# 윈도우 네트워크 프로그래밍

### 목차

- 1. 기본 정보 • 4p
- 2. TCP/IP • 6p
- 3. 소켓(socket) • 11p
- 4. 윈속 초기화/종료 · · · 13p
- 5. 오류 처리 • 14p
- 6. TCP 서버/클라이언트 • 18p
- Blocking(Sync) Socket • 24p

### 목차

- 8. 멀티스레드(multi thread) · · · 33p
- 9. 스레드 동기화 • 40p
- 10. Non-blocking(Async) Socket • 43p
- 11. IOCP • 60p
- 12. Packet 구조체 • 74p
- 13. 연습문제 · · · 75p

## 기본 정보

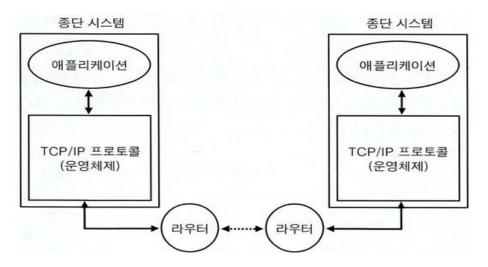
- ▶ 종단 시스템(end-system)/호스트(host)
- 최종 사용자(end-user)를 위한 **어플리케이션을 수행하는 주체**
- Ex)인터넷이 연결된 PC, 스마트폰 등등
- ▶ 라우터(router)
- 종단 시스템에 속한 네트워크와 다른 네트워크를 연결, **서로 다른 네트워크에 속한 종단 시스템까** 리 상호 데이터를 교환 할 수 있도록 하는 <mark>장비</mark>
- 프로토콜
- 종단 시스템간 통신 수행을 위한 정해진 절차와 방법

# 기본 정보

▶ 프로토콜 TCP와 UDP의 특징 비교

<b>TCP</b>	<b>UDP</b>
(Transmission Control Protocol)	(User Datagram Protocol)
연결형(connection-oriented) 프로토콜	비연결형(connectionless) 프로토콜
– 연결에 성공해야 통신이 가능	- 연결 없이 통신 가능
데이터 경계를 구분하지 않음	데이터 경계를 구분
– 바이트 스트림(byte–stream) 서비스	-데이터그램(datagram) 서비스
신뢰성 있는 데이터 전송	비신뢰적인 데이터 전송
- 데이터를 재전송함	- 데이터를 재전송하지 않음
1 대 1 통신(unicast)	1 대 1 통신(unicast) 1 대 다 통신(broadcast) 다 대 다 통신(multicast)

- ▶ TCP/IP 프로토콜
- 인터넷의 핵심 프로토콜이 TCP와 IP이며 이를 포함한 각종 프로토콜을 TCP/IP 프로토콜이라 한다



TCP/IP 프로토콜을 이용한 통신

#### ▶ TCP/IP 계층(layer) 구조

일반적으로 프로토콜 계층은 **기능별로** 나뉘어 있다

#### ◆ 네트워크 액세스 계층(network access layer)

물리적 네트워크를 통한 실질적인 데이터 전송 담당

물리적 주소 . . . . . . : 10 10 00 10 00 00

애플리케이션 계층	TELNET, FTP, HTTP, SMTP, MIME, SNMP,
전송 계층	TCP, UDP
인터넷 계층	IP
네트워크 액세스 계층	디바이스 드라이버 네트워크 하드웨어

#### 인터넷 계층(internet layer)

- · 네트워크 액세스 계층의 도움을 받아, 전송 계층이 내려 보낸 데이터를 종단 시스템(호스트)까지 전달하는 역할
- 물리적 주소를 사용하지 않고 논리 주소인 IP 주소(internet Protocol address)를 사용
- 데이터 전송을 위해서는 전송 경로가 필요하기 때문에 전송 경로를 알아오기 위한 라우팅(routing) 작업이 필요
- 라우팅: 목적지까지 데이터를 보내기 위한 일련의 작업, 전용 컴퓨터를 라우터(router)라 부른다

#### ◆ 전송 계층(transport layer)

- · 최종적인 통신 목적지를 정하고, **오류 없이 데이터를 전송**하는 역할
- · 해당 프로세스를 지정하는 일종의 주소인 포트 번호(port number)를 사용
- TCP(Transmission Control Protocol)과 UDP(User Datagram Protocol)를 사용

#### 전송 계층(transport layer)

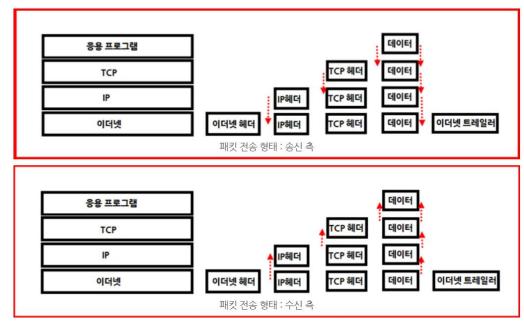
- · 최종적인 통신 목적지를 정하고, **오류 없이 데이터를 전송**하는 역할
- · 해당 프로세스를 지정하는 일종의 주소인 포트 번호(port number)를 사용
- TCP(Transmission Control Protocol)과 UDP(User Datagram Protocol)를 사용

