프로세스가 공유하는 것
- 같은 메모리 공간을 사용하므로 이를 통해 데이터를 주고 받을 수 있음

## □ 공유 메모리 생성: shmget(2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
int shmget(key_t key, size_t size, int shmflg);
```

- key : IPC\_PRIVATE 또는 ftok로 생성한 키값
- size : 공유할 메모리 크기
- shmflg : 공유 메모리의 속성을 지정하는 플래그
  - IPC\_CREAT, IPC\_EXCL
- 공유 메모리 식별자를 리턴(shmid\_ds 구조체)



### □ shmid\_ds 구조체

```
struct shmid_ds {  
    struct ipc_perm msg_perm;  
    size_t shm_segsz;  
    struct anon_map *shm_amp;  
    pid_t shm_lpid;;  
    pid_t shm_cpid;  
    shmatt_t shm_nattch;  
    ulong_t shm_cnattch;  
    time_t shm_atime;  
    int32_t shm_pad1;  
    time_t shm_dtime;  
    int32_t shm_pad2;  
    time_t shm_ctime;  
    int32_t shm_pad3;  
    int32_t shm_pad4[4];  
};
```

- shm\_perm: IPC공통 구조체
- shm\_segsz: 공유 메모리 세그먼트 크기
- shm\_lpid: 마지막으로 shmop동작을 한 프로세스ID
- shm\_cpid : 공유 메모리를 생성한 프로세스ID
- shm\_nattach: 공유 메모리를 연결하고 있는 프로세스 수
- shm\_atime: 마지막으로 공유 메모리를 연결한 시각
- shm\_dtime: 마지막으로 공유 메모리 연결을 해제한 시각
- shm\_ctime: 마지막으로 공유 메모리 접근 권한을 변경한 시각



```

...
07 int main(void) {
08     key_t key;
09     int shmid;
10
11     key = ftok("shmfile", 1);
12     shmid = shmget(key, 1024, IPC_CREAT|0644);
13     if (shmid == -1) {
14         perror("shmget");
15         exit(1);
16     }
17
18     return 0;
19 }

```

키 생성

공유 메모리 생성.

# ex10\_4.out

# ipcs -m

IPC status from &lt;running system&gt; as of 2009년 2월 18일 수요일 오후 03시 06분 01초

T	ID	KEY	MODE	OWNER	GROUP	NATTCH
Shared Memory:						
m	0	0x100719b	--rw-r--r--	root	other	0

shared 메모리에 연결된 프로그램



## 공유 메모리[3]

### □ 공유 메모리 연결: shmat(2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/shm.h>
void *shmat(int shmid, const void *shmaddr, int shmflg);
```

- shmid : 공유 메모리 식별자
- shmaddr : 공유 메모리를 연결할 주소
- shmflg : 공유 메모리에 대한 읽기/쓰기 권한
  - 0(읽기/쓰기 가능), SHM\_RDONLY(읽기 전용)

### □ 공유 메모리 연결 해제: shmdt(2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/shm.h>
int shmdt(char *shmaddr);
```

- shmaddr: 연결을 해제할 공유 메모리 주소



### □ 공유 메모리 제어: shmctl(2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
int shmctl(int shmid, int cmd, struct shmid_ds *buf);
```

- cmd : 수행할 제어기능
  - IPC\_RMID : 공유 메모리 제거
  - IPC\_SET : 공유 메모리 정보 내용 중 shm\_perm.uid, shm\_perm.gid, shm\_perm.mode 값을 세 번 째 인자로 지정한 값으로 변경
  - IPC\_STAT : 현재 공유 메모리의 정보를 buf에 지정한 메모리에 저장
  - SHM\_LOCK : 공유 메모리를 잠근다.
  - SHM\_UNLOCK : 공유 메모리의 잠금을 해제한다.

