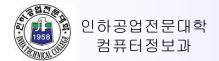
TCP/IP 기반 서버클라이언트

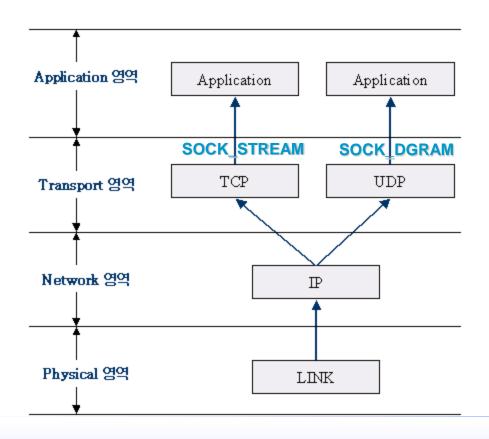
인하공업전문대학 컴퓨터정보과 최효현 교수

주요사항

- □ TCP와 UDP에 대한 이해
- □ TCP/IP 기반의 서버, 클라이언트의 이해
- □ Iterative서버의 구현
- □ TCP에서의 경계 (Boundary)를 처리하기 위한 방법
- □ TCP에서의 버퍼의 존재
- □ TCP의 내부 구조

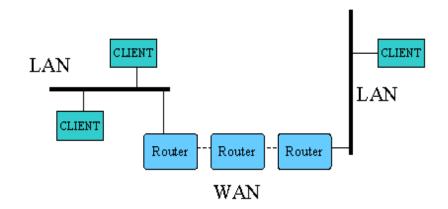


• TCP/IP 프로토콜 스택



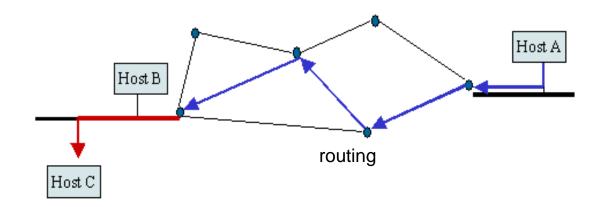
• LINK 계층

- 물리적인 영역을 담당.
- LAN의 MAC 프로토콜과 WAN의 L2 프로토콜 영역



• IP 계층

- 네트워크를 통한 데이터 전송을 담당한다.
- IP 주소를 사용, 경로를 선택해서 목적지로 라우팅 함



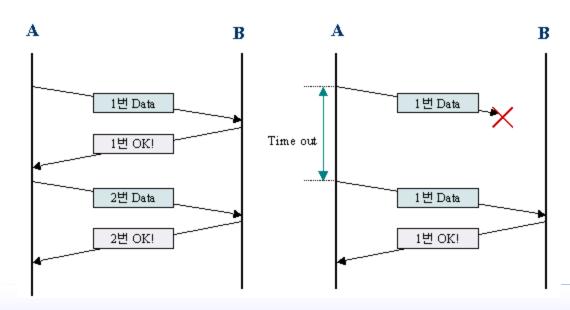
• TCP/UDP 계층

- TCP와 IP의 관계

: TCP에서 IP를 사용하여 데이터 전송

: IP는 오직 한 패킷의 전송에만 관심을 둠

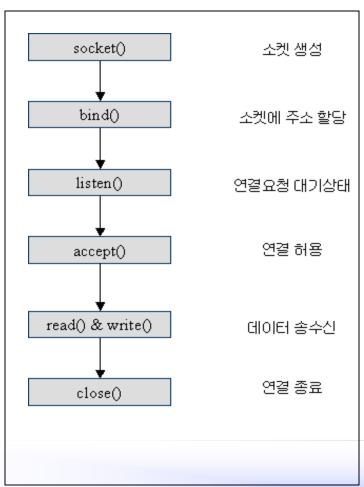
: TCP는 데이터의 수신을 확인하는 메커니즘을 사용

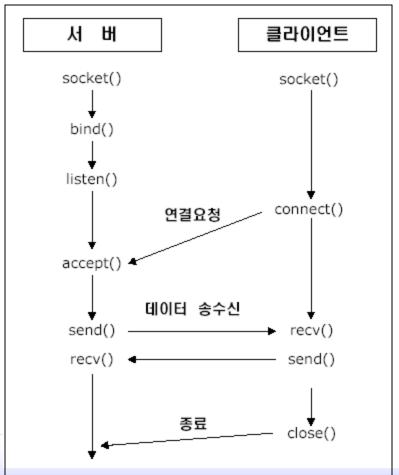


• 응용 계층

- 소켓을 이용한 프로그램의 구현을 의미한다.
- 일반적으로 소켓 프로그래밍이라고 하면 **Application** 계층의 프로토콜을 정의하고 구현하는 것을 말한다.
- "Hello World" 서버 / 클라이언트도 Application 프로토콜의 구현이다.
- 지금까지 이야기 해 온 내부 구조를 알지 못해도 소켓 프로그래밍이 가능하다.(소켓이 우리에게 제공하는 이점)

