

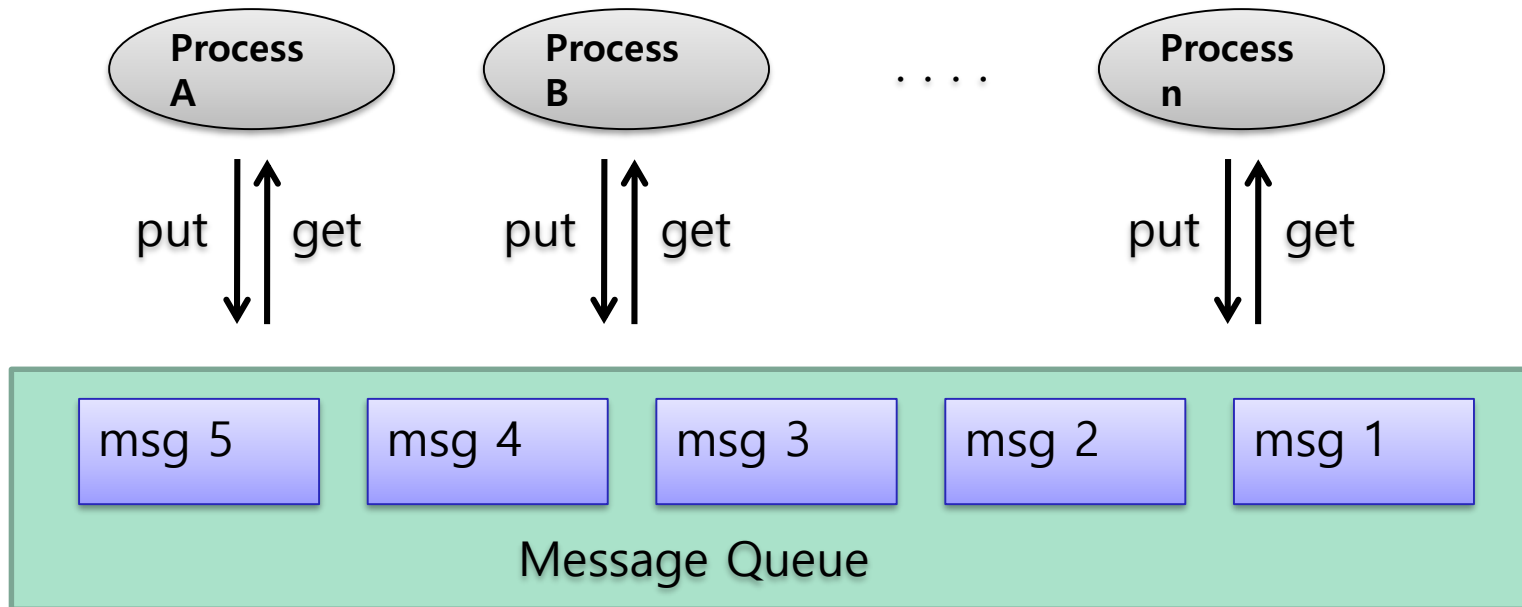
Advanced IPC

한양대학교 소프트웨어학부

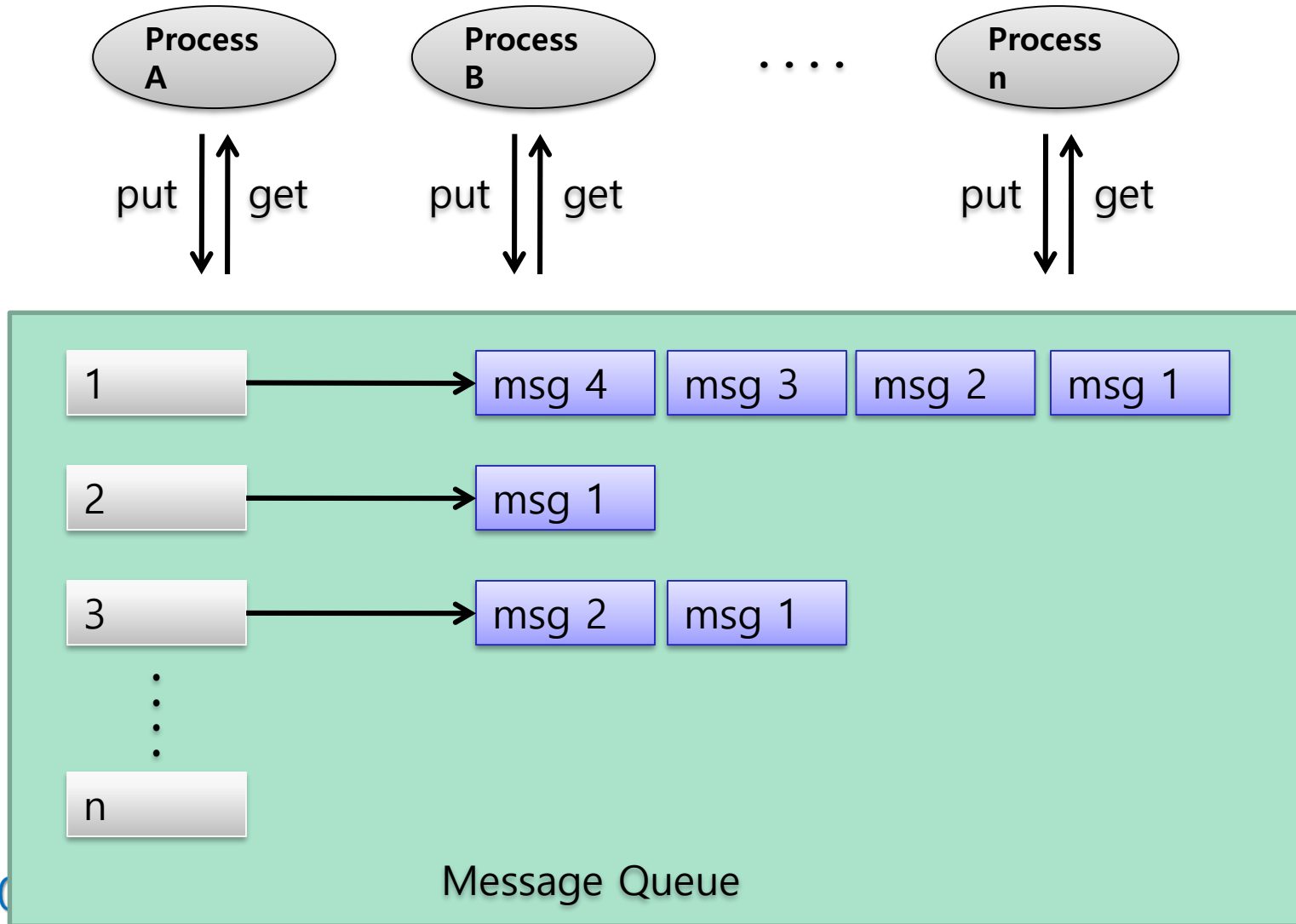
***Dept. of Division of Computer Science
Hanyang University***

Message Queue

- 스트림 채널 외에 “메시지 단위”의 송수신용 큐
- 메시지 전송에 우선순위 부여가 가능
- 메시지큐를 이용한 프로세스간 통신



타입이 있는 메시지 큐



Message Queue – msgget()

사용법

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

key : 메시지큐를 구분하기 위한 고유 키
msgflag : 메시지큐 생성시 옵션을 지정(bitmask 형태)

IPC_CREATE, IPC_EXCL 등의 상수와 파일 접근 권한 지정

msqid_ds 구조체
: 메시지큐가 생성될 때마다 메시지큐에 관한 정보를 담는
메시지큐 객체가 생성

마지막으로 송신 또는 수신한 프로세스 PID, 송수신 시간, 큐의 최대
바이트 수, 메시지큐 소유자 정보 등이 저장

msgflag 옵션

- IPC_CREATE
 - 동일한 key를 사용하는 메시지 큐가 존재하면 그 객체에 대한 ID를 정상적으로 리턴
 - 존재하지 않는다면 메시지큐 객체를 생성하고 ID를 리턴
- IPC_EXCL
 - 동일한 key를 사용하는 메시지 큐가 존재하면 -1을 리턴
 - 단독으로 사용하지 못하고 IPC_CREATE와 같이 사용해야 함
- IPC_PRIVATE
 - key가 없는 메시지큐 생성
 - 명시적으로 key 값을 정의하여 사용할 필요가 없는 경우 이용
 - 메시지큐 ID를 서로 공유할 수 있는 부모와 자식 프로세스 사이에 사용 가능
 - 외부의 다른 프로세스는 이 메시지큐에 접근 불가

Message Queue 객체

```
struct msqid_ds {
    struct ipc_perm msg_perm;
    struct msg *msg_first;
    struct msg *msg_last;
    time_t msg_stime;
    time_t msg_rtime;
    time_t msg_ctime;
    struct wait_queue *wwait;
    struct wait_queue *rwait;
    ushort msg_cytes;
    ushort msg_qnum;
    ushort msg_qbytes;
    ushort msg_lspid;
    ushort msg_lrpid;
};
```