#### 애플리케이션 계층(application layer)

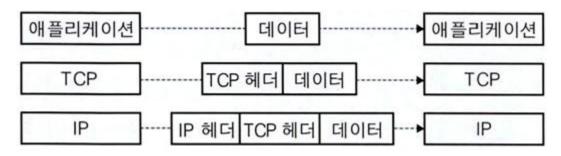
- 전송 계층을 기반으로 하는 다수의 프로토콜과 이 프로토콜을 이용하는 응용 프로그램(application)을 포괄한다(Telnet, FTP, HTTP, SMTP...)
- 소켓을 이용한 네트워크 애플리케이션도 여기에 속한다

### ▶ 패킷 전송 원리

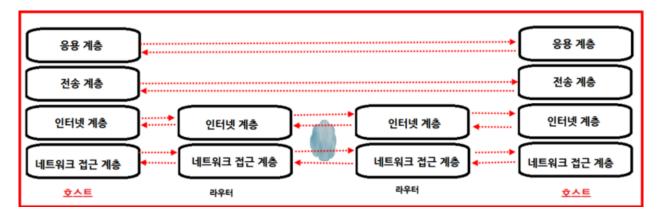
- 애플리케이션에서 보내는 데이터를 목적지까지 전송하기 위해서는 각각의 **프로토콜에서 정의한** 제어 정보(IP주소, 포트 번호, ...)가 필요
- 제어 정보는 위치에 따라 앞에 붙는 **헤더(header)**와 뒤에 붙는 **트레일러(trailer)**로 나누며, 이러한 제어 정보가 결합된 형태의 **실제 전송하는 데이터**를 패킷(packet)이라 부른다
- 패킷(packet) = 제어 정보 + 데이터



▶ 계층 관점에서 본 패킷 전송 형태



▶ 계층간의 통신



#### ▶ IP 주소

- IPv4:32비트, 8비트 단위 4부분으로 구분, 10진수로 표기(예)255.255.255.255)
- IPv6:128비트, 16비트 단위 8부분으로 구분, 16진수로 표기 (2020:230:abcd:ffff:0000:0000:ffff:1111)
- 폐쇠된 네트워크이거나 IP를 공유하는 경우가 아니라면 IP 주소는 전세계적으로 유일한 값을 가진 다
- IPv4형식의 주조가 고갈될 것으로 보여 IPv6형식의 주소가 만들어 졌다

#### ▶ 포트 번호

- 전송된 데이터가 **어느 프로세스(process)에서 사용되는지 알기 위한 식별자**
- 16비트의 정수, 0 ~ 65535(2^16개)의 범위를 사용 가능
- 0~1023은 용도가 정해져 있어 함부로 사용하면 안된다
- 일반적으로 **1024 ~ 49151범위의 값을 사용**한다

포트 번호	분류
0 ~ 1023	Well-known port(유명한, 알려진 서버)
1024 ~ 49151	Registered port(기업 등에서 관리를 위 한 포트)
49152 ~ 65535	Dynamic and/or private port(일반 사용자들이 자유롭게 사용 가능한 포트)

# 소켓(socket)

#### ▶ 윈도우 소켓

- 버클리 유닉스(Berkeley Software Distribution UNIX)에서 사용하던 네트워크 인터페이스인(소켓)를 **윈도우 환경에서 사용할 수 있게 만든 것**
- Windows Socket을 줄여 **윈속(winsock)**이라 부른다

### ▶ 소켓(Socket)

- 소프트웨어로 작성된 추상적인 개념의 **통신 접속점**
- 네트워크 애플리케이션은 소켓을 통하여 통신망의 데이터를 송수신 한다.

#### 소켓의 개념을 바라보는 관점

- A. 데이터 타입
- B. 통신 종단점(communication end-point)
- c. 네트워크 프로그래밍 인터페이스

# 소켓(socket)

#### ◆ 데이터 타입

- 파일 디스크립터(file descriptor) 혹은 핸들(handle)과 유사한 개념(통신을 위해 관리하는 데이터를 간접적으로 참조할 수 있게 한다)
- **파일 입출력과 유사한 형태**를 지녔다
- 통신과 관련된 다양한 작업을 할 수 있는 간편한 데이터 타입

#### ◆ 통신 종단점

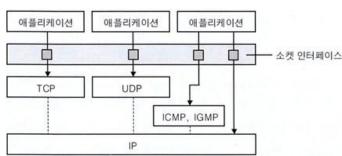
- 통신을 하기 위한 다섯 가지 정보(프로토콜, 송신측 IP 주소, 포트 번호, 수신측 IP주소, 포트번호)의 집합체
- 클라이언트 소켓이 서버 소켓으로 send()를 호출하여 **데이터를 보내고**, 서버의 소켓이 클라이언트 소켓에서 보낸 데이터를 recv() 함수를 호출하여 **받는다**

#### 네트워크 프로그래밍 인터페이스

- 하나의 네트워크 프로그래밍 인터페이스
- 양쪽 모두 소켓을 사용할 필요는 없다
- 양쪽 모두 동일한 프로토콜을 사용, 정해진 형태와 절차에 따라 데이터를 주고 받아야 한다

