멀티쓰레드 기반의 서버 구현

인하공업전문대학 컴퓨터정보과 최효현 교수

주요사항

- □ 쓰레드의 개념
- □ 임계 영역 이해
- □ 동기화 필요성 이해
- Mutex 사용법 숙지
- □ 세마포어 사용법 숙지

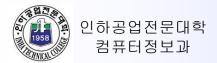
쓰레드(Thread)의 이론적 이해

1. 경량화 된 프로세스

- 프로세스와 마찬가지로 동시 실행이 가능하다.
- 프로세스의 단점을 극복하기 위해 등장.

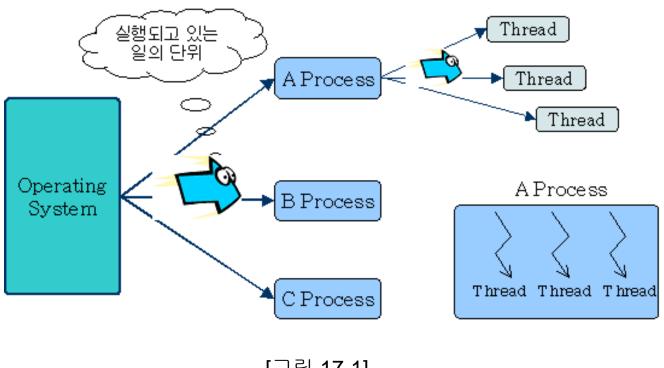
2. 프로세스와의 차이점

- 스택을 제외한 나머지 메모리 영역을 공유
- 프로세스 보다 간단한 컨텍스트 스위칭
- 일부 메모리를 공유하므로 쓰레드간 통신이 편리
- 생성시간 비교시 쓰레드가 20배-100배 정도 빠름



쓰레드(Thread)의 이론적 이해

3. 프로세스와 쓰레드



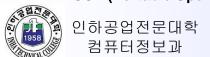
[그림 17-1]

TCP/IP

● POSIX 쓰레드 생성

- POSIX 쓰레드 라이브러리에 있는 함수를 사용하여 생성함

- thread: 생성된 <u>쓰레드의 ID를 저장할 변수</u>의 포인터를 전달함
- attr: 생성하고자하는 쓰레드의 속성을 설정, 일반적으로 **NULL**을 전달함
- start_routine : 함수 포인터를 요구함, 쓰레드 생성 후 <u>실행할 함수 루틴</u>설정
- arg: 쓰레드에 의해 호출되는 함수(*start_routine)에 전달할 **인자값**



POSIX(Portable Operating System Interface)의 약자로써 운영체제의 공통적인 규약을 규정하고 있는 표준.

- 1. 프로그램 예제
 - thread1.c
 - 컴파일시 옵션

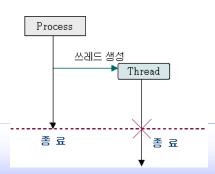
\$> gcc -D_REENTRANT thread1.c -o thread -lpthread

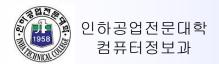
2. 실행결과 문제점

불안전한 쓰레드 함수 호출문제를 해결

쓰레드 라이브러리에 링크 걸어줌

- 메시지가 3번 출력되어야 하는데, 1번만 출력 -> 너무 빨리 쓰레드가 소멸됨
- 3번 메시지를 출력하기 위해서는 main 함수에서 6초 이상 지연이 필요
- 생성된 쓰레드에 의해 실행되는 thread-function 함수보다 main 함수가 더일찍 종료됨으로 생기는 원인
 - 해결: main 함수를 10초 정도 대기시킴





3. 개선방법

- 실행시간 예측하지 않고 해결 -> pthread_join() 이용

```
#include <pthread.h>
int pthread_join(pthread_t th, void **thread_return);
(성공시 0을 리턴)
```

- th: th 인자로 들어오는 ID의 쓰레드가 종료할때까지 실행을 지연시킴
- thread_return: 쓰레드가 종료시 반환하는값에 접근할 수 있는 포인터
- pthread_join 함수는 인자로 전달되는 ID에 해당하는 쓰레드가 종료될때까지 대기 상태에 들어가 위해 호출하는 함수

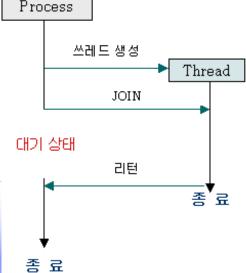
4. 프로그램실행

- thread2.c

5. 실행과정

- 프로세스가 thread에게 JOIN 메시지를 전달하면서 일단 대기상태에 들어감.

- JOIN 메시지를 받은 쓰레드가 종료되게 되면 프로세스는 다시 이어서 실행



쓰레드의 문제점과 임계영역(Critical Section)

1. 임계영역

- 두개 이상의 쓰레드에 의해서 동시에 실행되면 안 되는 영역.

