

고급 프로세스간 통신 #1

Record Locking

- 여러 프로세스가 동시에 한 파일에 접근하는 경우 경주 상황(race condition)이 발생할 수 있음
- 한가지 해결 방안 : Record locking
 - 파일의 일부분을 잠그는 행위
- fcntl을 이용

```
#include <fcntl.h>
int fcntl(int filedes, int cmd, struct flock* ldata);
```

 - cmd
 - F_GETLK
 - ldata를 통해 전달된 데이터에 기반한 록 정보를 얻는다
 - F_SETLK
 - 파일에 록을 적용하고, 불가능하면 return
 - F_SETLKW
 - 파일에 록을 적용하고, 다른 프로세스가 소유 중이면 sleep
 - 나중에 시그널에 의해 인터럽트 될 수 있음
 - struct flock의 주요 member
 - l_type : 록 유형 { F_RDLCK | F_WRLCK | F_UNLCK }
 - l_whence : lseek와 마찬가지로 변위 유형 { SEEK_CUR | ... }
 - l_start
 - l_len
 - l_pid : F_GETLK의 경우에만 유효하며, 기존에 록을 지정한 프로세스 id

flock Sample Code #1

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

void main()
{
    int fd;
    struct flock my_lock;

    my_lock.l_type = F_WRLCK;
    my_lock.l_whence = SEEK_SET;
    my_lock.l_start = 0;
    my_lock.l_len = 10;

    fd = open("locktest", O_RDWR);

    if (fcntl(fd, F_SETLK, &my_lock) == -1) {
        perror("parent : locking");
        exit(1);
    }
    printf("parent : locked record\n");

    switch (fork()) {
        case -1:
            perror("fork");
            exit(2);
        case 0 :
            my_lock.l_len = 5;
            if (fcntl(fd, F_SETLK, &my_lock) == -1) {
                perror ("child : locking");
                exit(3);
            }
            printf("child : locked\n");
            printf("child : exiting\n");
            exit(0);
    }

    sleep(5);
    printf("parent : exiting\n");
}
```

flock Sample Code #2

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

void main()
{
    int fd;
    struct flock my_lock;

    my_lock.l_type = F_WRLCK;
    my_lock.l_whence = SEEK_SET;
    my_lock.l_start = 0;
    my_lock.l_len = 10;

    fd = open("locktest", O_RDWR);

    if (fcntl(fd, F_SETLKW, &my_lock) == -1) {
        perror("parent : locking");
        exit(1);
    }
    printf("parent : locked record\n");
```

```
switch (fork()) {
    case -1:
        perror("fork");
        exit(2);
    case 0 :
        my_lock.l_len = 5;
        if (fcntl(fd, F_SETLKW, &my_lock) == -1) {
            perror ("child : locking");
            exit(3);
        }
        printf("child : locked\n");
        printf("child : exiting\n");
        exit(0);
    }

    sleep(5);
    my_lock.l_type = F_UNLCK;
    if (fcntl(fd, F_SETLKW, &my_lock) == -1) {
        perror("parent : unlocking");
        exit(4);
    }
    printf("parent : exiting\n");
    exit(0);
}
```

Record Locking 교착

- 2개의 프로세스 사이에 하나의 파일에 대한 접근은 배타적으로 이루어질 수 있음
- 그러나 2개의 프로세스가 2개의 파일에 대한 록이 필요한 경우, 각각 하나의 파일에 대한 록을 가지고 다른 파일에 대한 록을 기다리는 교착 상태가 일어날 수 있음
- 따라서 이에 대한 대비(timeout 매커니즘 등)가 있어야 함
- 다음 예제 실행 예

```
A: lock succeeded (proc 7070)
parent : sleeping
B: lock succeeded (proc 7071)
D: Deadlock situation detected/avoided
C: lock succeeded (proc 7071)
child : exiting
```
- 운영체제에서 “deadlock detected/avoided” 절차로 종료

flock Sample Code #3

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

void main()
{
    int fd;
    struct flock first_lock;
    struct flock second_lock;

    first_lock.l_type = F_WRLCK;
    first_lock.l_whence = SEEK_SET;
    first_lock.l_start = 0;
    first_lock.l_len = 10;

    second_lock.l_type = F_WRLCK;
    second_lock.l_whence = SEEK_SET;
    second_lock.l_start = 10;
    second_lock.l_len = 5;

    fd = open("locktest", O_RDWR);

    if (fcntl(fd, F_SETLKW, &first_lock) == -1) {
        perror("A");
        exit(1);
    }

    printf("A: lock succeeded (proc %d)\n", getpid());

    switch (fork()) {
        case -1:
            perror("error on fork");
            exit(2);
```

