네트워크 프로그래밍

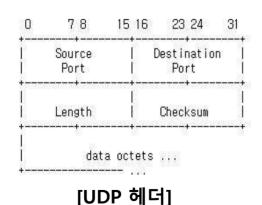
08. UDP 기반 서버/클라이언트

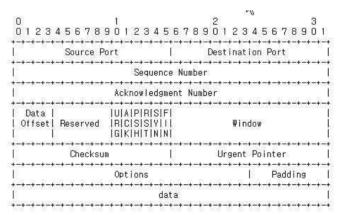
UDP(User Datagram Protocol)

- UDP가 수행하는 두 가지 기능
 - □ 주소(포트)를 제공
 - 데이터 변조 감지 및 변조된 데이터그램의 폐기

=> checksum
but, 모든 변조를 알아 낼 수 는 없다
윤이 나쁠경우 변조되었는데 확인 못할 수 도있음

tcp 〉 90번 포트 udp 〉 90번 포트 는 서로다른 것





[TCP 헤더]

UDP 소켓

- TCP 소켓과 UDP 소켓의 차이점
 - Flow Control 없음
 - SEQ, ACK와 같은 메시지 전달을 하지 않음
 - □ 연결 단계 불필요
 - □ 메시지의 경계를 보존
 - Best Effort 종단 간 전송 서비스



☆ 메시지 손실, 순서 바뀜

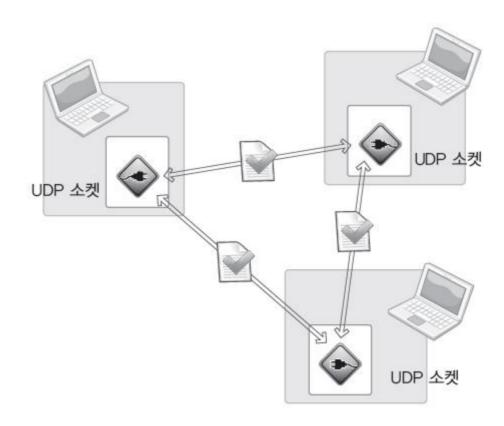
TCP 서버와 UDP 서버

- □ TCP 서버의 특징
 - □ 리스닝 소켓은 연결만을 담당
 - □ 연결과정에서 반환된 커넥티드 소켓은 데이터 송수신을 담당
 - □ 서버 쪽의 커넥티드 소켓과 클라이언트의 소켓은 1:1연결
 - □ 바이트-스트림 전송으로 전송 데이터의 크기 무제한
- □ UDP 서버의 특징 여기는 소켓의 구분이 없음
 - □ 연결의 개념이 존재하지 않음
 - □ 서버 소켓과 클라이언트 소켓의 구분이 없음
 - □ 1 : 1 혹은 1 : many 데이터 송수신 가능
 - □ 하나의 데이터그램은 65,507 바이트로 제한됨