일반적으로 애플리케이션 계층과 전송 계층 사이에 위치하는 것으로 간주하여 전송계층을 건너뛰고 인터넷 계층

과 연결하는 것도 가능



# 윈속 초기화/종료

#### WSAStartup()

- 모든 윈속 프로그램에서 소켓 API를 호출하기 전에 반드시 해당 초기화 함수를 호출해야 한다 WSADATA wsa; if (WSAStartup(MAKEWORD(2, 2), &wsa) != 0) return -1;

#### WSACleanup()

- 원속 사용 중지함을 운영체제에 알리고 관련 리소스를 반환하는 역할을 한다
- 함수 호출 실패할 경우 WSAGetLastError() 함수로 알 수 있다

#### 새 프로젝트 => 콘솔 응용 프로그램

```
#define _WINSOCK_DEPRECATED_NO_WARNINGS
#pragma comment(lib, "ws2_32.lib") // 원속 라이브러리 사용을 알린다.
#include <WinSock2.h> // 윈속 사용을 위하여 헤더 파일 추가.
int main()
{
    // 윈속 초기화 (2.2 버전)
    WSADATA wsa;
    if (WSAStartup(MAKEWORD(2, 2), &wsa) != 0) return -1;
    // TODO : 소켓 네트워크 프로그래밍 Code 작성.

    // 윈속 사용이 끝났다.
    WSACleanup();
    return 0;
}
```

- 오류 처리를 할 필요가 없는 경우
- 리턴 값이 없거나 호출 시 항상 성공하는 일부 소켓 함수
- 리턴 값만으로 오류를 처리하는 경우
- WSAStartup() 함수
- 리턴 값으로 오류 발생을 확인, 구체적인 내용은 오류 코드를 이용하여 확인하는 경우
- 대부분의 소켓 함수
- WSAGetLastError()
- 소켓 함수 호출 결과, 오류가 발생할 경우 해당 함수를 이용하여 **오류 코드**를 얻을 수 있다if (소켓 함수() == 오류)
  {
   int error\_code = WSAGetLastError();
   std::cout << "error\_code에 맞는 오류 메시지 출력";

### FormatMessage()

- 프로젝트 속성 => 구성 속성 => 고급 => 문자 집합:멀티바이트 문자 집합 사용
- WSAGetLastError()에서 얻은 **오류 코드를 오류 메시지로** 자동으로 **변경**시켜 준다

FormatMessage(DWORD dwFlags, LPCVOID IpSource, DWORD dwMessageId, DWORD dwLanguageId, LPSTR IpBuffer, DWORD nSize, va\_list \*Arguments);

dwFlags: FORMAT\_MESSAGE\_ALLOCATE\_BUFFER (오류 메시지 저장 공간을 함수가 알아서 할당한 다)| FORMAT\_MESSAGE\_FROM\_SYSTEM(운영체제로부터 오류 메시지를 가져온다)

IpSource: NULL

dwMessageId : WSAGetLastError()

dwLanguageId: 오류 메시지를 표시할 언어

MAKELANGID(LANG\_NEUTRAL, SUBLANG\_DEFAULT) 사용자가 제어판에 설정한 기본 언어를 사용

lpBuffer: 오류 메시지의 시작 주소가 저장된다.

오류 메시지 사용이 끝나면 LocalFree() 함수로 **할당된 메모리를 반환** 하여야 한다

nSize: 0

Arguments: NULL

```
void err_quit(const char* msg)
   LPVOID IpMsgBuf;
   FormatMessage(
       FORMAT_MESSAGE_ALLOCATE_BUFFER | FORMAT_MESSAGE_FROM_SYSTEM,
       NULL,
       WSAGetLastError(),
       MAKELANGID (LANG_NEUTRAL, SUBLANG_DEFAULT),
       (LPTSTR)&IpMsgBuf, 0, NULL);
   // msg : 메시지 박스의 타이틀(Caption)
   MessageBox(NULL, (LPCSTR) IpMsgBuf, msg, MB_ICONERROR);
   // 메모리 해제, 핸들 무효화.
   LocalFree(IpMsgBuf);
   exit(-1);
```

· 오류 메시지를 메시지 박스에 출력 후 애플리케이션을 종료 시킨다

```
void err_display(const char* msg)
{
   LPVOID IpMsgBuf;
    FormatMessage(
        FORMAT_MESSAGE_ALLOCATE_BUFFER | FORMAT_MESSAGE_FROM_SYSTEM,
        NULL,
        WSAGetLastError().
        MAKELANGID(LANG_NEUTRAL, SUBLANG_DEFAULT),
        (LPTSTR)&IpMsgBuf, 0, NULL);
    printf("[%s] %s₩n", msg, (LPCSTR)lpMsgBuf);
    LocalFree(IpMsgBuf);
```

- 오류 메시지를 출력하고 애플리케이션을 속행
- **사소한 오류**가 발생할 경우 사용

#### 클라이언트/서버 모델

- **두 개의 애플리케이션이 상호 작용**하는 방식을 나타내는 용어
- 프로세스간 통신(IPC, Inter-Process Communication) 기법을 이용하여 상호 정보를 교환
- 서로 다른 종단 시스템에서 실행된 프로세스가 있고 서로 접속을 하려고 할 때, 반드시 서로의 프로세스가 실행 중이어야 하는데 **타이밍의 문제로 접속 실패할 확률이 높아** 이를 **보안**하기 위한 방법으로 만들어 졌다

