

OS 2차과제

(Producer Consumer Problem 모니터링)



Producer Consumer Problem 해결

주로 사용되는 함수

```
pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
/*
 * 함수명 : pthread_mutex_init(pthread_mutex_t * mutex, const pthread_mute
x_attr *attr);
 * 설명 : mutex 값을 초기화 합니다. NULL을 넣을 경우 binary mutex를
 *         사용하게 됩니다.
 */
pthread_mutex_lock(&mutex);
/*
 * 함수명 : pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mutex);
 * 설명 : 해당 mutex를 잠궜주게 됩니다. mutex값이 0 이하일 경우 wait상태가
 *         되게 됩니다.
 */
pthread_mutex_unlock(&mutex);
/*
 * 함수명 : pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t *mutex);
 * 설명 : mutex 값을 증가시킵니다.
 */
sem_init(&sema, 0, 5);
/*
 * 함수명 : sem_init(sem_t *sem, int pshared, unsigned int value)
 * 설명 : semaphore 값을 초기화 합니다.
 *         pshared값이 0일 경우 해당 프로세스 내에서만 사용합니다.
 *         value 값은 semaphore값의 초기값을 설정 해 줍니다.
 */
sem_post(&sema);
/*
 * 함수명 : sem_post(sem_t *sem)
 * 설명 : semaphore 값을 증가시켜 줍니다.
 */
sem_wait(&sema);
/*
 * 함수명 : sem_wait(sem_t *sem)
 * 설명 : semaphore 값을 감소 시킵니다.
 *         semaphore 값이 0이하일 경우 증가 할 때까지 기다리게 됩니다.
 */
```

내용

- Producer Consumer Problem 문제 설명
 1. 조건
 - Producer 스레드는 아이템을 생산하여 buffer에 넣어준다.
 - Consumer 스레드는 아이템을 buffer에서 소비한다.
 - 각 스레드 들은 buffer에 동시에 접근이 되어서는 안된다.
 2. 모니터링
 - Producer Monitoring

1. 1~100 사이의 숫자를 생성한다.
 2. 하지만 1~50 사이의 숫자만을 buffer에 넣어준다. 51~100에 해당하는 숫자는 reject한다.
- Consumer Monitoring
 1. 버퍼 내의 숫자 중 1~25 사이의 숫자를 소비한다.
 2. 26~50 사이의 숫자는 2로 나누어 나머지를 버린 값을 소비한다.

결과화면

```
hanjungv:~/workspace $ gcc procon.c -o procon -lpthread
hanjungv:~/workspace $ ./procon 10 10 10
produce : 12
생성모니터링 : 68
consume : 12
생성모니터링 : 63
생성모니터링 : 68
produce : 3
consume : 3
생성모니터링 : 94
produce : 12
consume : 12
생성모니터링 : 85
생성모니터링 : 99
produce : 14
생성모니터링 : 92
생성모니터링 : 57
consume : 14
생성모니터링 : 85
produce : 6
consume : 6
produce : 30
소비모니터링 : 30
consume : 15
produce : 46
생성모니터링 : 68
produce : 35
생성모니터링 : 51
소비모니터링 : 46
consume : 23
생성모니터링 : 77
소비모니터링 : 35
consume : 17
생성모니터링 : 55
생성모니터링 : 61
생성모니터링 : 69
생성모니터링 : 87
생성모니터링 : 71
```

* 생성, 소비모니터링, 소비 결과 검증

produce : 12

consume : 12

--

produce : 3

consume : 3

--

produce : 12

consume : 12

--

produce : 14

consume : 14

--

produce : 6

consume : 6

--

produce : 30

소비모니터링 : 30

consume : 15

--

produce : 46

소비모니터링 : 46

consume : 23

--

produce : 35

소비모니터링 : 35

consume : 17

* 생성 모니터링에 걸린 case

생성모니터링 : 68

생성모니터링 : 63

생성모니터링 : 68

생성모니터링 : 94

생성모니터링 : 85

생성모니터링 : 99

생성모니터링 : 92

생성모니터링 : 57

생성모니터링 : 85

생성모니터링 : 68

생성모니터링 : 51

생성모니터링 : 77

생성모니터링 : 55

생성모니터링 : 61

생성모니터링 : 69

생성모니터링 : 87

생성모니터링 : 71

- 50 이상의 숫자가 생성된 경우 모니터링에서 reject가 되는 것을 확인했습니다.
- consume을 할 때 26~50 일 경우 2로 나누어 consume을 합니다.