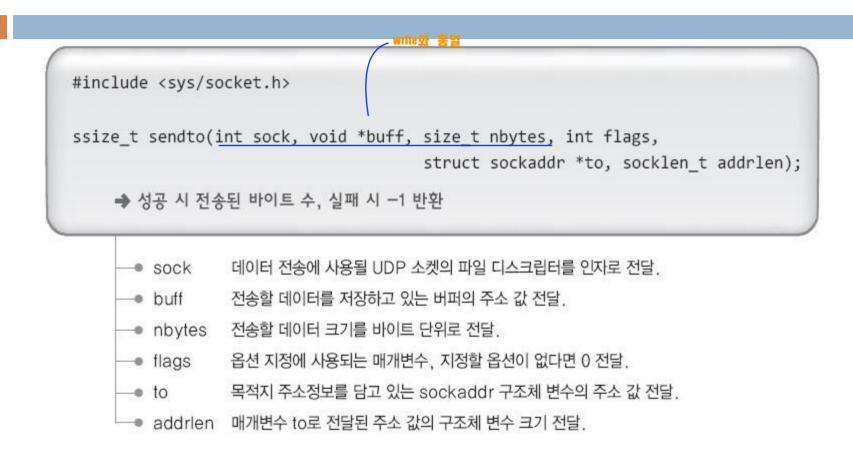
메시지의 경계가 존재함 >>한번에 보낼 수 있는 용량의 한계가 있다

UDP 소켓

- □ 서버 소켓과 클라이언트 소켓의 구분이 없음
- 1 : 1 혹은 1 : many 데이터 송수신 가능



UDP 기반의 데이터 입출력 함수



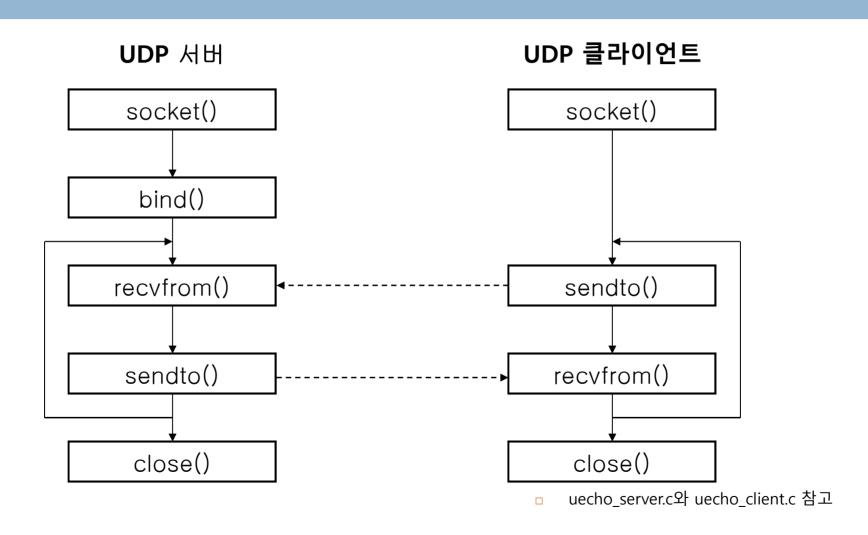
□ sendto() 호출 시 IP와 PORT번호 자동으로 할당

MSG_PEEK 〉에서지를 영보다 이 플래그를 설정할 경우 위을때fifo에서 빼지않는다.(가짜로 읽음) 다시recvfrom하면 아직 남아있음! 〉〉목적 읽으러는 테이터의 size파악(buf size 조절을 위해)

UDP 기반의 데이터 입출력 함수

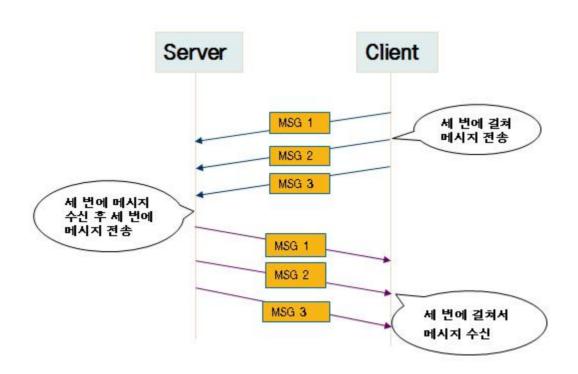
```
#include <sys/socket.h>
ssize_t recvfrom(int sock, void *buff, size_t nbytes, int flags,
                              struct sockaddr *from, socklen t *addrlen);
    → 성공 시 수신한 바이트 수, 실패 시 -1 반환
                                                              이 마지막 두개의 인자는 accept와 똑같다
               데이터 수신에 사용될 UDP 소켓의 파일 디스크립터를 인자로 전달.
     sock
     buff
               데이터 수신에 사용될 버퍼의 주소 값 전달.
     nbytes
              수신할 최대 바이트 수 전달, 때문에 매개변수 buff가 가리키는 버퍼의 크기를 넘을 수
               없다.
     flags
              옵션 지정에 사용되는 매개변수, 지정할 옵션이 없다면 0 전달.
               발신지 정보를 채워 넣을 sockaddr 구조체 변수의 주소 값 전달.
     from

    addrlen 매개변수 from으로 전달된 주소 값의 구조체 변수의 크기 전달.
```



데이터의 경계가 존재하는 UDP 소켓

□ 입력함수의 호출횟수와 출력함수의 호출횟수가 완벽히 일치해야 송신된 데이터 전부를 수신할 수 있다.



데이터의 경계가 존재하는 UDP 소켓

bound host1.c의 데이터 수신부분

데이터의 경계가 존재하기 때문에 5초간의 delay를 삽입해도 총 3개의 메시지를 3번의 recvfrom() 호출을 통해서 수신한다.

bound_host2.c의 데이터 전송부분

데이터의 전송에 있어서TCP와 의 유일한 차이점은 사용하는 함수가 다르고 전달할 목적지 정보를 매 호출 시마다 지정한 다는 점이다.

```
sendto(sock, msg1, sizeof(msg1), 0,
    (struct sockaddr*)&your_adr, sizeof(your_adr));
sendto(sock, msg2, sizeof(msg2), 0,
    (struct sockaddr*)&your_adr, sizeof(your_adr));
sendto(sock, msg3, sizeof(msg3), 0,
    (struct sockaddr*)&your_adr, sizeof(your_adr));
```

bounded_host1.c와 bounded_host2.c 다시 보기

□ bounded_host2.c의 세 번째 sendto() 호출을 주석 처리하면?

3번째 읽을것이 없으니까 블락됨

bound_host2.c의 데이터 전송부분

```
sendto(sock, msg1, sizeof(msg1), 0,
          (struct sockaddr*)&your_adr, sizeof(your_adr));
sendto(sock, msg2, sizeof(msg2), 0,
          (struct sockaddr*)&your_adr, sizeof(your_adr));
sendto(sock, msg3, sizeof(msg3), 0,
          (struct sockaddr*)&your_adr, sizeof(your_adr));
```

bounded_host1.c 다시 보기

udp는 send Q가 없다 수신 Q == fifo buf

□ FIFO 버퍼에 있는 첫 단위 정보의 크기가 BUF_SIZE보다 크다면?