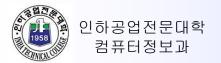
2. 쓰레드 안전한 함수(Thread safe function)

- 임계영역에서 호출이 가능한 함수.
- 예) gethostbyname 대 gethostbyname_r

3. 컴파일시 안전함수 사용문제 해결방법

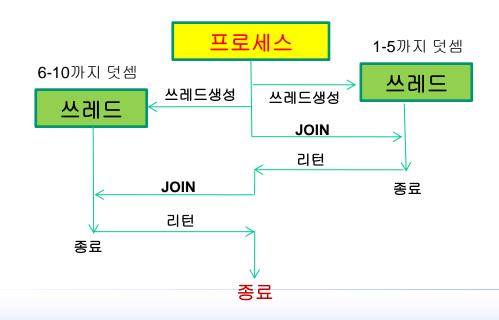
- 헤더화일을 포함하기전에 "_REENTRANT" 매크로가 정의되어 있는경우 gethostbyname 호출문장이 자동적으로 gethostbyname_r 함수 호출로 변경된다.

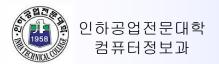
\$> gcc -D_REENTRANT thread1.c -o thread -lpthread



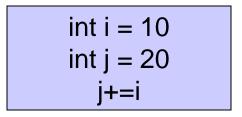
동시에 실행되는 쓰레드 프로그램 예제

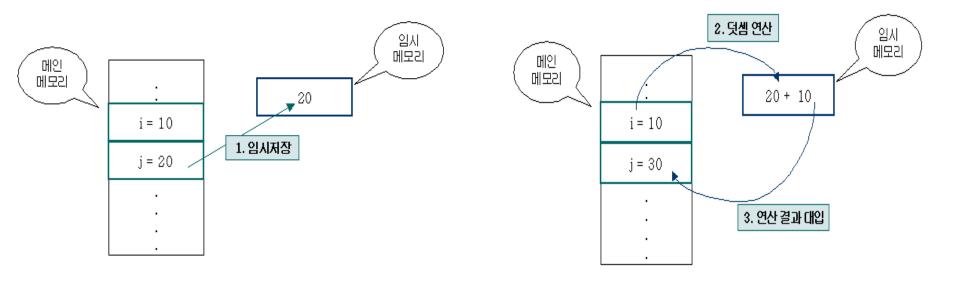
- Boss/Worker 쓰레드 모델
 - 1-10까지 더하는 문제
 - thread3.c



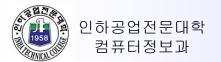


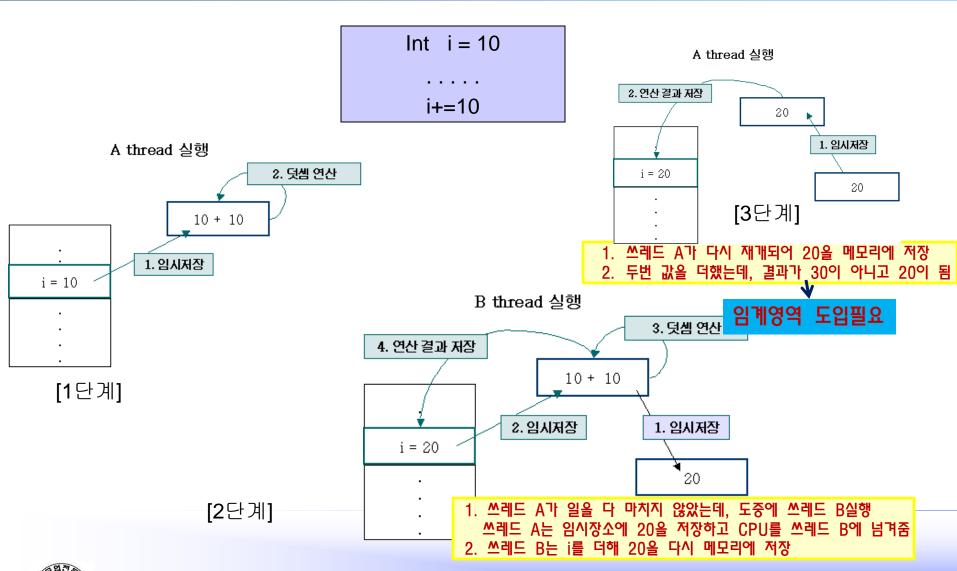
- 임계영역(Critical Section) 처리 문제
- 덧셈 계산원리
 - 쓰레드로 계산시 문제가 발생할 소지가 있음





j가 다른 메모리영역에서 계산되므로 문제발생





쓰레드 동기화(Synchronization)

1. 임계영역

- 둘 이상의 쓰레드에 의해서 공유되는 메모리 공간에 접근하는 코드영역.

2. 동기화.

- 첫째 : 공유된 메모리에 둘 이상의 쓰레드가 동시 접근하는 것을 막는 행위

TCP/IP

- 둘째 : 둘 이상의 쓰레드 실행순서를 컨트롤(control)하는 행위.

3. 대표적인 동기화 기법.