코드 및 설명

```

#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <stdlib.h>
#include <semaphore.h>
/*
 * 강의 자료 내의 buffer.h 내용을 한 파일로 합쳤습니다.
 */
typedef int buffer_item;
#define BUFFER_SIZE 10
/*
 * 변수 선언부분입니다.
 * front, rear : buffer를 환형 배열로 사용하기 위해 선언했습니다.
 * i : 반복문을 사용할 때 사용합니다.
 * isProduceItemFair, isConsumeItemFair : 해당 값을 모니터링에서
 *      판단하여 값을 변경하여 줍니다. 1일 경우 모니터링을 통과
 *      한 것이고 -1일 경우 모니터링에 걸린 것입니다.
 * producerCheckItem, consumerCheckItem : 이 값을 기준으로 모니터링을
 *      하게 됩니다.
 * mutex, empty, full : Producer, Consumer가 진입을 할 수 있게 사용하는
 *      mutex값과 semaphore값입니다. 생산이 될 경우 empty값이 1감소하고
 *      full값이 1 증가하게 됩니다.
 */
buffer_item *buffer;
int front = 0, rear = 0, i = 0;
int isProduceItemFair = 0, isConsumeItemFair = 0;
int producerCheckItem = 0, consumerCheckItem = 0;
pthread_mutex_t mutex;
sem_t empty, full;
/*
 * mu1, mu2, mu3, mu4, conmu, promu : 새로 사용되는 mutex입니다.
 *      mu1, mu2는 producer가 모니터링을 할 때 block하는 용도로,
 *      mu3, mu4는 consumer가 모니터링을 할 때 block하는 용도로
 *      사용되게 됩니다.
 *      conmu와 promu는 consumer와 promu는 하나의 변수를 생성하고
 *      공유변수를 접근할 때 가리키는 방향이 달라질 수 있어 mutex값을
 *      이용하여 lock을 걸게 됩니다.
 */
pthread_mutex_t mu1, mu2, mu3, mu4, conmu, promu;
/*
 * 함수명 : void *producerMonitoring()
 * 설명 : 먼저 mu2가 lock이 되어있던 것이 풀리게 되면 모니터링이
 *      시작되게 됩니다. 전역 변수인 isProduceItemFair가 1일 경우
 *      monitoring에 걸리지 않는 아이템입니다. -1일 경우 50보다 큰
 *      값이 생성 된 것이므로 Insert가 이뤄지면 안됩니다.
 *      모니터링이 끝날 경우 mu1을 풀어주어 Producer에서
 *      다음 함수를 진행할 수 있게 해 줍니다.
 */
void *producerMonitoring(){
    while(1){
        pthread_mutex_lock(&mu2);
        isProduceItemFair = 1;
        if (producerCheckItem > 50){
            printf("생성모니터링 : %d\n", producerCheckItem);

```

```

        isProduceItemFair = -1;
    }
    pthread_mutex_unlock(&mu1);
}
}
/*
 * 함수명 : void *consumerMonitoring()
 * 설명 : mu4의 lock이 풀리게 될 경우 모니터링을 시작합니다.
 *         producerMonitoring과 같이 전역변수 isConsumeItemFair를
 *         사용하게 됩니다. 25를 넘어가는 수 일경우 모니터링 결과에
 *         걸리게 되고 이후에 2를 나눠야 한다는 것을 consume에
 *         알려주게 됩니다. 마치게 될 경우 mu3을 unlock하여
 *         consumer에서 소비를 할 수 있게 해 줍니다.
 */
void *consumerMonitoring(){
    while(1){
        pthread_mutex_lock(&mu4);
        isConsumeItemFair = 1;
        if(consumerCheckItem > 25){
            printf("소비모니터링 : %d\n", consumerCheckItem);
            isConsumeItemFair = -1;
        }
        pthread_mutex_unlock(&mu3);
    }
}
/*
 * 함수명 : int insert_item(buffer_item *item)
 * 설명 : item이 생성 되었을 경우 empty값을 감소시키고
 *         값을 버퍼에 넣어 주는 동안 mutex를 걸게 됩니다.
 *         이때 empty가 0보다 작다면 full한 상태이므로 wait상태로
 *         머물게 됩니다. buffer의 rear부분에 값을 넣어주고
 *         produce한 값을 출력시켜줍니다.
 *         환형 배열을 사용하고 있으므로 다음 생성이 이뤄지면
 *         값이 추가되어야 하는 부분을 rear증가로 알려줍니다.
 *         이후에 mutex를 풀게 되고 full값을 증가시켜 consumer에서
 *         값을 소비 할 수 있게 해 줍니다.
 */
int insert_item(buffer_item *item){
    if(sem_wait(&empty)!=0) return -1;
    if(pthread_mutex_lock(&mutex) != 0) return -1;

    buffer[rear]=*item;
    printf("produce : %d\n",buffer[rear]);
    rear=(rear+1)%BUFFER_SIZE;

    if(pthread_mutex_unlock(&mutex)!=0) return -1;
    if(sem_post(&full)!=0) return -1;
    return 0;
}
/*
 * 함수명 : remove_item(buffer_item *item)
 * 설명 : full값이 0일 경우 생성된 아이템이 없다는 뜻입니다.
 *         이때는 wait상태로 기다리다 Producer에서 생성이 되었을
 *         경우 실행하게 됩니다. 환형 배열이므로 front값을 consume
 *         하여 줍니다. 소비를 한 후 버퍼의 값을 0으로 바뀐 후