```
        case 0 :
            if (fcntl(fd, F_SETLKW, &second_lock) == -1) {
                perror("B");
                exit(3);
            }

            printf("B: lock succeeded (proc %d)\n", getpid());

            if (fcntl(fd, F_SETLKW, &first_lock) == -1) {
                perror("C");
                exit(4);
            }

            printf("C: lock succeeded (proc %d)\n", getpid());

            printf("child : exiting\n");
            exit(0);
        default :
            printf("parent : sleeping\n");
            sleep(10);

            if (fcntl(fd, F_SETLKW, &second_lock) == -1) {
                perror("D");
                exit(5);
            }

            printf("D: lock succeeded (proc %d)\n", getpid());
    }

    printf("parent : exiting\n");
    exit(0);
}
```

고급 IPC 설비

- Unix에서 제공하는 고급 IPC 설비

- 메시지 전달
- 세마포어
- 공유 메모리

- IPC 설비 키

- UNIX 상의 IPC 설비들을 구별하기 위한 값
- key_t 타입
- 파일 경로에 연관된 정보에 기반한 키 값을 돌려주는 함수

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

```
key_t ftok(const char *path, int id);
```

- IPC get 연산

- mqid = msgget((key_t) 0100, 0644, |IPC_CREAT | IPC_EXEC);
- semget
- shmget

- IPC 제어 연산

- msgctl, semctl, shmctl

- IPC 설비 상태 구조

- 주요 구성원
 - uid_t cuid;
 - gid_t cgid;
 - uid_t uid;
 - gid_t gid;
 - mode_t umode;

메시지 전달(1)

■ msgget

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

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

■ permflags

■ IPC_CREAT

- key에 해당하는 메시지 큐가 존재하지 않으면 생성, 이 플래그가 없는 경우 이미 메시지 큐가 있는 경우에만 메시지 큐 식별자를 반환

■ IPC_EXCL

- IPC_CREAT와 동시에 쓰는 경우, 이미 key에 해당하는 메시지 큐가 존재하는 경우 -1, errno는 EEXIST 값이 저장됨

■ msgsnd

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

```
int msgsnd(int mqid, const void *message, size_t size, int flags);
```

■ mqid가 가리키는 큐에 메시지 추가

■ message 형태는 다음을 따라야 함

```
struct mmsg {
```

```
    long mtype;          /* long int라는 사실에 주목할 것 ! */
```

```
    char mtext[SOMEVALUE];
```

■ flags

- 0 : 메시지를 보낼 때 필요한 자원이 없는 경우(큐의 전체 길이가 시스템 최대값 초과) 수면
- IPC_NOWAIT : 메시지를 전달할 수 없는 경우 바로 return (복귀값 -1, errno EAGAIN)

메시지 전달(2)

■ msgrcv

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

```
int msgrcv(int mqid, void *message, size_t size, long msg_type, int flags);
```

- mqid가 가리키는 큐에서 메시지를 읽고 큐에서 제거
- message : 받아들일 메시지를 저장할 장소
- size : 저장할 수 있는 최대 길이
- msg_type : 어떤 메시지를 받아들일지 결정
 - 0 : 가장 일찍 들어온 메시지
 - 양수값 : msg_type이 해당 값을 갖는 첫번째 메시지
 - 음수값 : msg_type의 절대 값보다 작거나 같은 것 중 최소값을 갖는 첫 번째 메시지 (숫자가 작을수록 높은 우선 순위)
- flags
 - IPC_NOWAIT가 없는 경우 : 메시지를 받을 수 없는 경우 수면 상태
 - IPC_NOWAIT : 메시지를 받을 수 없는 경우 바로 return (복귀값 -1, errno EAGAIN)
 - MSG_NOERROR : 메시지 내용이 size보다 큰 경우 초과분을 잘라내고 정상 처리
 - MSG_NOERROR가 없는데 길이가 size보다 큰 경우 : msgrcv 실패

mqueue Sample Code #1(1)

```
/* mq.h */

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/msg.h>
#include <string.h>
#include <errno.h>

#define QKEY (key_t) 0100
#define QPERM 0660

#define MAX_NAME_LENGTH 50
#define MAX_PRIORITY 10

typedef struct {
    long mtype;
    char mtext[MAX_NAME_LENGTH + 1];
} q_entry;
```

mqueue Sample Code #1(2)

```
#include "mq.h"

int enter_q (char *objname, int priority)
{
    int len, s_qid;
    mq_entry s_entry;

    if ((len = strlen(objname)) > MAX_NAME_LENGTH) {
        fprintf(stderr, "name too long\n");
        return (-1);
    }

    if ((priority > MAX_PRIORITY) || (priority < 0)) {
        fprintf(stderr, "invalid priority level\n");
        return(-2);
    }

    if ((s_qid = msgget(QKEY, IPC_CREAT | QPERM)) == -1) {
        perror("msgget failed");
        return (-3);
    }

    s_entry.mtype = (long) priority;
    strncpy(s_entry.mtext, objname, MAX_NAME_LENGTH);

    if (msgsnd(s_qid, (void *)&s_entry, (size_t) len, 0) == -1) {
        perror("msgsnd failed");
        return (-4);
    }
    else
        return(0);
}
```