• TCP 서버에서의 기본적인 함수 호출 순서





- '연결 요청 대기 상태'로의 진입
- 1. listen 함수는 전달되는 인자의 소켓을 '서버 소켓'이 되게 한다.
- 2. listen 함수는 '연결 요청 대기 큐'를 생성 한다.

#include <sys/type.h>

int listen(int sock, int backlog);

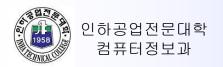
sock : 연결요청 대기상태에 두고자 하는 소켓의 파일 디스크립터,

디스크립터 소켓의 서버 소켓 (리스닝 소켓)이 된다.

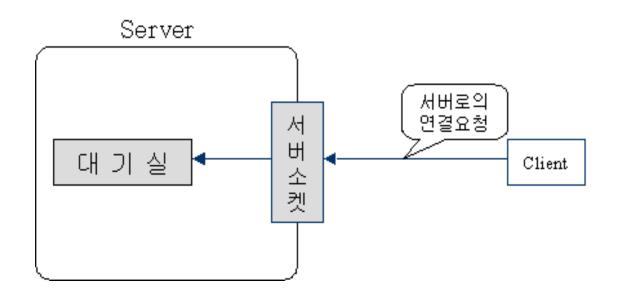
backlog: 연결요청 대기 큐의 크기 정보

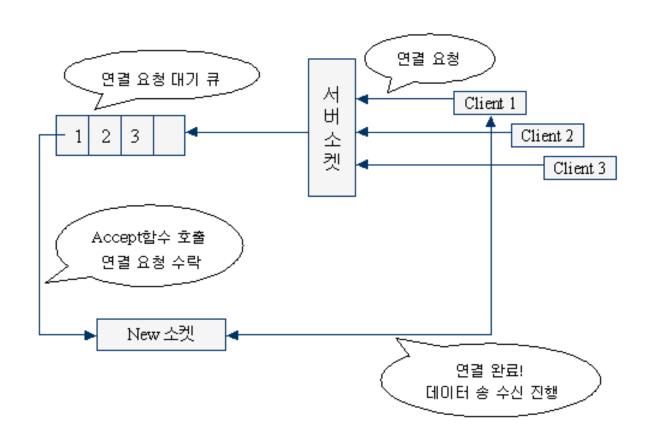
5가 되면 큐의 크기가 5가 되어 클라이언트의 요청을 5개까지

대기시킬 수 있다.



- 서버의 역할과 연결요청 대기상태
- 1. 서버 소켓은 일종의 '문지기' 이다.





- 연결요청 수락하기
- 1. 연결요청 대기 큐(queue)에 존재하는 클라이언트의 연결 요청 수락.

```
#include <sys/type.h>
#include <sys/socket.h>
```

int accept(int sock, struct sockaddr * addr, int * addrlen);

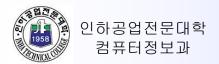
sock: 서버 소켓의 파일 디스크립터,

addr: 연결 요청한 클라이언트의 주소 정보를 담을 변수의 주소 값 전달

함수 호출이 완료되면 인자로 전달된 주소의 변수에는 클라이언트의

주소 정보가 채워짐

addrlen: addr에 전달된 주소의 변수 크기를 바이트 단위로 전달



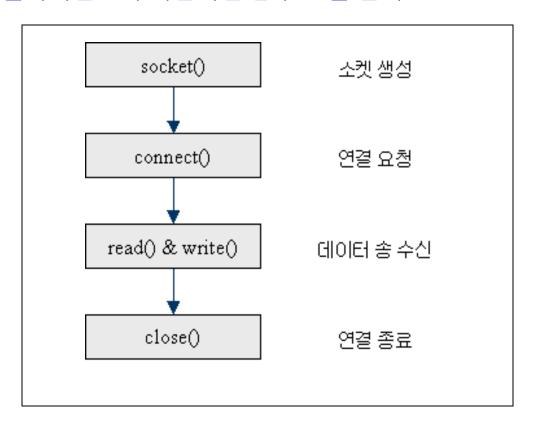
- Hello World 서버 다시 보기
 - 1. 프로그램 예제
 - helloworld_server.c
 - 2. 실행결과

```
root@localhost.localdomain: /booksource/1jang/source __ a x

[root@localhost source]# gcc helloworld_server.c -o server
[root@localhost source]# ./server 9190

[root@localhost source]# [
```