```

```

*      front값을 증가 시켜 줍니다.
*      소비를 한 후 empty값을 1증가 시켜줍니다. full이었던 경우
*      Producer는 다시 생산을 시작하게됩니다.
*/
int remove_item(buffer_item *item){
    if(sem_wait(&full)!=0) return -1;
    if(pthread_mutex_lock(&mutex)!=0) return -1;
    printf("consume : %d\n", buffer[front]);
    buffer[front] = 0;
    front= (front+1)%BUFFER_SIZE;
    if(pthread_mutex_unlock(&mutex)!=0) return -1;
    if(sem_post(&empty)!=0) return -1;
    return 0;
}
/*
* 함수명 : void *producer(void *param)
* 설명 : 먼저 생성된 producer 스레드는 1~5 사이의 sleep
*       time을 갖게 됩니다. 이 sleep이 먼저 풀린 쓰레드
*       부터 생산을 시작하게 됩니다. 생산을 시작하게 되는
*       경우 전역변수 producerCheckItem을 이용하여 모니터를
*       수행하게 되므로 promu라는 mutex를 이용하여 lock
*       하였습니다. 또한 mu1값을 trylock을 통해 lock을 걸어
*       모니터가 끝나지 않고 insert 하는 경우를 방지했습니다.
*       1~100사이의 값이 생성이 되면 producerCheckItem에 값을
*       넣어주고 mutex를 unlock 하여 모니터링을 실행해줍니다.
*       만약 -1이 isProduceItemFair에 들어가게 된다면 버퍼에
*       값을 추가시키지 않게 됩니다.
*/
void *producer(void *param){
    buffer_item item;
    while(1){
        int sleepTime = rand() % 5 + 1;
        sleep(sleepTime);

        pthread_mutex_lock(&promu);
        pthread_mutex_trylock(&mu1);
        /* generate a random number between 1 and 100 */
        item = rand() % 100 + 1;
        producerCheckItem = item;

        pthread_mutex_unlock(&mu2);
        pthread_mutex_lock(&mu1);
        if(isProduceItemFair == 1){
            if(insert_item(&item))
                printf("report error condition");
        }
        pthread_mutex_unlock(&promu);
    }
}
/*
* 함수명 : void *consumer(void *param)
* 설명 : 먼저 생성된 consumer 스레드는 1~5 사이의 sleep
*       time을 갖게 됩니다. 이 sleep이 먼저 풀린 쓰레드
*       부터 소비를 시작하게 됩니다. 소비를 하는 동안 다른
*       쓰레드가 소비를 하는 것을 막았습니다. 모니터링 후