#### ▶ 서버

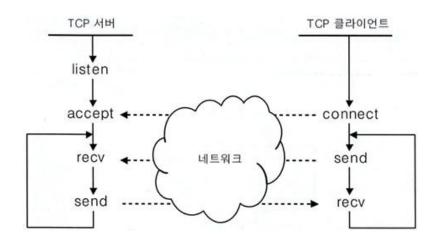
- ❖ 먼저 실행
- ❖ 클라이언트 접속을 대기
- ♦ 클라이언트에서 보내는 패킷에 정보가 있어 IP 주소(or 도메인 이름)와 포트 번호를 미리 알 필요가 없다

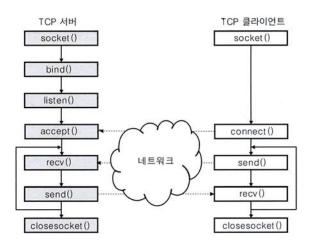
#### 클라이언트

- 서버보다 나중에 실행
- ❖ 서버에 접속을 시도
- ❖ 서버에 접속하기 위한 IP 주소(or 도메인 이름)와 포트 번호를 알고있어야 한다

### ▶ TCP 서버/클라이언트의 동작 방식

- ① 서버 : 먼저 실행되어 **클라이언트 접속을 대기**(listen)
- ② 클라이언트 : **서버에 접속(connect)**하여 **데이터를 보낸다(send)**
- ③ 서버 : 클라이언트 접속을 수용(accept)
- 4 서버 : 클라이언트가 보낸 데이터를 받아(recv) 처리
- ⑤ 서버 : 처리한 데이터를 클라이언트에 보낸다(send)
- ⑥ 클라이언트 : 서버가 보낸 데이터를 받아(recv) 자신의 목적에 맞게 사용





#### ▶ 서버 함수

- socket(): **통신을 위한** 소켓을 생성

- bind() : 지역 IP 주소와 지역 포트 번호를 결정

- listen(): TCP 상태를 LISTENING으로 변경, 접속 받을 준비

- accept(): 접속한 클라이언트와 통신할 수 있는 새로운 소켓(클라이언트) 생성

원격 IP 주소와 원격 포트 번호가 결정

- send(), recv() : 클라이언트와 통신을 수행

colsesocket(): 통신이 끝나면 사용이 끝난 소켓을 닫는다

#### 클라이언트 함수

socket() : **서버 접속을 위한** 소켓을 생성

- connect() : 서버에 접속

- send(), recv() : 서버와 통신을 수행

- closesocket(): 서버와의 통신이 끝나면 소켓을 닫는다

❖ 지역 IP 주소, 포드 번호 : 서버 또는 클라이언트 자신의 정보

❖ 원격 IP 주소, 포트 번호 : 서버 또는 클라이언트가 통신하는 상대의 정보

### ▶ 블로킹(blocking) 소켓

- 동기 소켓
- send() 함수를 호출할 때, **송신 버퍼의 여유 공간**이 **보낼 데이터의 크기보다 작을 경우** 해당 프로 세스를 **대기 상태(wait state)**로 만들고 송신 버퍼의 여유 공간이 생기면 깨어나 크기만큼 데이터 복사가 이루어 진다

### ▶ 논블로킹(nonblocking) 소켓

- 비동기 소켓
- ioctlsocket() 함수를 이용하여 블로킹 소켓을 논블로킹 소켓으로 변경할 수 있다
- send() 함수가 호출되면 송신 버퍼의 여유 공간 만큼 데이터 복사 후 실제 복사된 바이트 수를 리 턴한다
- 프로그램이 복잡해 지며, CPU 사용량이 증가한다

- SOCKET socket(int af, int type, int protocol)
- **af**: 주소 체계를 지정, AF\_INET(internetwork: **TCP**, UDP, etc를 사용, IPv4)
- type: 소켓 타입 지정, SOCK\_STREAM 또는 SOCK\_DGRAM 사용
- protocol : 사용할 프로토콜 지정, 프로토콜 결정에 모호함이 없다면 0을 사용

소켓 타입	특성	
SOCK_STREAM	<b>신뢰</b> 성 있는 데이터 전송 제공, <b>연결형</b> 프로토콜	
SOCK_DGRAM	<b>비신뢰</b> 적인 데이터 전송 기능 제공, <b>비연결형</b> 프로토콜	
사용할 프로토콜	주소 체계	소켓 타입
ТСР	AF_INET	SOCK_STREAM
	,	SOCK_STREAM

- int closesocket(SOCKET s)
- 소켓을 닫고 관련 리소스를 반환

#### TCP/IP 프로토콜(IPv4) 구조체

```
sin_family : 주소 체계
sin_port : 포트 번호
sin_addr : IP 주소, in_addr 구조체
sin_zero : 사용되지 않는다, 0.
struct SOCKADDR_IN {
  unsigned short sin_family; // 2 바이트.
  unsigned short sin_port; // 2 바이트.
  IN_ADDR sin_addr; // 4 바이트. IPv4 Internet address 구조체.
  char sin_zero[8]; // 8 바이트.
} // 16 바이트.
```