- 뮤텍스(mutex), 세마포어(semaphore)

뮤텍스(MUTEX)

1. 무엇을 의미하는 것인가?

- pthread_mutex_t 타입의 변수를 가리켜 뮤텍스라고 표현한다.
- 일종의 문고리에 해당한다.

2. 기본 원리는 무엇인가?

- 임계영역에 들어 갈 때 뮤텍스(문고리)를 잠그고 들어간다.
- 임계영역에서 빠져 나올 때 뮤텍스를 풀고 나간다.

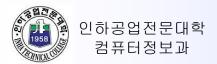
3. 뮤텍스를 조작하는 함수들

- 뮤텍스 초기화 함수 : pthread_mutex_init

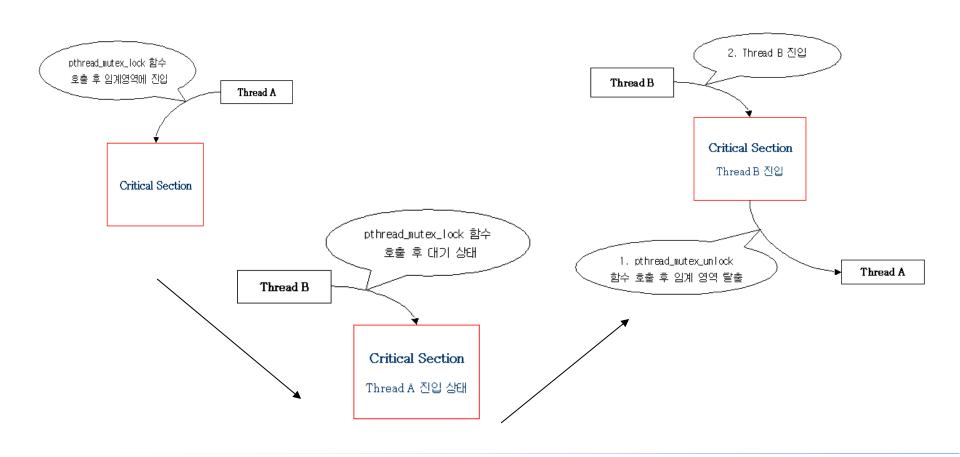
- 뮤텍스 소멸 함수 : pthread_mutex_destroy

- 뮤텍스 잠그는 함수 : pthread_mutex_lock

- 뮤텍스 풀어주는 함수 : pthread_mutex_unlock



뮤텍스의 동기화 원리



예제 확인

1. 프로그램 예제

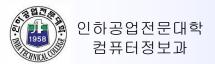
- mutex.c

쓰레드가 호출하는 함수 루틴내에서 전역으로 선언된 변수 및 배열에 접근하는 코드가 존재시 => 그곳이 CS영역이 됨

임계영역에 쓰레드의 동시접근을 제어하기위해

CS영역 시작위치에서: pthread_mutex_lock

CS가 끝나는위치에서: pthread_mutex_unlock



세마포어

1. 무엇을 의미하는 것인가?

- sem_t 타입의 변수를 가리켜 흔히 세마포어라 표현한다.

2. 기본 원리는 무엇인가?

- 세마포어는 정수를 지닌다. 정수의 값이 0이면 실행 불가를 의미한다.
- 세마포어가 1이상이 되면 실행 가능을 의미한다.
- 세마포어는 0미만이 될 수 없지만 1이상은 될 수 있다
- 0과 1의 상태만을 지니는 세마포어를 가리켜 바이너리 세마포어라 한다.

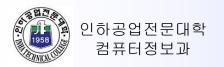
3. 세마포어를 조작하는 함수들

- 세마포어 초기화 함수 : sem_init

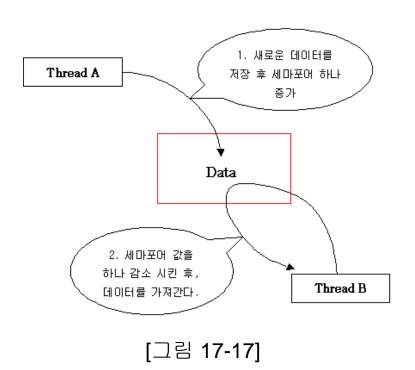
- 세마포어 소멸 함수 : sem_destroy

- 세마포어 감소 함수 : sem_wait

- 세마포어 증가 함수 : sem_post



세마포어 동기화 원리



2. 새로운 데이터를 저장 한 후 세마포어 하나 증가

1. 세마포어가 현재 0 이므로 sem_wait 함수 호출 시 대기 상태로 진입

3. 실행 상태로 돌아와 세마포어를 하나 감소 후 데이터 얻음

Thread B

[그림 17-18]

쓰레드 기반 다중 접속 서버구현하기

- 1. 채팅프로그램 쓰레드 기반으로 구현하기
 - chat_serv.c
 - chat_clnt.c
- 2. 서버에 접속한 사람들간에 메시지 주고받기
- 3. 동기화 기법 확인

Q&A