```
void main(int argc, char **argv)
{
    int priority;

    if (argc != 3) {
        fprintf(stderr, "usage : %s objname priority\n", argv[0]);
        exit(1);
    }

    if (((priority = atoi(argv[2])) <= 0) || (priority > MAX_PRIORITY))
    {
        fprintf(stderr, "invalid priority\n");
        exit(2);
    }

    if (enter_q(argv[1], priority) < 0) {
        fprintf(stderr, "enter failure\n");
        exit(3);
    }

    exit(0);
}
```

mqueue Sample Code #1(3)

```
#include "mq.h"

void main()
{
    int mlen, r_qid;
    mq_entry r_entry;

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

    for (;;) {
        if ((mlen = msgrcv(r_qid, &r_entry, sizeof(mq_entry), (-1 * MAX_PRIORITY), MSG_NOERROR)) == -1) {
            perror("msgrcv failed");
            exit(-2);
        }
        else {
            r_entry.mtext[mlen] = '\0';
            printf("\nPriority : %ld \tName : %s\n", r_entry.mtype, r_entry.mtext);
        }
    }
}
```

mqueue Sample Code 실행 예

```
cara% client test1 7  
cara% client test2 2  
cara% client test3 6  
cara% client test4 1  
cara% client test5 8  
cara% client test6 4  
cara% server
```

Priority : 1 Name : test4

Priority : 2 Name : test2

Priority : 4 Name : test6

Priority : 6 Name : test3

Priority : 7 Name : test1

Priority : 8 Name : test5

^Ccara%

메시지 제어

■ msgctl

■ 3가지 목적

- 메시지 큐의 상태정보 얻기
- 메시지 큐에 관련된 제한 변경
- 시스템 상에서 큐를 통째로 제거

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

```
int msgctl(int mqid, int command, struct msqid_ds *msgq_stat);
```

- mqid : 유효한 메시지 큐 식별자
- msqid_ds 주요 구성원
 - struct ipc_perm msg_perm; /* 소유권 - 허가 */
 - msgqnum_t msg_qnum; /* 큐 상의 메시지 수 */
 - msglen_t msg_qbytes; /* 큐 상의 최대 바이트 수 */
 - pid_t msg_lspid; /* 마지막 msgsnd를 수행한 프로세스 번호 */
 - pid_t msg_lrpid; /* 마지막 msgrcv를 수행한 프로세스 번호 */
 - time_t msg_stime; /* 마지막 msgsnd 시간 */
 - time_t msg_rtime; /* 마지막 msgrcv 시간 */
 - time_t msg_ctime; /* 마지막 변경 시간 */
- command
 - IPC_STAT : 메시지 큐 상태정보를 msgq_stat에 넣도록 지시
 - IPC_SET : 메시지 큐 상태 정보 변경
 - msgq_stat.msg_perm.uid
 - msgq_stat.msg_perm.gid
 - msgq_stat.msg_perm.mode
 - msgq_stat.msg_qbytes
 - IPC_RM : 시스템에서 이 메시지 큐 삭제
 - 이때 msgq_stat은 NULL로 설정

mqueue Sample Code #2

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/msg.h>
#include <time.h>

void main(int argc, char* argv[])
{
    key_t  mkey;
    int    msq_id;
    struct msqid_ds msq_status;

    if (argc != 2) {
        fprintf(stderr, "usage : %s keyval\n", argv[0]);
        exit(1);
    }

    mkey = (key_t) atoi(argv[1]);

    if ((msq_id = msgget(mkey, 0)) == -1) {
        perror("msgget failed");
        exit(2);
    }

    if (msgctl(msq_id, IPC_STAT, &msq_status) == -1) {
        perror("msgctl failed");
        exit(3);
    }

    printf("\nKey : %d \tmsg_qid : %d", mkey, msq_id);
    printf("\n%d messages on queue", msq_status.msg_qnum);
    printf("\nLast send by %d at %s", msq_status.msg_lspid, ctime(&msq_status.msg_stime));
    printf("\nLast recv by %d at %s", msq_status.msg_lrpid, ctime(&msq_status.msg_rtime));
}
```

ipcs와 ipcrm 명령

■ IPC 설비를 이용하기 위한 2가지 명령

■ ipcs : IPC 설비의 현재 상태 출력

```
cara% ipcs
IPC status from <running system> as of 2011년 5월 24일 화요일 오후 05시 26분 07초
T      ID      KEY      MODE      OWNER      GROUP
Message Queues:
q      0      0x40      --rw-rw----   kgu      prof
Shared Memory:
Semaphores:
cara%
```

■ ipcrm : 시스템으로부터 IPC 설비 제거 (소유자 또는 super user만 이용 가능)

```
cara% ipcrm -q 0
cara% ipcs
IPC status from <running system> as of 2011년 5월 24일 화요일 오후 05시 28분 04초
T      ID      KEY      MODE      OWNER      GROUP
Message Queues:
Shared Memory:
Semaphores:
cara%
```