- 바이트 정렬 : 메모리 데이터를 저장할 때의 바이트 순서
- 의도하지 않은 프로세스로 데이터 전달될 위험 방지
- **빅 엔디안(big-endian)**: 최상위 바이트(Most Significant Byte)부터 차례로 정렬
- **리틀 엔디안(little-endian)** : 최하위 바이트(Least Significant Byte)부터 차례로 정렬
- IP 주소, 포트 번호는 **빅 엔디안**을 사용
- 네트워크 바이트 정렬(network byte ordering) : 빅 엔디안을 사용
- 호스트 바이트 정렬(host byte ordering) : 시스템 내의 고유한 바이트 정렬

```
u_short htons( u_short hostshort); // host to network short
u_long htonl(u_long hostlong); // host to net work long
u_short ntohs(u_short hostshort);
u_long ntohl(u_long hostlong);
```

TCP/IP Server 새 콘솔 프로젝트 생성

```
int main()
   // 윈속 초기화.
   // socket() listen socket 생성.
   SOCKET listen_socket = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
   if (INVALID_SOCKET == listen_socket) err_quit("socket");
   // 계속 작업 진행…
   // closesocket(listen socket)
   closesocket(listen_socket);
   // 윈속 사용이 끝났다.
```

```
int main()
   // 윈속 초기화.
   // socket() listen_socket 생성.
   // 서버 정보 객체 설정.
   // INADDR_ANY : 자신의 IP를 알아와 주는 메크로 함수.
   SOCKADDR_IN serveraddr;
   ZeroMemory(&serveraddr, sizeof(serveraddr));
   serveraddr.sin_family = AF_INET;
   serveraddr.sin_port = htons(9000);
   serveraddr.sin addr.S un.S addr = htonl(INADDR ANY);
   // closesocket(listen_socket)
   // 윈속 사용이 끝났다.
```

```
int main()
   // bind() 소켓 설정.
    if (bind(listen_socket, (SOCKADDR*)&serveraddr, sizeof(serveraddr)) == SOCKET_ERROR)
       closesocket(listen_socket);
       WSACleanup();
       err_quit("bind");
   // listen() 수신 대기열 생성.
    if (listen(listen_socket, SOMAXCONN) == SOCKET_ERROR)
       closesocket(listen socket);
       WSACleanup();
       err_quit("listen");
```

```
#define MAX BUFFER SIZE 256
int main()
   // 데이터 통신에 사용할 변수.
   SOCKADDR_IN clientaddr;
   int addrlen = sizeof(SOCKADDR_IN);
   ZeroMemory(&clientaddr, addrlen);
   SOCKET client_socket;
   int retval:
   char buf[MAX_BUFFER_SIZE + 1];
   while (1) {
       // accept() 연결 대기.
       client_socket = accept(listen_socket, (SOCKADDR*)&clientaddr, &addrlen);
       if (INVALID_SOCKET == client_socket) continue;
       printf("Wn[TCP 서버] 클라이언트 접속: IP 주소=%s, 포트 번호=%dWn ", inet_ntoa(clientaddr.sin_addr), ntohs(clientaddr.sin_port));
       // recv()
       // send()
       // 클라이언트 소켓 종료.
       closesocket(client_socket);
       printf("\n[TCP 서버] 클라이언트 종료 : IP 주소=%s, 포트 번호=%d\n ", inet_ntoa(clientaddr.sin_addr), ntohs(clientaddr.sin_port));
```

```
int main()
                         while (1)
                                            // 데이터 통신.
                                          while (1)
                                                               ZeroMemory(buf, sizeof(buf));
                                                              // 데이터 받기.
                                                                retval = recv(client_socket, buf, sizeof(buf), 0);
                                                                if (SOCKET ERROR == retval) break;
                                                                else if (0 == retval) break;
                                                               // 받은 데이터 출력.
                                                               buf[retval - 1] = '₩0';
                                                               printf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoperintf("\monoper
                                                                // 데이터 보내기.
                                                                retval = send(client_socket, buf, retval, 0);
                                                                if (SOCKET_ERROR == retval) break;
```