• 클라이언트의 기본적인 함수 호출 순서



TCP/IP

- 연결 요청 함수
- 1. 소켓과 목적지 주소에 대한 정보를 마련 해 두고 나서 연결 요청을 시도 한다.

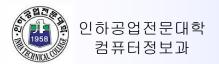
#include <sys/type.h>

int connect(int sock, struct sockaddr *servaddr, socklen_t addrlen);

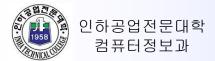
sock : 클라이언트 소켓의 파일 디스크립터,

servaddr: 연결 요청할 서버의 주소 정보를 담은 변수의 주소 값

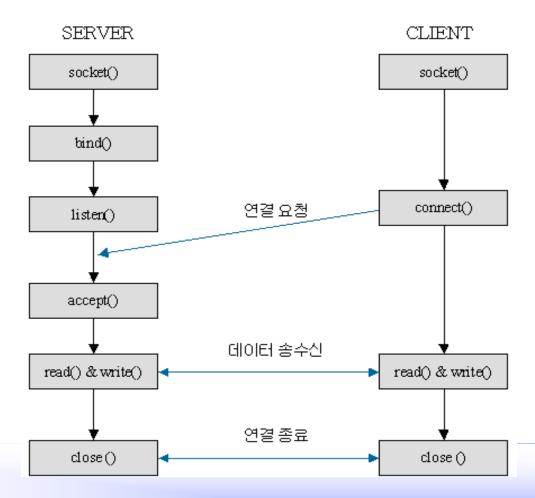
addrlen: servaddr에 전달된 주소의 변수 크기를 바이트 단위로 전달



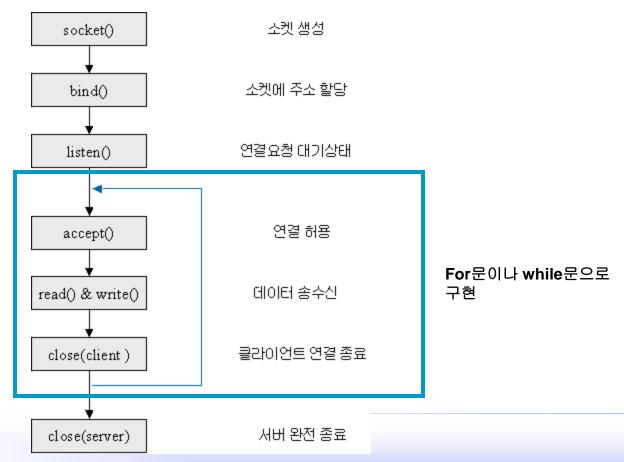
- Hello World 클라이언트 다시 보기
- 1. 프로그램 예제
 - helloworld_client.c
- 2. 실행결과

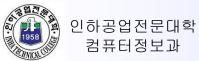


• TCP 서버/클라이언트 함수호출 관계



- Iterative 서버의 구현
- 1. Iterative 서버 : 반복해서 클라이언트의 요청을 처리한다.

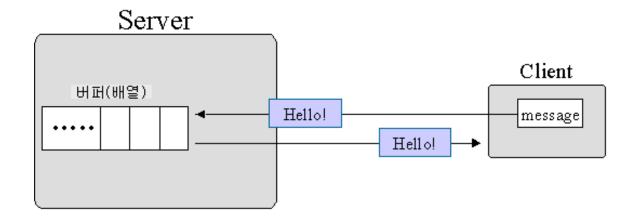




• Iterative 서버

```
for( i = 0; 1 < 5; i++){
   clnt_sock=accept(serv_sock, (struct sockaddr*)&clnt_addr, &clnt_addr_sz);
   if(clnt sock==-1) {
           error_handling("accept() error");
   else
           printf("Connected client %d \n", i+1);
   while((str_len = read(clnt_sock, message, BUF_SIZE)) != 0 )
           write(clnt_sock, message, str_len );
   close( clnt_sock );
```