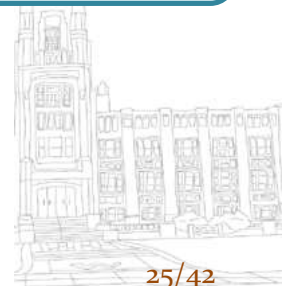




## □ 부모/자식 프로세스 간 공유 메모리 사용 예제

```
...
09 int main(void) {
10     int shmid, i;
11     char *shmaddr, *shmaddr2;
12     fork 안이로림
13     shmid = shmget(IPC_PRIVATE, 20, IPC_CREAT|0644);
14     if (shmid == -1) {
15         perror("shmget");
16         exit(1);
17     }
18
19     switch (fork()) {
20         case -1:
21             perror("fork");
22             exit(1);
23             break;
```

공유 메모리 생성



```

24     case 0:
25         shmaddr = (char *)shmat(shmid, (char *)NULL, 0);
26         printf("Child Process =====\n");
27         for (i=0; i<10; i++)
28             shmaddr[i] = 'a' + i;
29         shmdt((char *)shmaddr);
30         exit(0);
31         break;
32     default:
33         wait(0);
34         shmaddr2 = (char *)shmat(shmid, (char *)NULL, 0);
35         printf("Parent Process =====\n");
36         for (i=0; i<10; i++)
37             printf("%c ", shmaddr2[i]);
38         printf("\n");
39         sleep(5);
40         shmdt((char *)shmaddr2);
41         shmctl(shmid, IPC_RMID, (struct shmid_ds *)NULL);
42         break;
43     }
44
45     return 0;
46 }

```

시작 주소 변경

공유 메모리 연결

공유메모리에 데이터 기록 후  
공유 메모리 연결 해제

공유 메모리 연결

공유 메모리 내용 출력

공유 메모리 연결 해제

공유 메모리 삭제

5초 지나기전에 ipcs -m 을  
치는 것이라, 그 후에 치는게 다름

# ex10\_5.out  
Child Process =====  
Parent Process =====  
a b c d e f g h i j

□ 독립적인 프로세스 간 공유 메모리 사용 예제 `<string.h>` `<stdio.h>`

```

... <sys/types.h> <sys/mman.h> <signal.h> <ipc.h> <shm.h> <unistd.h>
10 void handler(int dummy) {
11     ;
12 }
13
14 int main(void) {
15     key_t key;
16     int shmid;
17     void *shmaddr;
18     char buf[1024];
19     sigset_t mask;
20
21     key = ftok("shmfile", 1);
22     shmid = shmget(key, 1024, IPC_CREAT|0666);
23
24     sigfillset(&mask);
25     sigdelset(&mask, SIGUSR1);
26     sigset(SIGUSR1, handler);
27
28     printf("Listener wait for Talker\n");

```

키 생성

공유 메모리 생성

모든 시그널을 1로

시그널 처리 지정

이것만 0으로

SIGUSR1 2번 handler 실행

```
29     sigsuspend(&mask);
30
31     printf("Listener Start =====\n");
32     shmaddr = shmat(shmid, NULL, 0);
33     strcpy(buf, shmaddr);
34     printf("Listener received : %s\n", buf);
35
36     strcpy(shmaddr, "Have a nice day\n");
37     sleep(3);
38     shmdt(shmaddr);
39
40     return 0;
41 }
```

시그널 올 때까지 대기

시그널이 오면 공유 메모리 연결

메모리 내용 읽고 출력

공유 메모리에 쓰기

언제까지



```

<sys/types.h> <signal.h> <mman.h> <ipc.h> <shm.h> <unistd.h> <stdlib.h>
...
11 int main(int argc, char **argv) {
12     key_t key;
13     int shmid;
14     void *shmaddr;
15     char buf[1024];
16
17     key = ftok("shmfile", 1);
18     shmid = shmget(key, 1024, 0);
19     shmaddr = shmat(shmid, NULL, 0);
20     strcpy(shmaddr, "Hello, I'm talker\n");
21
22     kill(atoi(argv[1]), SIGUSR1);
23     sleep(2);
24     strcpy(buf, shmaddr);
25
26     printf("Listener said : %s\n", buf);
27     system("ipcs -m");
28     shmdt(shmaddr);
29     shmctl(shmid, IPC_RMID, NULL);
30
31     return 0;
32 }
33