// 메시지큐 접근권한
 // 처음 메시지
 // 마지막 메시지
 // 마지막 메시지 송신시각
 // 마지막 메시지 수신시각
 // 마지막으로 **change**가 수행된 시각

// 메시지큐 최대 바이트수
 // 마지막으로 **msgsnd**를 수행한 **PID**
 // 마지막으로 받은 **PID**

```
struct ipc_perm {
    key_t key;
    ushort udi;
    ushort gid;
    ushort cuid;
    ushort cgid;
    ushort mode;
    ushort seq;
};
```

// 해당 객체에 연관된 각종 관리 정보를 수록

// owner의 **eid**와 **egid**

// 생성자의 **eid**와 **egid**

// 접근모드의 하위 **9bits**
 // 순서번호(sequence number)

msgsnd()

사용법

```
int msgsnd(int msqid, struct msgbuf *msgp, size_t msgsz, int msgflg);  
struct msgbuf {  
    long mtype;           // 메시지타입 > 0  
    char mtext[1];        // 메시지데이터  
}
```

- 메시지를 큐에 넣을 때 사용
- mtype은 1 이상이어야 함
- msgbuf의 첫 4바이트는 반드시 long 타입
- mtext는 문자열, binary 등 임의의 데이터 사용가능
- msgflg는 0으로 한 경우 메시지큐 공간이 부족하면 블록됨
- msgflg를 IPC_NOWAIT로 하면 메시지큐 공간이 부족한 경우 블록되지 않고 EAGAIN 에러코드와 함께 -1을 리턴
- Return value
 - [성공시:0]
 - [실패시:-1]

msgrcv()

사용법

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

메시지큐로부터 메시지를 읽는 함수

msqid : 메시지큐 객체ID

msgp : 메시지큐에서 읽은 메시지를 저장하는 수신공간

msgsz : 수신공간의 크기

msgflg : 메시지가 없는 경우 취할 동작

- 0이면 대기
- IPC_NOWAIT이면 EAGAIN 에러코드와 -1을 리턴
- MSG_NOERROR로 설정하면 msgsz 크기만큼만 읽음
(읽은 메시지가 수신공간 크기보다 크면 E2BIG 에러가 발생)

msgtype

- 0: 타입의 구분없이 메시지큐에 입력된 순서대로 읽음
- 양수: 그 값을 갖는 메시지를 읽음
- 음수: 절대값보다 작거나 같은 것 중에서 최소값부터 순서대로 읽음

msgctl()

사용법

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

메시지큐에 관한 정보 읽기, 동작 허가 권한 변경, 메시지큐 삭제 등을 제어

- msqid: 메시지큐 객체ID
- cmd: 제어 명령 구분
 - IPC_STAT : 메시지큐 객체에 대한 정보를 buf에 넣도록 시스템에 지시
 - IPC_SET : r/w 권한, uid, egid, msg_qbyte를 변경하는 명령
 - IPC_RMID : 메시지큐를 삭제하는 명령
- buf: cmd 명령에 따라 동작
msqid_ds 구조의 구조를 저장

IPC_SET

- : r/w 권한, uid, egid, msg_qbyte만 변경이 가능
- : IPC_STAT 명령으로 메시지큐의 객체를 얻은 후 변경시키고 IPC_SET call

IPC_RMID

- : 삭제 명령을 내렸을 때 아직 읽지 않은 메시지가 있어도 즉시 삭제

Example - Message Queue (1) - header

```
1  /* prio_queue.h */
2
3  #include <stdio.h>
4  #include <stdlib.h>
5  #include <sys/types.h>
6  #include <sys/msg.h>
7  #include <string.h>
8  #include <sys/stat.h>
9  #include <errno.h>
10
11 #define MSGQKEY (key_t)0111 /* putty 사용시 각자 다르게 생성 */
12 #define PERMISSION 0777    /* 메세지큐 접근 권한 */
13 #define MAXLENGTH 100     /* 최대 메시지 길이 */
14 #define MAXPRIO 20        /* 최대 우선순위 => 클수록 늦게 */
15
16 struct msg_buf {
17     long mtype;
18     char mtext[MAXLENGTH + 1];
19 };
20
```