- 에코(echo) 서버/클라이언트의 구현
- 1. 에코 서버/클라이언트의 기능 : 클라이언트가 전송해 주는 데이터를 그대로 되돌려 전송해주는 기능의 서버

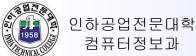


- 2. 서버에서 read() 함수의 종료
 - 클라이언트가 EOF를 보낼 때까지 데이터를 받아서 화면에 표시
 - 서버는 EOF 메시지를 받으면 0을 리턴
 - EOF 전달은 close()로 종료시에 자동으로 전달

• 예제 확인

- 1. 프로그램 예제
 - echo_server.c, echo_client.c
- 2. 실행결과





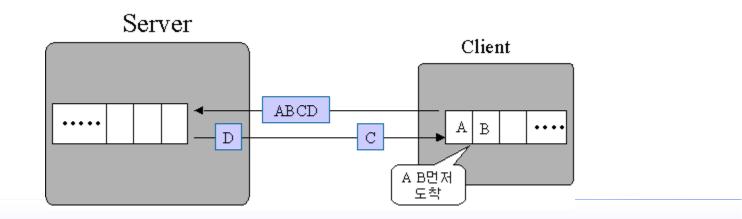
5.1 에코 클라이언트의 완벽구현

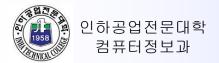
• TCP 기반의 데이터 전송 특징

- 한번의 데이터 전송함수 호출(write, send)이 늘 하나의 패킷을 형성하는 것은 아님
- TCP는 연결지향 프로토콜로 전송되는 데이터의 경계(boundary)가 없음
- 한번에 write()를 사용하여 "ABCD" 문자를 전송할지라도, 그 데이타들이 하나의 패킷을 형성하여 전송 되는것은 아님

(AB가 실린 패킷, C가 실린 패킷, D가 실린 패킷 순으로 3개 패킷으로 전송도 가능함)

=> 일부 프로그램 변경이 필요함





5.1 에코 클라이언트의 완벽구현

• 다시 구현하는 TCP기반의 에코 클라이언트

- 이전 예에서는 "AB" 한 패킷만을 수신하고, 모든 패킷을 수신한 것으로 인식하여 read() 함수를 호출하는 오류가 발생할 수 있음
- 이전 에코 프로그램 : read()와 write()함수를 한번씩 만 호출하도록 작성됨

```
=> write() 함수로 전송시 반드시 하나의 패킷으로 구성되어야 정상적으로 동작 => TCP에서는 이것을 보장 안함
```

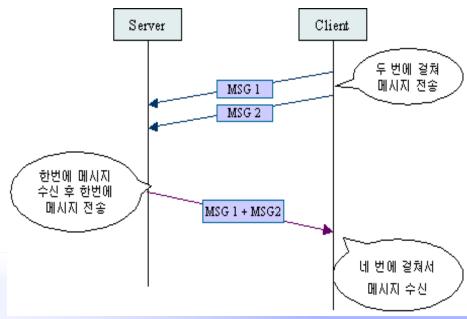
- 에코 부분을 수정해야 함

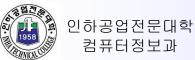
```
str_len = write(sock, message, strlen(message));
recv_len = 0;
while(recv_len<str_len ) {
    recv_cnt=read(sock,&message[recv_len], BUF_SIZE-1);
    if(recv_cnt == -1)
        error_handling("read() error !.");
    recv_len+=recv_cnt;
}</pre>
```

- 1. TCP 서버/클라이언트가 주고받는 데이터에 경계가 없다는 사실을 확인
- 2. 제시되는 예제 시나리오 <그림>
 - 방법 1: 클라이언트가 두 번에 걸쳐 메시지를 전송(즉, write()를 두번 호출),