TCP/IP Client 새 콘솔 프로젝트 생성

```
int main()
  // 윈속 초기화.
  // socket() 소켓 생성.
  SOCKET sock = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
  if (INVALID_SOCKET == sock) return -1;
  // 작업 진행…
  closesocket(sock);
  // 윈속 사용이 끝났다.
  WSACleanup();
```

```
int main()
  // 서버 정보 객체 설정.
  // 127.0.0.1 : 루프백(Loopback) IP
  // IPv4 및 IPv6에서 자기 자신을 가리키기 위한 목적으로 쓰기 위해 예약된 IP 주소.
  SOCKADDR_IN serveraddr;
  ZeroMemory(&serveraddr, sizeof(serveraddr));
  serveraddr.sin_family = AF_INET;
  serveraddr.sin_port = htons(9000);
  serveraddr.sin_addr.S_un.S_addr = inet_addr("127.0.0.1");
  // connect()
  if (SOCKET_ERROR == connect(sock, (SOCKADDR*)&serveraddr, sizeof(serveraddr)))
err_quit("connect");
```

```
#define MAX_BUFFER_SIZE 256
int main()
    int len, retval;
   char buf[MAX_BUFFER_SIZE + 1];
   while (1)
       ZeroMemory(buf, sizeof(buf));
       printf("\n[보낼 데이터]");
       if (fgets(buf, MAX BUFFER SIZE, stdin) == NULL) break;
       len = strlen(buf);
       if (buf[len - 1] == 'Wn') buf[len - 1] = 'W0';
       if (strlen(buf) == 0) break;
       // 데이터 보내기.
       retval = send(sock, buf, len, 0);
       if (SOCKET ERROR == retval) break;
       printf("[TCP 클라이언트] %d바이트를 보냈습니다.₩n". retval);
```

```
// 데이터 받기.
ZeroMemory(buf, sizeof(buf));
retval = recv(sock, buf, sizeof(buf), 0);
if (SOCKET ERROR == retval) break;
else if (0 == retval) break;
// 받은 데이터 출력.
buf[retval - 1] = '\overline{\psi 0'};
printf("[TCP 클라이언트] %d바이트를 받았습니다.₩n", retval);
printf("[받은 데이터]%s₩n", buf);
```

- **스레드**
- 실제 CPU 시간을 할당 받아 수행되는 실행단위
- ▶ 스레드 함수(thread function)
- 스레드 실행 시작점이 되는 함수
- 예) main()
- 주 스레드(primary thread)
- main(), WinMain()에서 시작되는 스레드
- 프로세스가 실행될 때 생성
- ▶ 컨텍스트 전환(context switch)
- CPU와 운영체제의 협동으로 이루어지는 스레드 실행 상태의 저장과 복원 작업
- 각 스레드는 **다른 스레드의 존재와 무관하게 자신의 상태를 유지**하며 실행 가능
- ❖ 스레드가 많아지면 CPU에 무리를 주기 때문에 사용에 주의!

#### ▶ 스레드 생성

- 스레드 생성 함수 : CreateThread(), \_beginthread(), \_beginthreadex()
- 스레드 생성시에 CreateThread()를 쓰지 않는 것이 좋다
- ❖ (c/c++ 런타임 함수를 사용할경우, 함수는 실행되지 않고 스레드만 죽는다)

```
HANDLE CreateThread(
   LPSECURITY_ATTRIBUTES |pThreadAttributes,
   SIZE_T dwStackSize,
   LPTHREAD_START_ROUTINE |pStartAddress,
   LPVOID |pParameter,
   DWORD dwCreationFlags,
   LPDWORD |pThreadId);

IpThreadAttributes : 구조체 변수의 주소값, NULL을 사용
dwStackSize : 새로 생성할 스레드에 할당될 스택의 크기, 0 사용 시 기본 1MB가 할당

IpStartAddress : 함수 스레드의 시작 주소, DWORD WINAPI ThreadProc(LPVOID |pParameter) {}

IpParameter : 스레드 함수에 전달될 인자, 전달할 인자가 없다면 NULL

dwCreationFlags : 스레드 생성을 제어하는 값, 사용하지 않으면 NULL

IpThreadId : 스레드의 ID가 저장, 필요 없다면 NULL(Dos에서는 사용 하면 안됨)
```

#### ▶ TCP 서버

```
SOCKET client_socket;
HANDLE hThread;
DWORD threadID;
while (1)
   // accept() 연결 대기.
    client_socket = accept(listen_socket, (SOCKADDR*)&clientaddr, &addrlen);
   if (INVALID_SOCKET == client_socket) continue;
   printf("₩n[TCP 서버] 클라이언트 접속 : IP 주소=%s, 포트 번호=%d₩n",
       inet_ntoa(clientaddr.sin_addr),
       ntohs(clientaddr.sin port));
   // 스레드 생성.
    hThread = CreateThread(NULL, 0, ProcessClient, (LPVOID)client_socket, 0, &threadID);
    if (NULL == hThread) std::cout << "[오류] 스레드 생성 실패!" << std::endl;
   else CloseHandle(hThread);
}
```

```
DWORD WINAPI ProcessClient(LPV0ID arg)
   SOCKET client sock = (SOCKET)arg;
   SOCKADDR IN clientaddr;
    int addrlen = sizeof(clientaddr);
   getpeername(client_sock, (SOCKADDR*)&clientaddr, &addrlen); // 클라이언트 정보 얻기.
   int retval;
   while (1)
      // recv(), send()
   // closesocket()
   closesocket(client sock);
   printf("₩n[TCP 서버] 클라이언트 종료 : IP 주소=%s, 포트 번호=%d₩n",
       inet_ntoa(clientaddr.sin_addr),
       ntohs(clientaddr.sin_port));
   return 0;
```

# 멀티스레드(multi thread)

#### ▶ 스레드 종료

- 정상적인 종료 방법
- ♦ 스레드 함수에서 리턴한다
- ❖ 스레드 함수 내에서 ExitThread() 함수를 호출
- 강제적인 종료 방법
- ▼ TerminateThread() 함수를 호출
- ❖ 주 스레드가 종료되면서 모든 스레드가 종료된다

