운영체제 프로젝트 4

2017012106 손민우

알고리즘 설명

기존에 있던 변수 외에 환형 큐 이용을 위해 q_head, q_tail, q_current_size를 추가했습니다.

void pool init(void)

뮤텍스와 세마포를 각각 mutex, sem으로 초기화한다. 여기서 sem의 초깃값은 0이다. 꿀벌의 수)만큼 pthread_create로 스레드를 생성한다. 실행하는 worker 함수는 아래서 설명한다.

void pool_shutdown(void)

꿀벌의 수만큼 생성했던 스레드를 pthread_cancel로 제거하고, pthread_join으로 모든 스레드 종료까지 기다리고, 세마포와 mutex를 제거한다.

- int pool_submit(void (*f)(void *p), void *p)

- 1. 구조체 new work 생성 후 맴버인 function과 data를 받은 인자인 f와 p로 할당해준다.
- 2. new_work를 enqueue함수에 넣어줬을 때 0이 리턴된다면 정상적으로 큐에 삽입된 것이 므로 sem_post로 sem세마포 값을 늘려주고 0을 리턴한다.
- 3. 1이 리턴된 경우에는 작업 요청이 실패했다는 뜻이므로 1을 리턴한다.

- static int enqueue(task t t)

- 1. 환형 큐에 이용되는 공유변수를 이용하기 위해 mutex를 lock한다.
- 2. 환형 큐가 가득 차있는지 여부를 판별하기 위해 q_current_size가 QUEUE_SIZE와 같은지 비교하고, 만약 같다면 가득 차있다는 뜻이므로 잠근 mutex를 unlock한후 1을 리턴한다.
- 3. 가득 차있지 않을 경우 q_current_size에 1을 더하고 worktodo[q_tail]에 인자로 들어온 t 를 저장한다.
- 4. q_tail을 인덱스로 바꿔줘야 하므로 q_tail을 (q_tail+1)%(QUEUE_SIZE)로 변경한다.
- 5. 모든 공유변수 이용이 끝났으므로 1에서 잠근 mutex를 unlock하고 0을 리턴한다.

- static int dequeue(task t *t)

- 1. 환형 큐에 이용되는 공유변수를 이용하기 위해 mutex를 lock한다.
- 2. 환형 큐가 비어있는지 여부를 판별하기 위해 q_current_size가 0인지 체크한다. 만약 0이라면 대기열에 작업이 없다는 뜻이므로 바로 mutex를 unlock하고 1을 리턴한다.
- 3. 작업이 있을 경우 포인터 인자로 받은 t에 worktodo[q_head]를 할당해주고 q_head에는 (q head+1)%(QUEUE SIZE) 값을 넣어주어 큐의 맨 앞 작업을 pop해준다.
- 4. 모든 공유변수 이용이 끝났으므로 1에서 잠근 mutex를 unlock하고 0을 리턴한다.

- static void *worker(void *param)

- 1. 실행할 작업을 담을 task t형 구조체인 work를 생성한다.
- 2. 일꾼 스레드는 종료 전까지 계속해서 작업을 실행하므로 while(1)문을 사용한다.
- 3. 실행할 수 있는 작업 수는 한정되어있으므로 sem wait로 sem 세마포 값을 줄인다.
- 4. work의 주소를 dequeue에 넣어줬을 때 0이 리턴되면 정상적으로 처리되었다는 뜻이므로 dequeue 함수 내에서 포인터 형식으로 받아온 function에 data를 넣고 실행시킨다.
- 5. static void함수는 리턴을 해주지 않으면 warning이 나오므로 param을 리턴해준다.

컴파일 과정

```
os@os-VirtualBox:~/Desktop/proj4$ make
gcc -Wall -c client.c -lpthread
gcc -Wall -c threadpool.c -lpthread
gcc -Wall -g3 -o client client.o threadpool.o -lpthread
os@os-VirtualBox:~/Desktop/proj4$ ./client > client.txt
```

실행 결과물

```
### Profession | P
```

설명

- 1. client.c 흐름대로 스레드풀 초기화와 종료 테스트를 한다.
- 2. 스레드풀이 가동되면서 거절된 요청들은 오류 메시지를 출력한다.
- 3. 0번째 작업이 실행되어 dequeue되고 11번 작업이 enqueue된 것을 알 수 있다.
- 4. 10번~15번까지는 큐에 적재되지 못하고 있다.
- 5. 1 or 2번째 작업이 실행되어 dequeue되고 16번 작업이 enqueue되었다.
- 6. 17,18번 작업은 거절되고 1or2번째 작업이 실행되어 19번째 작업이 enqueue되었다.
- 7. 모든 오류메시지 출력이 끝나고 2번째 작업이 시작된다. 그리고 스레드풀이 동작하면서 숫자들이 섞여서 출력되고 있다.
- 8. 숫자 출력 과정에선 한 스레드가 작업을 마치기 전까지 지정된 3개의 작업들이 스레드풀에서 수행되면서 한번에 3개 이하의 숫자들만 섞여서 나오는 것을 알 수 있다.
- 9. 그 후로 큐에 적재된 작업들이 출력되고 있고, 마지막에 적재된 16번 작업이 끝나면서 hello 문구가 나온다.
- 10. 마지막 작업은 아무런 방해가 없이 출력되므로 곰돌이가 정상적으로 출력된다.