Example - Message Queue (2) - client

```
1  /* client_queue.c */
2
3  #include <stdio.h>
4  #include <stdlib.h>
5  #include <unistd.h>
6  #include "prio_queue.h"
7
8  int msg_put(int msgq_id, char *request, int prio)
9  {
10     int len;
11     struct msg_buf req_msg;
12
13     if ((len = strlen(request)) > MAXLENGTH) {
14         perror("[c]request name too long");
15         return -1;
16     }
17
18     if ((prio > MAXPRIO) || (prio < 0)) {
19         perror("[c]wrong priority\n");
20         return -1;
21     }
22     req_msg.mtype = (long)prio;
23     strncpy(req_msg.mtext, request, MAXLENGTH);
24
25     if (msgsnd(msgq_id, &req_msg, len, 0) == -1) {
26         perror("[c]message send failed");
27         return -1;
28     } else return 0;
29 }
```

Example - Message Queue (3) - client

```

31 int main(int argc, char* argv[])
32 {
33     int msg_prio, msgq_id, running = 1;
34     char request[MAXLENGTH + 1];
35
36     msgq_id = msgget(MSGQKEY, IPC_CREAT|PERMISSION);
37
38     printf("%d\n", msgq_id);
39
40     if (msgq_id == -1) {
41         perror("[c]msg queue create failed");
42         exit(1);
43     }
44     while(running) {
45         strncpy(request, argv[1], MAXLENGTH);
46         printf("[c]argv[1]: %s\n", request);
47         msg_prio = atoi(argv[2]); /* 문자열을 숫자로 변환 */
48         printf("[c]argv[2]: %d\n", msg_prio);
49
50         if (msg_put(msgq_id, request, msg_prio) < 0) {
51             perror("[c]msg send failed");
52             exit(1);
53         }
54
55         if (!strcmp(request, "end")) { /* 끝내고자 할 때 : end와 20을 입력 */
56             printf("[c]>>> NULL <<<<\n");
57             strcpy(request, "end");
58             msg_prio = MAXPRI0;
59
60             if (msg_put(msgq_id, request, msg_prio) < 0) {
61                 perror("[c]msg send failed");
62                 exit(1);
63             }
64         }
65         running = 0;
66     }
67     exit(0);
68 }

```

Example - Message Queue (4) - server

```

1  /* server_queue.c */
2
3  #include <stdio.h>
4  #include <stdlib.h>
5  #include <unistd.h>
6  #include "prio_queue.h"
7
8  int msg_service(int msgq_id) {
9      int len;
10     struct msg_buf req_msg;
11
12     if ((len = msgrcv(msgq_id, &req_msg, MAXLENGTH, (-1*MAXPRIO), MSG_NOERROR)) == -1) {
13         perror("[s]message rcv failed");
14         return -1;
15     } else {
16         req_msg.mtext[len] = '\0'; /* 문자열 끝에 널 문자 삽입 */
17         printf("[s]-----> %s", req_msg.mtext);
18
19         if (strcmp(req_msg.mtext, "end") == 0) { /* 받은 문자열이 'end' 일 경우 */
20             printf("\n[s]!!!!!!!\n");
21             return 1;
22         } else {
23             printf("\n[s]priority: %ld name:%s\n", req_msg.mtype, req_msg.mtext);
24             return 0;
25         }
26     }
27 }

```

Example - Message Queue (5) - server

```
29 int main(void) {
30     int msg_prio, msgq_id, re_value, running = 1;
31
32     msgq_id = msgget(MSGQKEY, PERMISSION | IPC_CREAT); /* 메시지 큐 생성 */
33
34     if (msgq_id == -1) {
35         perror("[s]msg queue create failed");
36         exit(1);
37     }
38
39     while (running) {
40         re_value = msg_service(msgq_id);
41
42         if (re_value < 0) {
43             perror("[s]msg service failed");
44             exit(1);
45         } else if (re_value == 1) running = 0;
46     }
47
48     if (msgctl(msgq_id, IPC_RMID, 0) == -1) {
49         perror("[s]msgq remove failed");
50         exit(1);
51     }
52 }
```

Semaphore

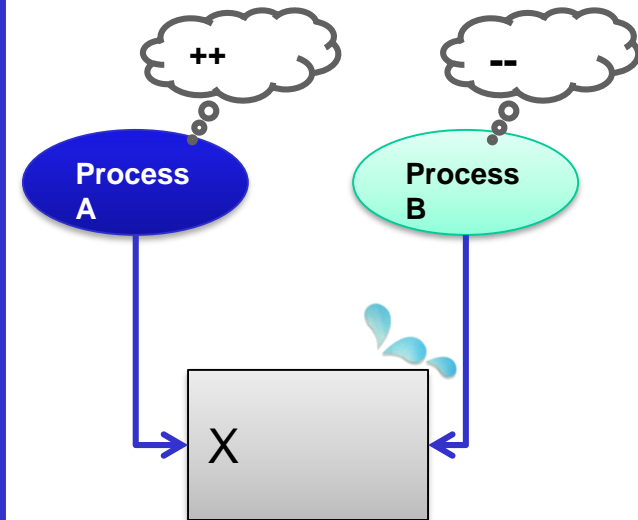
- 프로세스간 통신에서 발생할 수 있는 동기화 문제를 해결하기 위해 사용
- 동기화 문제 예