#### 소켓 정보 가져오기

- Int getpeername(SOCKET s, struct sockaddr\* name, int\* namelen)
- 소켓 데이터 구조체에 저장된 **원격 IP** 주소와 포트 번호를 알려준다
- Int getsockname(SOCKET s, struct sockaddr\* name, int\* namelen)
- 소켓 데이터 구조체에 저장된 **지역 IP** 주소와 포트 번호를 알려준다

# 멀티스레드(multi thread)

#### 공유 리소스 만들기

- 접속한 모든 클라이언트에 데이터 전송을 위한 공유 리소스
- 접속되어 있는 모든 클라이언트에 데이터를 해주기 위한 스레드 공유 리소스 필요

#### TCP Server

```
#include <vector>
#include <algorithm>
std::vector<SOCKET> g_vSocket; // 전역 변수.
int main()
{
    ...
    while (1)
    {
        // accept() 연결 대기.
        client_socket = accept(listen_socket, (SOCKADDR*)&clientaddr, &addrlen);
        if (INVALID_SOCKET == client_socket) continue;

        g_vSocket.push_back(client_socket); // 접속한 클라이언트의 소켓 vector에 보관.
        ...
        // 스레드 생성.
        ...
}
```

# 멀티스레드(multi thread)

```
DWORD WINAPI ProcessClient(LPV0ID arg)
    • • •
   while (1)
       for (const auto& sock : g_vSocket) // 접속한 모든 클라이언트에 데이터 전송.
           // 데이터 보내기.
           retval = send(sock, buf, retval, 0); // 수정.
       }
   // vector에서 접속을 종료한 socket 제거.
   auto itr = std::find(g_vSocket.begin(), g_vSocket.end(), client_sock);
    if(g_vSocket.end() != itr) g_vSocket.erase(itr);
   // closesocket()
```

# 스레드 동기화

#### ▶ 스레드 동기화(thread synchronization)란?

- 멀티스레드 환경에서 발생하는 문제를 해결하기 위한 일련의 작업
- 하나의 자원을 한 번에 하나의 스레드만 사용하도록 하는 기술

#### ▶ 필요한 경우

- 두 개 이상의 스레드가 **공유 리소스를 접근할 때**, 오직 한 스레드만이 접근을 허용해야 하는 경우
- 특정 사건 발생을 다른 스레드에 알리는 경우 ex)한 스레드가 작업을 완료 후, 대기 중인 다른 스레드를 깨우는 경우

#### ▶ 동기화 객체(synchronization object)

- 하나의 자원을 사용함에 있어 진행을 계속하거나 대기 하도록 하는 **매개체 역할을 할 수 있는 것** 

들

종류	주요 용도
임계 영역(critical section)	공유 리소스에 대해 오직 하나의 스레드만 접근 허용 (한 프로세스에 속한 스레드에만 사용 가능) 일반적인 동기화 객체보다 빠르고 효율적, 동기화 객체로 분류 X
뮤텍스(mutex)	공유 리소스에 대해 오직 하나의 스레드만 접근 허용 ( <i>서로 다른 프로세스에 속한 스레드에도 사용 가능</i> )
이벤트(event)	특정 사건 발생을 다른 스레드에 알린다
세마포어(semaphore)	한정된 개수의 자원을 여러 스레드가 사용하려 할 때 접근 제어
대기 기능 타이머(waitable timer)	특정 시간이 되면 대기 중인 스레드를 깨운다

# 스레드 동기화

#### 뮤텍스

- 하나의 프로세스에서 여러 스레드를 사용할 때 사용한다.
- 어떠한 데이터를 사용하고 있는 동안 다른 스레드는 이 데이터를 건드리지 못하게 한다.
- 데이터를 먼저 사용하고 있는 다른 스레드에서 사용이 끝날 때 까지 대기

```
HANDLE g_hMutex; // 뮤텍스 핸들.
// 뮤텍스를 생성.
// NULL:하위 프로세스에 상속 불가.
// false:해당 뮤텍스의 권한을 호출한 스레드가 가지지 못하게 한다.
// NULL:해당 뮤텍스의 이름. 이름 없이 작성.
g_hMutex = CreateMutex(NULL, false, NULL);
// 공용 리소스를 사용, 임의의 시간(INFINITE:작업이 끝날 때 까지)동안 대기.
WaitForSingleObject(g_hMutex, INFINITE);
ReleaseMutex(g_hMutex); // 공용 리소스 사용이 끝났다.
CloseHandle(g_hMutex); // 뮤텍스 사용을 끝내고 제거.
```

# 스레드 동기화

```
HANDLE g_hMutex; // 전역 변수.
int main()
   g_hMutex = CreateMutex(NULL, false, NULL);
   if (NULL == g_hMutex) return -1; // 뮤텍스 생성 실패.
   if (GetLastError() == ERROR_ALREADY_EXISTS) // 이미 생성된 뮤텍스가 있습니다!!
         CloseHandle(g_hMutex);
         return -1;
   }
   // 공용 리소스를 다른 스레드에서 사용하고 있다면 대기,
   WaitForSingleObject(g_hMutex, INFINITE);
   // 다른 스레드에서도 사용하는 공용 리소스를 사용한다.
   //공용 리소스 사용이 끝났음을 알린다.
   ReleaseMutex(g_hMutex);
   CloseHandle(g_hMutex);
```