```

서버와 같은 키 생성

공유 메모리 정보 가져오기

이미 존재하는 것 쓰기

공유 메모리 연결하고 데이터 기록

4096

시그널 발송

서버가 보낸 메시지 읽어 출력

공유 메모리 연결 해제 및 삭제

## [예제 10-6] 실행결과

# listener &

[1] 4946 서버번호

# Listener wait for Talker

Listener Start =====

Listener received : Hello, I'm talker

# talker 4946

Listener said : Have a nice day

IPC status from <running system> as of 2009년 2월 18일 수요일 오후 07시 53분 12초

T	ID	KEY	MODE	OWNER	GROUP	NATTCH
---	----	-----	------	-------	-------	--------

Shared Memory:

m	4	0x100719b	--rw-rw-rw-	root	other	2
---	---	-----------	-------------	------	-------	---

# ipcs

IPC status from <running system> as of 2009년 2월 18일 수요일 오후 07시 53분 57초

T	ID	KEY	MODE	OWNER	GROUP
---	----	-----	------	-------	-------

Message Queues:

Shared Memory:

Semaphores:

개필요 (서버, 클라이언트)



# 세마포어[1]

## □ 세마포어 ☆

- 프로세스 사이의 동기를 맞추는 기능 제공
- 한 번에 한 프로세스만 작업을 수행하는 부분에 접근해 잠그거나, 다시 잠금을 해제하는 기능을 제공하는 정수형 변수
- 세마포어를 처음 제안한 에츨러르 데이크스트라가 사용한 용어에 따라 잠금함수는 p로 표시하고 해제함수는 v로 표시

## □ 세마포어 기본 동작 구조

- 중요 처리부분(critical section)에 들어가기 전에 p 함수를 실행하여 잠금 수행
- 처리를 마치면 v 함수를 실행하여 잠금 해제

```
p(sem); // 잠금  
중요한 처리 부분  
v(sem); // 잠금 해제
```



## 세마포어[2]

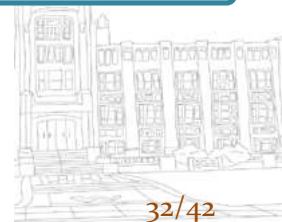
### □ p 함수의 기본 동작 구조

```
p(sem) {  
    while sem=0 do wait;  
    sem 값을 1 감소;  
}
```

- sem의 초기값은 1
- sem이 0이면 다른 프로세스가 처리부분을 수행하고 있다는 의미이므로 1이 될 때까지 기다린다.
- sem이 0이 아니면 0으로 만들어 다른 프로세스가 들어오지 못하게 함

### □ v 함수의 기본 동작 구조

```
v(sem) {  
    sem 값을 1 증가;  
    if (대기중인 프로세스가 있으면)  
        대기중인 첫 번째 프로세스를 동작시킨  
}
```





## 세마포어[3]

### □ 세마포어 생성: semget(2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
int semget(key_t key, int nsems, int semflg);
```

71

- nsems : 생성할 세마포어 개수
- semflg : 세마포어 접근 속성 (IPC\_CREAT, IPC\_EXCL)

### □ semid\_ds 구조체

```
struct semid_ds {
    struct ipc_perm sem_perm;
    struct sem *sem_base;
    ushort_t sem_nsems;
    time_t sem_otime;
    int32_t sem_pad1;
    time_t sem_ctime;
    int32_t sem_pad2;
    int sem_binary;
    long sem_pad3[3];
};
```

- sem\_perm: IPC공통 구조체
- sem\_base: 세마포어 집합에서 첫번째 세마포어의 주소
- sem\_nsems: 세마포어 집합에서 세마포어 개수
- sem\_otime: 세마포어 연산을 수행한 마지막시간
- sem\_ctime: 세마포어 접근권한을 마지막으로 변경한 시간
- sem\_binary: 세마포어 종류를 나타내는 플래그

## 세마포어[4]

### □ sem 구조체

- 세마포어 정보를 저장하는 구조체