Process A의 작업:

```
{
    printf("A: before increase x=%d\n", x);
    x++;
    printf("A: after increase x=%d\n", x);
}
```

Process B의 작업:

```
{
    printf("B: before decrease x=%d\n", x);
    x--;
    printf("B: after decrease x=%d\n", x);
}
```



Semaphore (cont'd)

- 동기화 문제 해결 방법

공유데이터를 access하는 프로세스 수를 한 순간에 하나로 제한
Semaphore를 사용하여 제한할 수 있음

- 동작 방법

공유데이터에 접근하기 전에 **semaphore s의 값을 확인**

- 1이면 s를 0으로 변경하고 access
- 0 이면 대기
- access가 끝나면 s값을 1로 다시 변경

- Semaphore 값은 최대 5를 가질 수 있음

1, 0 은 binary semaphore

Semaphore – semget

사용법

```
int semget(key_t key, int nsemid, int semflg);
```

정상적으로 호출이 성공하면 semaphore 집합 식별자라는 메시큐 큐 식별자와 유사한 역할을 하는 값이 돌아옴 – [semid]

key : 세마포어를 구분하기 위한 키
struct semid_ds 구조체에 정보를 저장
다른 프로세스는 이 키를 알아야 사용할 수 있음

nsemid : 세마포어 집합을 구성하는 멤버의 수
3으로 설정하면 3개의 세마포어 집합을 얻음

semflg : 세마포어 생성 옵션, 세마포어 객체에 대한 접근 권한

Semaphore – semid structure

메세지 큐와 마찬가지로, 커널은 각각의 semaphore 집합을 위한 특별한 내부 자료 구조를 관리함

```
struct semid_ds {  
    struct ipc_perm sem_perm;           // 접근 허가내용, ipc.h  
    time_t sem_otime;                  // 최근 세마포어 조작시각  
    time_t sem_ctime;                  // 최근 변경 시각  
    struct sem *sem_base;               // 첫 세마포어 포인터  
    struct wait_queue *eventn;  
    struct wait_queue *eventz;  
    struct sem_undo *undo;  
    ushort sem_nsems;                  // 세마포어 멤버수  
};
```

Semaphore – semflg

- IPC_CREAT
 - 같은 key값을 사용하는 세마포어가 존재하면 해당 객체에 대한 ID 리턴
 - 같은 key값의 세마포어가 존재하지 않으면 새로운 세마포어를 생성하고 그 ID를 리턴
- IPC_EXCL
 - 같은 key값을 사용하는 세마포어가 존재하면 semget() 호출은 실패하고 -1을 리턴
 - IPC_CREAT와 같이 사용해야 함
- IPC_PRIVATE
 - key가 없는 세마포어를 생성
 - 명시적으로 key 값을 사용할 필요가 없는 경우에 사용
 - 세마포어 생성후 fork()를 호출하면 자식 프로세스는 세마포어 객체의 ID를 상속받으므로 접근이 가능

Semaphore – semop

사용법

```
int semop(int semid, struct sembuf *operations, unsigned nsops);
```

기본적인 세마포어 연산을 실제로 수행하는 시스템 호출

- semid : 세마포어 ID
- operations : 몇 번째 멤버 세마포어를 연산할지 구분하는 번호
sembuf 구조체 사용
- nsops : operations가 몇 개의 리스트를 가지는지 명시

```
struct sembuf {
    short sem_num; // 멤버 세마포어 번호(0번이 첫 번째 멤버)
    short sem_op;  // 세마포어 연산내용
    short sem_flg; // 조작 플래그
};
```