소스 코드

```
@os-VirtualBox:~/Desktop/proj4$ cat threadpool.c
    Copyright 2021. Heekuck Oh, all rights reserved
이 프로그램은 한양대학교 ERICA 소프트웨어학부 재학생을 위한 교육용으로 제작되었습니다.
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
                                   /* For 0_* constants */
/* For mode constants */
#include <sys/stat.h>
#include <semaphore.h>
#include "threadpool.h"
#include <stdlib.h>
 * 스레드 풀의 FIFO 대기열 길이와 일꾼 스레드의 갯수를 지정한다.
*/
#define QUEUE_SIZE 10
#define NUMBER_OF_BEES 3
 /*
* 스레드를 통해 실행할 작업 함수와 함수의 인자정보 구조체 타입
*/
typedef struct {
  void (*function)(void *p);
  void *data;
} task t:
   스레드 풀의 FIFO 대기열인 worktodo 배열로 원형 버퍼의 역할을 한다.
*/
static task_t worktodo[QUEUE_SIZE];
int q_head = 0;
int q_tail = 0;
int q_current_size = 0;
 * mutex는 대기열을 조회하거나 변경하기 위해 사용하는 상호배타 락이다.
static pthread_mutex_t mutex;
 '* 대기열에 새 작업을 넣는다.
* enqueue()는 성공하면 0, 꽉 차서 넣을 수 없으면 1을 리턴한다.
static int enqueue(task_t t)
     pthread_mutex_lock(&mutex);
if(q_current_size == QUEUE_SIZE) {
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
          return 1;
```

```
q_tail = (q_tail = t;
q_tail = (q_tail + 1) % (QUEUE_SIZE);
pthread_mutex_unlock(&mutex);
    return 0:
/
* 대기열에서 실행을 기다리는 작업을 꺼낸다.
* dequeue()는 성공하면 0, 대기열에 작업이 없으면 1을 리턴한다.
static int dequeue(task_t *t)
    pthread_mutex_lock(&mutex);
if(q_current_size == 0) {
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
        return 1:
   d_current_size -= 1;
*t = worktodo[q_head];
q_head = (q_head + 1) % (QUEUE_SIZE);
pthread_mutex_unlock(&mutex);
    return 0;
* bee는 작업을 수행하는 일꾼 스레드의 ID를 저장하는 배열이다.* 세마포 sem은 카운팅 세마포로 그 값은 대기열에 입력된 작업의 갯수를 나타낸다.
*/
static pthread_t bee[NUMBER_OF_BEES];
static sem_t sem;
* 풀에 있는 일꾼 스레드로 FIFO 대기열에서 기다리고 있는 작업을 하나씩 꺼내서 실행한다.
   ic voto

task_t work;
while(1) {
    sem_wait(&sem);
    if(dequeue(&work) == 0) {
        (*work.function)(work.data);
}
static void *worker(void *param)
 /
* 스레드 풀에서 실행시킬 함수와 인자의 주소를 넘겨주며 작업을 요청한다.
* pool_submit()은 작업 요청이 성공하면 0을,그렇지 않으면 1을 리턴한다.
int pool submit(void (*f)(void *p), void *p)
     task_t new_work;
     new_work.function = f;
      new_work.data = p;
      if (enqueue(new_work) == 0) {
           sem_post(&sem);
           return 0;
      return 1;
 * 각종 변수, 락, 세마포, 일꾼 스레드 생성 등 스레드 풀을 초기화한다.
void pool init(void)
     pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
     sem_init(&sem, 0, 0);
for(int i = 0; i < NUMBER_OF_BEES; ++i)
    pthread_create(&bee[i], NULL, worker, NULL);</pre>
 * 현재 진행 중인 모든 일꾼 스레드를 종료시키고, 락과 세마포를 제거한다.
void pool_shutdown(void)
      for(int i=0; i<NUMBER_OF_BEES; ++i) {</pre>
          pthread_cancel(bee[i]);
pthread_join(bee[i], NULL);
     sem_destroy(&sem);
     pthread_mutex_destroy(&mutex);
os@os-VirtualBox:~/Desktop/proj4$
```