```
struct sem {  
    ushort_t    semval;  
    pid_t       sempid;  
    ushort_t    semncnt;  
    ushort_t    semzcnt;  
    kcondvar_t  semncnt_cv;  
    kcondvar_t  semzcnt_cv;  
};
```

가역

- semval : 세마포어 값
- sempid : 세마포어 연산을 마지막으로 수행한 프로세스 PID
- semncnt: 세마포어 값이 현재 값보다 증가하기를 기다리는 프로세스 수
- semzcnt: 세마포어 값이 0이 되기를 기다리는 프로세스 수



### □ 세마포어 제어: semctl(2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
int semctl(int semid, int semnum, int cmd, ...);
```

- semnum : 기능을 제어할 세마포어 번호
- cmd : 수행할 제어 명령
- ... : 제어 명령에 따라 필요시 사용할 세마포어  
공용체 주소(선택사항)

*cmd 이 따라 선택 여부 결정*

```
union semun {
    int          val;
    struct semid_df * buf;
    ushort_t     *array;
} arg;
```

### □ cmd에 지정할 수 있는 값

- IPC\_RMID, IPC\_SET, IPC\_STAT : 메시지 큐, 공유 메모리와 동일 기능
- GETVAL : 세마포어의 semval 값을 읽어온다.
- SETVAL : 세마포어의 semval 값을 arg.val로 설정한다.
- GETPID : 세마포어의 sempid 값을 읽어온다.
- GETNCNT, GETZNCNT : 세마포어의 semncnt, semzcnt 값을 읽어온다.
- GETALL : 세마포어 집합에 있는 모든 세마포어의 semval 값을 arg.array에 저장
- SETALL : 세마포어 집합에 있는 모든 세마포어의 semval 값을 arg.array의 값으로 설정

## 세마포어[6]

### □ 세마포어 연산: semop(2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
int semop(int semid, struct sembuf *sops, size_t nsops);
```

- sops : sembuf 구조체 주소
- nsops : sops가 가리키는 구조체 크기

세마포어 연산을 의미

```
struct sembuf {
    ushort_t    sem_num;
    short       sem_op;
    short       sem_flg;
};
```

### □ 세마포어 연산

- sembuf 구조체의 sem\_op 항목에 지정

```
if (sem_op < 0) {                /* 세마포어 잠금 */
    wait until semval >= | sem_op |;
    semval -= | sem_op |;
}
else if (sem_op > 0)             /* 세마포어 잠금 해제 */
    semval += sem_op;
else
    wait until semval is 0;
```

# 세마포어[7]

## 1. sem\_op가 음수 : 세마포어 잠금 기능 수행

- semval 값이 sem\_op의 절댓값과 같거나 크면 semval 값에서 sem\_op의 절댓값을 뺀다.
  - semval 값이 sem\_op 값보다 작고 sem\_flg에 IPC\_NOWAIT가 설정되어 있으면 semop 함수는 즉시 리턴
  - semval 값이 sem\_op 값보다 작는데 sem\_flg에 IPC\_NOWAIT가 설정되어 있지 않으면 semop 함수는 semncnt 값을 증가시키고 다음 상황을 기다린다.
- ① semval 값이 sem\_op의 절대값보다 같거나 커진다. 이 경우 semncnt 값을 감소하고 semval 값에서 sem\_op의 절대값을 뺀다.
  - ② 시스템에서 semid가 제거된다. 이 경우 errno가 EIDRM으로 설정되고 -1을 리턴한다.
  - ③ semop 함수를 호출한 프로세스가 시그널을 받는다. 이 경우 semncnt 값을 감소하고 시그널 처리 함수를 수행한다.

## 2. sem\_op가 양수면 이는 세마포어의 잠금을 해제하고 사용중이던 공유자원을 돌려준다. 이 경우 sem\_op 값이 semval 값에 더해진다.

## 3. sem\_op 값이 0일 경우

- semval 값이 0이면 semop 함수는 즉시 리턴한다.
- semval 값이 0이 아니고, sem\_flg에 IPC\_NOWAIT가 설정되어 있으면 semop 함수는 즉시 리턴한다.
- semval 값이 0이 아니고, sem\_flg에 IPC\_NOWAIT가 설정되어 있지 않으면 semop 함수는 semzcnt 값을 증가시키고 semval 값이 0이 되길 기다린다.



## [예제 10-7] (1) 세마포어 생성과 초기화

ex10\_7.c