Semaphore – structure

- `sem_num`
 - 세마포어 집합 중 몇 번째 멤버 세마포어를 연산할지 구분하는 번호
 - 첫 번째 멤버 세마포어는 0
- `sem_op`
 - 증가 또는 감소 시킬 값
- `sem_flg`
 - 0, `IPC_NOWAIT`, `SEM_UNDO` 등을 bitmask 형태로 취함
 - 0
 - 디폴트인 블로킹 모드로 `semop()`를 수행
 - 어떤 세마포어 값을 N만큼 감소 시키려 할 때 현재값이 N-1 이하면 세마포어 값이 N 이상이 될 때까지 블록
 - `IPC_NOWAIT`
 - 세마포어 값이 부족해도 블록되지 않고 리턴
 - 리턴 값은 -1이고 에러코드는 `EAGAIN`
 - `SEM_UNDO`
 - 프로세스의 종료 시 커널은 해당 세마포어 연산을 취소

Semaphore – semctl

사용법

```
int semctl(int semid, int member_index, int cmd, union semun semarg);
```

세마포어의 사용 종료, 세마포어 값 읽기 및 설정, 특정 멤버 세마포어를 기다리는 프로세스의 수 확인

- semid : 제어할 대상의 세마포어 ID
- member_index : 세마포어 멤버번호
- cmd : 수행할 동작
- semarg : cmd의 종류에 따라 다르게 사용되는 인자 (semun 타입)

union semun { // 설정 또는 값을 구하는 변수

int val;	// SETVAL을 위한 값
struct semid_ds buf;	// IPC_STAT, IPC_SET을 위한 버퍼
unsigned short int *array;	// GETALL, SETALL을 위한 배열
struct seminfo *__buf;	// IPC_INFO를 위한 버퍼
void *__pad;	// dummy

```
};
```

Semaphore – cmd

- IPC_STAT

- semid_ds 타입의 세마포어 객체를 얻어오는 명령
- union semun semarg 인자에 세마포어 객체가 리턴
- semctl() 함수의 member_index 인자는 사용되지 않음

```
struct semid_ds semobj;  
union semun semarg;  
semarg.buf = &semobj;  
semctl(semid, 0, IPC_STAT, semarg);
```

- SETVAL

- 공유데이터의 수를 설정해 주는 작업(세마포어 객체 초기화)
- semarg에 설정할 값을 지정하여 `semarg.val` 변수에 입력

```
union semun semarg;  
unsigned short semvalue = 10;  
semarg.val = semvalue;  
semctl(semid, 2, SETVAL, semarg);
```

Semaphore – cmd (cont'd)

- SETALL

- 세마포어 집합내의 모든 세마포어의 값을 초기화하는 명령
- semarg.array 인자에 초기값을 배열 형태로 지정
- member_index는 사용하지 않음

```
unsigned short values[] = {3, 14, 1, 25};  
union semun semarg;  
semarg.array = values;  
semctl(semid, 0, SETALL, semarg);
```

- GETVAL

- 특정 멤버 세마포어의 현재 값을 얻어오는 명령

```
N = semctl(semid, 2, GETVAL, 0);
```


Semaphore – cmd (cont'd)

- GETALL

- 모든 멤버 세마포어의 현재 값을 읽는데 사용

```
union semun semarg;  
unsigned short semvalues[3];  
semarg.array = semvalues;  
semctl(semid, 0, GETALL, semarg);  
for (i=0; i<3; i++)  
    printf("%d번 멤버 세마포어의 값= %d\n", i, semvalue[i]);
```

- GETNCNT

- 세마포어 값이 현재보다 더 큰 값을 갖기를 기다리는 프로세서의 수를 얻는데 사용

```
semctl(semid, member_index, GETNCNT, 0);
```

Semaphore – cmd (cont'd)

- GETPID

- 특정 멤버 세마포어에 대한 마지막으로 semop() 함수를 수행한 프로세스의 PID를 얻는데 사용

```
int pid = semctl(semid, member_index, GETPID, 0);
```

- IPC_RMID

- 세마포어를 삭제하는 명령

```
semctl(semid, 0, IPC_RMID, 0);
```

Example – Semaphore (1)

```

1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #include <string.h>
4  #include <unistd.h>
5  #include <errno.h>
6  #include <sys/types.h>
7  #include <fcntl.h>
8  #include <sys/ipc.h>
9  #include <sys/sem.h>
10
11 void errquit(char *msg)
12 {
13     perror(msg);
14     exit(0);
15 }
16
17 #define PEN 0
18 #define NOTE 1
19
20 /* 세 마포어 조작 */
21 struct sembuf increase[] = { {0, +1, SEM_UNDO}, {1, +1, SEM_UNDO} };
22 struct sembuf decrease[] = { {0, -1, SEM_UNDO}, {1, -1, SEM_UNDO} };
23
24 /* 세 마포어 초기값 : 연필 한 자루와 노트 두 권 */
25 unsigned short seminitval[] = { 1, 2 };
26
27 union semnu {
28     int val;
29     struct semid_ds *buf;
30     unsigned short int *array;
31     struct seminfo *_buf;
32 } semarg;
33
34 int semid; /* 세 마포 ID */
35 void do_work(); /* 각 프로세스가 수행할 작업 */
36