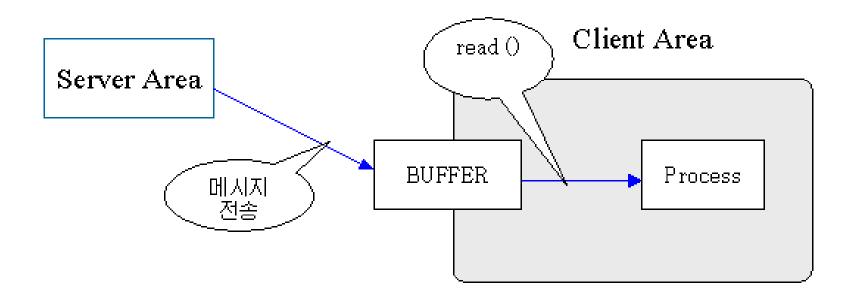
서버는 전송되어 오는 메시지를 한번의 read()로 모두 읽음

- 방법 2 : 서버는 한번의 write()로 클라이언트로 전송,
 - 클라이언트는 네 번의 read() 호출로 모든 메시지를 수신함
- ** TCP는 데이터 송수신 함수의 호출 횟수는 큰 의미를 지니지 않는다.(UDP는 반대)

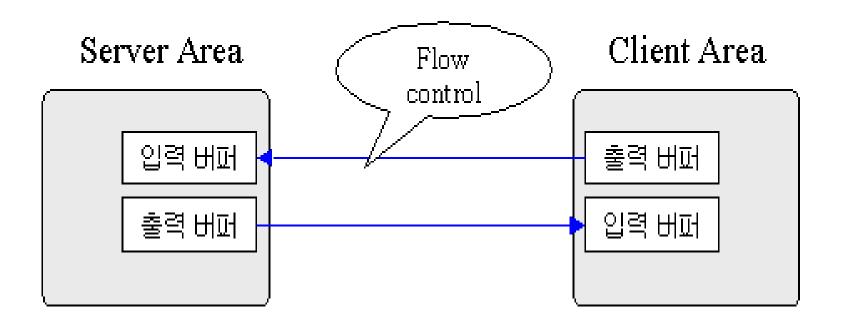




- 버퍼의 존재 1
 - 1. 이미 전송된 데이터는 어디에서 존재 하고 있었는가?

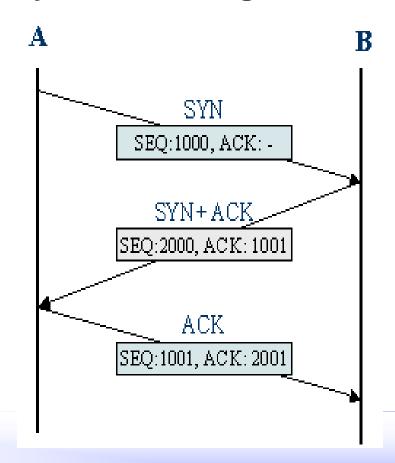


- 버퍼의 존재 2
 - 1. 입력 버퍼와 출력 버퍼의 역할.

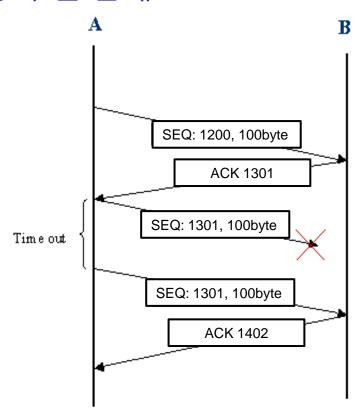


- TCP의 데이터 전송 과정.
- 1. 첫 번째: 연결 설정 단계
 - 클라이언트가 connect 함수 호출 시 진행.
- 2. 두 번째: 데이터 송 수신 단계
 - 서버/클라이언트간 데이터 송 수신 함수 호출 과정에서 진행.
- 3. 세 번째 : 연결 종료 단계
 - 클라이언트 혹은 서버가 close() 함수호출 시 진행.

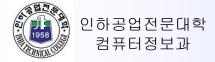
- 연결 설정 단계
 - 1. Three-way handshaking



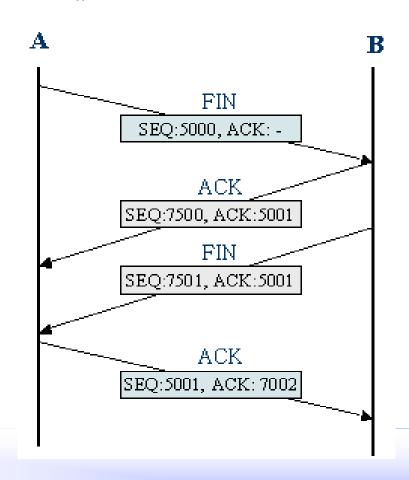
• 데이터 송 수신 단계.



<그림 5-8>



• 연결 종료 단계.



Q&A