```
<errno.h><sys/types.h><sys/ipc.h><sys/sem.h><unistd.h><stdlib.h><stdio.h>
09 union semun {
10     int val;
11     struct semid_ds *buf;
12     unsigned short *array;
13 };
14
15 int initsem(key_t semkey) {
16     union semun semunarg;
17     int status = 0, semid;
18
19     semid = semget(semkey, 1, IPC_CREAT | IPC_EXCL | 0600);
20     if (semid == -1) {
21         if (errno == EEXIST)
22             semid = semget(semkey, 1, 0);
23     }
24     else {
25         semunarg.val = 1;
26         status = semctl(semid, 0, SETVAL, semunarg);
27     }
28
29     if (semid == -1 || status == -1) {
30         perror("initsem");
31         return (-1);
32     }
33
34     return semid;
35 }
```

semun 공용체 선언

세마포어 생성 및 초기화 함수

세마포어 생성

세마포어 값을 1로 초기화

```
36
37 int semlock(int semid) {
38     struct sembuf buf;
39
40     buf.sem_num = 0;
41     buf.sem_op = -1;
42     buf.sem_flg = SEM_UNDO;
43     if (semop(semid, &buf, 1) == -1) {
44         perror("semlock failed");
45         exit(1);
46     }
47     return 0;
48 }
49
50 int semunlock(int semid) {
51     struct sembuf buf;
52
53     buf.sem_num = 0;
54     buf.sem_op = 1;
55     buf.sem_flg = SEM_UNDO;
56     if (semop(semid, &buf, 1) == -1) {
57         perror("semunlock failed");
58         exit(1);
59     }
60     return 0;
61 }
```

세마포어 잠금 함수

sem\_op 값을 음수로 하여 잠금기능 수행

세마포어 잠금 해제 함수

sem\_op 값을 양수로 하여 잠금해제기능 수행