- unconnected UDP 소켓
 - □ sendto 함수나 recvfrom 함수를 호출했을 때만 커널과 연결된다.
 - 즉, 함수 호출이 끝나면 소켓과 커널의 연결이 해제된다.

여기가 일반적인 경우

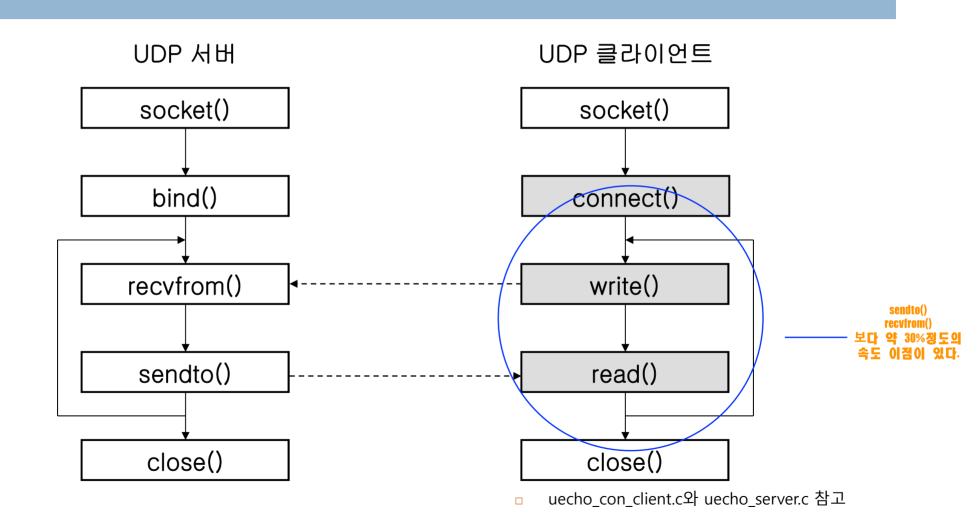
connected UDP 소켓

udp소켓이니까 〉connect을 호출해도 syn이 가는게 아니다

```
sock=socket(PF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
if(sock==-1)
    error_handling("socket() error");

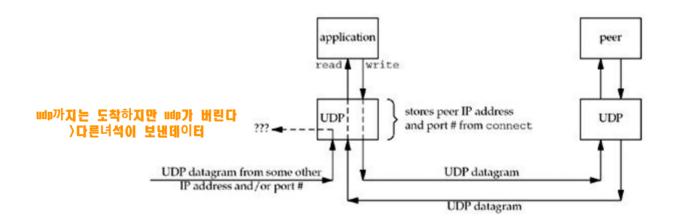
memset(&serv_adr, 0, sizeof(serv_adr));
serv_adr.sin_family=AF_INET;
serv_adr.sin_addr.s_addr=inet_addr(argv[1]);
serv_adr.sin_port=htons(atoi(argv[2]));
connect(sock, (struct sockaddr*)&serv_adr, sizeof(serv_adr));
```

목적지 주소



□ 사실상 연결이 이루어진 후에는 connect() 때 지정한 주소로만 데이터의 송수신이 가능

unconnected udp 소켓 인 경우 〉확인 할 수 없음



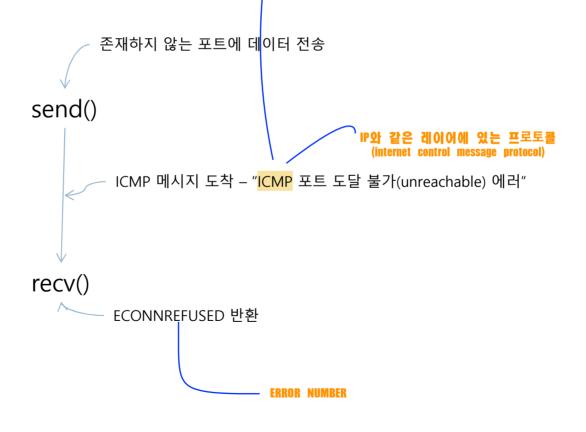
시간차 존재

□ ICMP 에러 메시지 수신 가능

비통기적 에러

□ 이전 행위에 대한 에러 확인 가능 (asynchronous error)

소켓 api판 read, write 〉〉 send, recv 이는 sendto recvfrom과 다른것이니 기억 할 것!



connected UDP 소켓의 연결 종료(disconnect)

```
struct sockaddr_in serv_adr;
memset(&serv_adr, 0, sizeof(serv_adr));
serv_adr.sin_family = AF_UNSPEC;

connect(fd, (struct sockaddr *)&serv_adr, sizeof(serv_adr));
```