```



Example - Semaphore (2)

```
37 int main(int argc, char* argv[])
38 {
39     semid = semget(0x1234, 2, IPC_CREAT | 0600);
40     if (semid == -1)
41         errquit("semget");
42
43     /* 세마포어 초기화 */
44     semarg.array = seminitval;
45     if (semctl(semid, 0, SETALL, semarg) == -1)
46         errquit("semctl");
47
48     /* 표준출력 non-buffering */
49     setvbuf(stdout, NULL, _IONBF, 0);
50
51     /* 총 4개의 프로세스 생성 */
52     fork(); fork();
53
54     do_work();
55     /* 세마포어 삭제 */
56     semctl(semid, 0, IPC_RMID, 0);
57
58     return 0;
59 }
60
```

Example - Semaphore (3)

```
61 void do_work()
62 {
63     int count = 0;
64
65     while (count < 3) {
66         semop(semid, &decrease[PEN], 1);
67         printf("[pid: %5d]연필을 들고 \n", getpid());
68
69         semop(semid, &decrease[NOTE], 1);
70         printf("[pid: %5d]노트를 열고 \n", getpid());
71
72         printf("[pid: %5d]공부 시작 \n", getpid());
73
74         semop(semid, &increase[PEN], 1);
75         printf("[pid: %5d]연필을 내려 놓음 \n", getpid());
76
77         semop(semid, &increase[NOTE], 1);
78         printf("[pid: %5d]노트를 닫음 \n\n", getpid());
79
80         sleep(1);
81         count++;
82     }
83 }
```

Shared Memory

- 공유메모리
 - 프로세스들이 공통으로 사용할 수 있는 메모리 영역
 - 특정 메모리 영역을 다른 프로세스와 공유하여 프로세스간 통신이 가능
 - 데이터를 한 번 읽어도 데이터가 계속 남아 있음
 - 같은 데이터를 여러 프로세스가 중복하여 읽어야 할 때 효과적

Shared Memory - shmget

사용법

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

int 타입의 공유메모리 ID를 리턴

- struct shmid_ds 구조체에 정보를 저장

key : 새로 생성될 공유메모리를 식별하기 위한 값

- 다른 프로세스가 접근하기 위해서는 이 키 값을 알아야 함

shmflg : 공유메모리 생성 옵션

- bitmask 형태의 인자
- IPC_CREAT, IPC_EXCL, 파일접근권한

Shared Memory - shmflg

- IPC_CREAT를 설정한 경우
 - 같은 key값을 사용하는 공유메모리가 존재하면 해당 객체에 대한 ID를 리턴
 - 같은 key값의 공유메모리가 존재하지 않으면 새로운 공유메모리를 생성하고 그 ID를 리턴
- IPC_EXCL 과 IPC_CREAT를 같이 설정한 경우
 - 같은 key값을 사용하는 공유메모리가 존재하면 shmget() 호출은 실패하고 -1을 리턴
 - IPC_CREAT와 같이 사용해야 함
- IPC_PRIVATE
 - key값이 없는 공유메모리를 생성
 - 명시적으로 key값을 사용할 필요가 없는 경우에 사용
 - 공유메모리 ID를 서로 공유할 수 있는 부모와 자식 프로세스 사이에 사용가능
 - 외부의 다른 프로세스는 이 공유메모리에 접근 불가

Shared Memory - shmid_ds 구조체

```

sturct shmid_ds {
    struct ipc_perm shm_perm;           // 동작허가사항
    int shm_segsz;                      // 세그먼트의 크기
    (bytes)time_t shm_atime;            // 마지막attach 시각
    time_t shm_dtime;                  // 마지막detach 시각
    time_t shm_ctime;                  // 마지막change 시각
    unsigned short shm_cpid;           // 생성자의 PID
    unsigned short shm_lpid;           // 마지막접근자의 PID
    short shm_nattch;                  // 현재attaches no.

    // 아래는 private
    unsigned short shm_npages;          // 세그먼트의크기(pages)
    unsigned long *shm_pages;           // array of ptrs to frames ->SHMMAX
    sturct vm_area_struct *attaches;    // descriptors for attaches
};