```

```

*      소비를 해야 했기 때문입니다. consumerCheckItem에
*      체크를 해야할 아이템을 넣고 모니터링을 수행합니다.
*      isConsumeItemFair이 1이 아닐경우 모니터링에 걸린
*      것이므로 buffer[front]값을 2로 나눠주고 remove_item을
*      수행하여 소비하게 됩니다.
*/
void *consumer(void *param){
    buffer_item item;
    while(1){
        int sleepTime = rand() % 5 + 1;
        sleep(sleepTime);

        pthread_mutex_lock(&conmu);
        pthread_mutex_trylock(&mu3);
        consumerCheckItem = buffer[front];
        if(consumerCheckItem == 0){
            pthread_mutex_unlock(&conmu);
            continue;
        }

        pthread_mutex_unlock(&mu4);
        pthread_mutex_lock(&mu3);
        if(isConsumeItemFair != 1){
            buffer[front] = buffer[front] / 2;
        }
        if(remove_item(&item))
            printf("report error condition");
        pthread_mutex_unlock(&conmu);
    }
}

int main(int argc, char *argv[]){
    /*
    * 1. Get command line arguments argv[1], argv[2], argv[3]
    *      arg[1] :terminating 전에 얼마나 sleep 할지
    *      arg[2] : producer thread number
    *      arg[3] : consumer thread number
    */
    int sleepTime = atoi(argv[1]);
    int numOfProducer = atoi(argv[2]);
    int numOfConsumer = atoi(argv[3]);
    /*
    * 2. Initialize
    * Producer, Consumer 쓰레드와 모니터링 쓰레드의 아이디입니다.
    * 버퍼의 크기를 10으로 초기화 해줬습니다.
    * empty semaphore 값을 버퍼의 크기로 초기화 해주고 full을 0으로
    * 초기화 해줍니다.
    * 그리고 사용되는 모든 mutex는 binary mutex이므로 NULL로 초기화
    * 해 줍니다.
    */
    pthread_t Ctid[100], Ptid[100], Mtid1, Mtid2;
    buffer=(buffer_item*)malloc(sizeof(buffer_item)*BUFFER_SIZE);
    sem_init(&empty,0,BUFFER_SIZE);
    sem_init(&full,0,0);
    pthread_mutex_init(&mu1,NULL);

```



```

pthread_mutex_init(&mu2,NULL);
pthread_mutex_init(&mu3,NULL);
pthread_mutex_init(&mu4,NULL);
pthread_mutex_init(&mutex,NULL);
pthread_mutex_init(&promu,NULL);
pthread_mutex_init(&conmu,NULL);
/*
 * 3. Create producer thread(s)
 */
for(i=0; i<numOfProducer; i++){
    pthread_create(&Ptid[i],NULL,producer,NULL);
}
/*
 * 4. Create consumer thread(s)
 */
for(i=0; i<numOfConsumer; i++){
    pthread_create(&Ctid[i],NULL,consumer,NULL);
}

pthread_mutex_lock(&mu2);
pthread_mutex_lock(&mu4);
/*
 * 모니터링 스레드를 생성해줍니다.
 */
pthread_create(&Mtid1, NULL,producerMonitoring,NULL);
pthread_create(&Mtid2, NULL,consumerMonitoring,NULL);
/* 5. Sleep */
sleep(sleepTime);
/* 6. Exit */
return 0;
}

```

테스트환경 및 어려웠던 점

- 클라우드 환경
 - testSite : <https://c9.io>
 - gcc --version : 4.8.4

```

hanjungv:~/workspace $ gcc --version
gcc (Ubuntu 4.8.4-2ubuntu1~14.04.3) 4.8.4
Copyright (C) 2013 Free Software Foundation, Inc.
This is free software; see the source for copying conditions. There is NO
warranty; not even for MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE.

```

- 어려웠던 점
 - producer과 consumer 내에 sleep을 다르게 줘 생성과 소비시점을 각 스레드에 따라 다르게 하여 처음에 어떻게 작동하는지 이해를 하기 힘들었던 점이 있었습니다.
 - 또한 여러 Producer들이 생산하여 버퍼에 값을 넣으려 하고 Consumer 또한 여러 스레드들이 소비를 하려하여 어느 시점에 만들어진 스레드가 어떤 것을 생성하고 어떤 것을 소비하려는 지 알기 힘들었습니다.
 - 이러한 문제를 단순화 하여 monitoring에 걸리는 Item과 생성, 소비 되는 아이템을 출력하여 제대로 작동하는지 확인하여 해결했습니다.

느낀점

- 이렇게 공유되는 변수에 동시에 여러 스레드들이 접근을 할 때 어떻게 문제를 해결할 지에 대해 실제로 고민해 볼 수 있는 시간이었습니다.
- 현재 캡스톤 프로젝트에서 하나의 데이터 베이스에 여러 request들이 동시에 접근이 되면 안되는 상황이 있었는데 이러한 부분을 공부하여 해결을 할 수 있는 방안을 생각 할 수 있게 되었습니다.