```
63 void semhandle() {
64     int semid;
65     pid_t pid = getpid();
66
67     if ((semid = initsem(1)) < 0)
68         exit(1);
69
70     semlock(semid);
71     printf("Lock : Process %d\n", (int)pid);
72     printf("** Lock Mode : Critical Section\n");
73     sleep(1);
74     printf("Unlock : Process %d\n", (int)pid);
75     semunlock(semid);
76
77     exit(0);
78 }
79
80 int main(void) {
81     int a;
82     for (a = 0; a < 3; a++)
83         if (fork() == 0) semhandle();
84
85     return 0;
86 }
```

세마포어 생성 함수 호출

세마포어 잠금함수 호출

처리부분

세마포어 잠금 해제 함수 호출

자식 프로세스를 3개 만든다.





## [예제 10-7] 실행결과

### □ 세마포어 기능을 사용하지 않을 경우

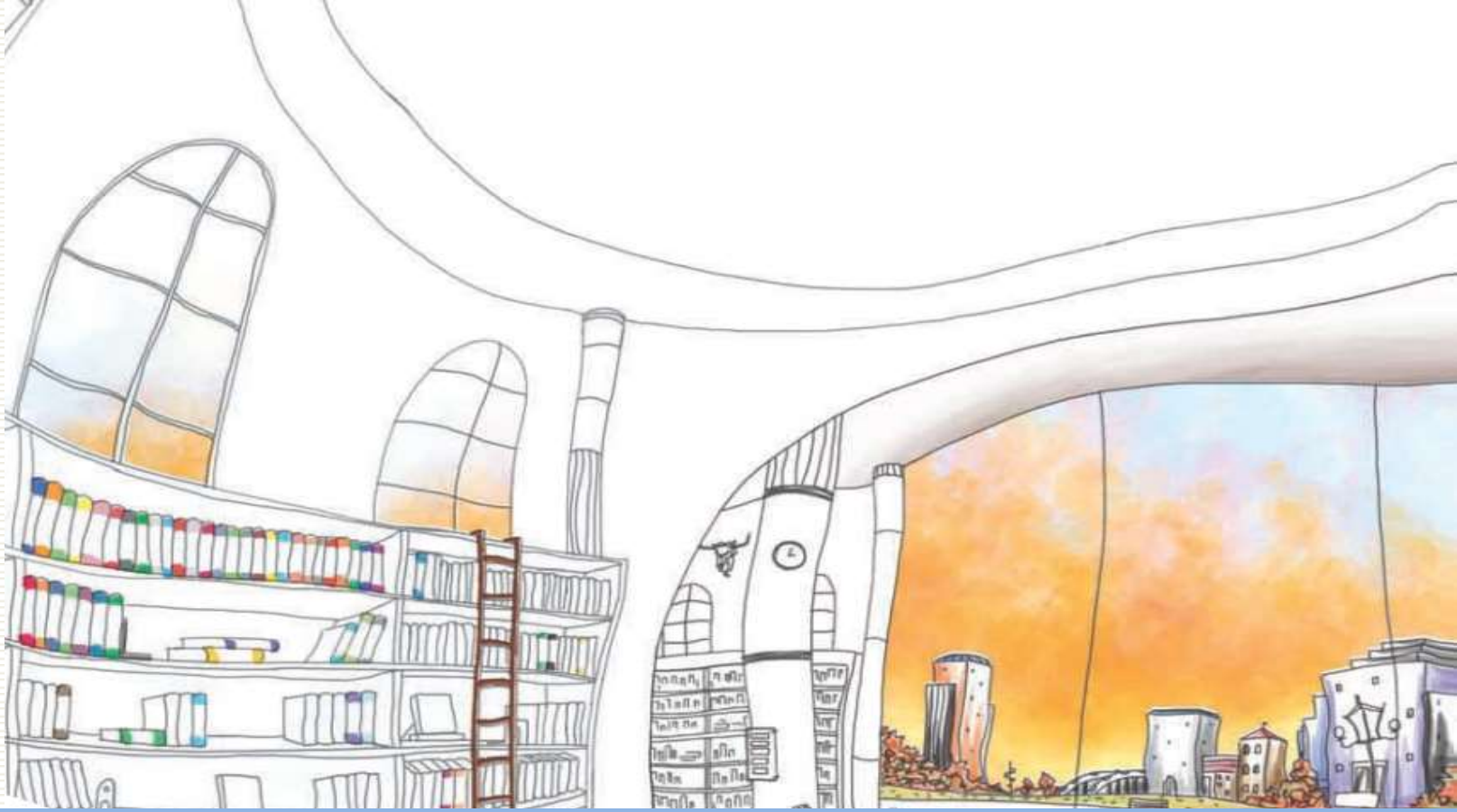
```
# ex10_7.out
Lock : Process 5262
** Lock Mode : Critical Section
Lock : Process 5263
** Lock Mode : Critical Section
Lock : Process 5264
** Lock Mode : Critical Section
Unlock : Process 5263
Unlock : Process 5262
Unlock : Process 5264
```

5262 프로세스가 처리부분을 실행하는 중에 다른 프로세스도 같이 수행된다.

### □ 세마포어 기능을 사용할 경우

```
# ex10_7.out
Lock : Process 5195
** Lock Mode : Critical Section
Unlock : Process 5195
Lock : Process 5196
** Lock Mode : Critical Section
Unlock : Process 5196
Lock : Process 5197
** Lock Mode : Critical Section
Unlock : Process 5197
```

5262 프로세스가 처리부분을 실행하는 중에 다른 프로세스는 실행하지 않고 차례로 실행한다.



# Thank You !

IT CookBook, 유닉스 시스템 프로그래밍