```

Shared Memory - shmat

사용법

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

공유메모리 생성 후 실제 사용 전 물리적 주소를 자신의 프로세스의 가상메모리 주소로 매핑

- shmid : 공유메모리 객체 ID
- shmaddr : 첨부시킬 프로세스의 메모리주소
 - 0 : 커널이 자동으로 빈 공간을 찾아서 처리
- shmflg : 공유메모리옵션
 - 0 : 읽기/쓰기모드
 - SHM_RDONLY : 읽기전용
- 호출 성공 시 첨부된 주소를 리턴, error 시 NULL 포인터를 리턴

```
int shmid = shmget(0x1234, 1023, IPC_CREAT | 0600);
(void *)myaddr = shmat(shmid, (void *)0, 0);
if (myaddr == (void *)-1) {
    perror("공유메모리를 attach하지 못했습니다.\n");
    exit(0);
}
```

Shared Memory - shmdt

사용법

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

자신이 사용하던 메모리 영역에서 공유메모리를 분리

- shmaddr : shmat()가 리턴했던 주소, 현재 프로세스에 첨부된 공유메모리의 시작주소
- 공유메모리의 분리가 공유메모리의 삭제를 의미하지는 않음
 - 다른 프로세스는 계속 그 공유메모리를 사용할 수 있음
- shmid_ds 구조체의 shm_nattach 멤버변수
 - shmat()로 공유메모리를 첨부하면 1 증가
 - 공유메모리를 분리하면 1 감소

Shared Memory - shmctl

사용법

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

• 공유메모리의 정보 읽기, 동작 허가 권한 변경, 공유메모리 삭제 등의 공유메모리 제어

- shmid : 공유메모리객체ID
- cmd : 수행할 명령
 - IPC_STAT : 공유메모리 객체에 대한 정보를 얻어 오는 명령
 - IPC_SET : r/w 권한, euid, eguid를 변경하는 명령
 - IPC_RMID : 공유메모리를 삭제하는 명령
- buf : cmd 명령에 따라 의미가 변경
 - 공유메모리 객체 정보를 얻어오는 명령: 얻어온 객체를 buf에 저장
 - 동작 허가 권한을 변경하는 명령: 변경할 내용을 저장
- 여러 프로세스가 병행하여 쓰기/읽기 작업을 수행하면 동기화 문제가 발생할 수 있음
 - 하나의 공유데이터를 둘 이상의 프로세스가 동시에 접근함으로써 발생할 수 있는 문제
 - 데이터의 값이 부정확하게 사용되는 문제가 있음

Example – Shared Memory

```

1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3 #include <string.h>
4 #include <unistd.h>
5 #include <sys/ipc.h>
6 #include <sys/shm.h>
7 int main(void)
8 {
9     int shmid, pid, *cal_num;
10    void *shared_memory = (void *)0;
11
12    /* 공유 메모리 공간 생성 */
13    shmid = shmget((key_t)1234, sizeof(int), 0666|IPC_CREAT);
14
15    if (shmid == -1) {
16        perror("shmget failed: ");
17        exit(0);
18    }
19
20    /* 공유 메모리를 사용하기 위해 프로세스 메모리에 붙인다 */
21    shared_memory = shmat(shmid, (void *)0, 0);
22    if (shared_memory == (void *)-1) {
23        perror("shmat failed: ");
24        exit(0);
25    }
26
27    cal_num = (int *)shared_memory;
28    if ((pid = fork()) == 0) {
29        *cal_num = 1;
30        while(1) {
31            *cal_num = *cal_num + 1;
32            printf("[CHILD] %d\n", *cal_num);
33            sleep(1);
34        }
35    } else if (pid > 0) {
36        while(1) {
37            sleep(1);
38            printf("[PARENT] %d\n", *cal_num);
39        }
40    }
41 }

```



Shared Memory - 응용실습

- Shared Memory 실습 코드를 이용하여, 자식 프로세스는 SIGINT 시그널을 받는 즉시, shmctl을 이용하여 메모리에서 사용하였던 공유 메모리를 제거하는 프로그램을 작성하시오!
(단, 부모 프로세스는 SIGINT 시그널의 처리를 SIG_IGN로 등록하고, 자식 프로세스 종료되는 것을 확인한 후 정상 종료하도록 프로그램 작성)

Advanced IPC 함수명의 유사성

	Message Queue	Shared Memory	Semaphore
1. IPC 할당방법	msgget()	shmget()	semget()
2. IPC 제어 방법 (상태 변경, 해제)	msgctl()	shmctl()	semctl()
3. IPC 작동방법	msgsnd()	shmat()	semop()
	msgrcv()	shmdt()	

Q & A

- Thank you :)