#### • TCP/IP Server 새 콘솔 프로젝트 생성

```
Void err_display(const int& errcode)
{
    LPVOID lpMsgBuf;
    FormatMessage(
        FORMAT_MESSAGE_ALLOCATE_BUFFER | FORMAT_MESSAGE_FROM_SYSTEM,
        NULL, errcode,
        MAKELANGID(LANG_NEUTRAL, SUBLANG_DEFAULT),
        (LPTSTR)&lpMsgBuf, 0, NULL);

    printf("[오류] %s", (LPCTSTR)lpMsgBuf);

    LocalFree(lpMsgBuf);
}
```

```
#define BUFSIZE 256
struct SOCKETINEO
   SOCKET sock:
   char buf[BUFSIZE + 1];
};
// listen 소켓을 포함한, 현재 접속한 client의 수.
int g nTotalSockets = 0;
// 논블로킹 소켓으로 만든 소켓의 정보.
SOCKETINFO* arrSocketInfo[WSA MAXIMUM WAIT EVENTS];
// 소켓이 어떤 처리를 할 수 있는지에 대한 이벤트.
WSAEVENT arrEvent[WSA MAXIMUM WAIT EVENTS];
// 논블로킹 소켓으로 사용할 소켓 정보 추가.
bool AddSocketInfo(SOCKET sock);
// 소켓 정보 삭제.
void RemoveSocketInfo(int index);
```

```
bool AddSocketInfo(SOCKET sock)
    if (WSA_MAXIMUM_WAIT_EVENTS <= g_nTotalSockets) {</pre>
       printf("[오류] 소켓 정보를 추가할 수 없습니다!₩n");
       return false;
   SOCKETINFO* ptr = new SOCKETINFO;
    if (NULL == ptr) {
       printf("[오류] 메모리가 부족합니다!\m");
       return false;
    WSAEVENT hEvent = WSACreateEvent();
    if (WSA INVALID EVENT == hEvent) {
       err_display("WSACreateEvent()");
       return false;
    ptr->sock = sock;
    arrSocketInfo[g_nTotalSockets] = ptr;
    arrEvent[g_nTotalSockets] = hEvent;
    g_nTotalSockets++;
    return true:
```

```
void RemoveSocketInfo(int index)
   SOCKETINFO* ptr = arrSocketInfo[index];
   // 클라이언트 정보 얻기.
   SOCKADDR IN addr;
    int addlen = sizeof(addr);
   getpeername(ptr->sock, (SOCKADDR*)&addr, &addlen);
   printf("[TCP 서버] 클라이언트 종료 : IP 주소=%s, 포트 번호=%d₩n", inet_ntoa(addr.sin_addr), ntohs(addr.sin_port));
   closesocket(ptr->sock);
   delete ptr;
   WSACloseEvent(arrEvent[index]);
   // 배열 공간을 한 칸씩, 앞으로 이동.
   for (int i = index + 1; g_nTotalSockets > i; i++)
       arrSocketInfo[i - 1] = arrSocketInfo[i];
       arrSocketInfo[i] = nullptr;
       arrEvent[i - 1] = arrEvent[i];
       arrEvent[i] = 0;
   g nTotalSockets--;
```

```
int main()
   // 윈속 초기화.
   // socket() listen socket 생성.
   SOCKET listen_socket = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
   if (INVALID SOCKET == listen socket) err quit("socket");
   // 소켓 정보 추가.
   if (FALSE == AddSocketInfo(listen socket)) return -1;
   // WSAEventSelect() : 콘솔 프로젝트에서 사용, 해당 소켓을 논브롤킹 소켓으로 만들어 준다.
   // FD ACCEPT : 클라이언트에서 연결 요청이 왔을 때.
   // FD CONNECT : connect()를 이용하여 서버에서 연결을 수락 했을 때.
   // FD CLOSE : 해당 소켓이 연결을 해제 했을 때.
   // FD_READ : 소켓을 읽어 들일 데이터가 있을 때.
   // FD WRITE : send()할 수 있을 때, 소켓의 버퍼가 비어있을 때.
   // listen socket은 accept()와 closesocket()을 해야할 경우만 이벤트를 받도록 한다.
   int retval = WSAEventSelect(listen socket, arrEvent[g nTotalSockets - 1], FD ACCEPT | FD CLOSE);
   if (SOCKET ERROR == retval)
      closesocket(listen socket);
      err_quit("WSAEventSelect()");
```

```
// bind()
// listen()
int index;
WSANETWORKEVENTS NetworkEvents;
SOCKET client_sock;
SOCKADDR_IN clientaddr;
int addlen = sizeof(SOCKADDR_IN);
while (true)
    // 아래 페이지에서 작성.
// closesocket(listen_socket)
closesocket(listen socket);
// 윈속 사용이 끝났다.
```

```
// TODO: 여기서부터 while문 안의 내용.
// 현재 페이지의 내용은 반드시 while문 제일 첫 줄에. 순서에 맞게 작성 되어야 한다.
// 이벤트 객체 관찰.
// 몇 번째 WSAEVENT배열에 이벤트가 발행했는지 index를 알 수 있다.
index = WSAWaitForMultipleEvents(g nTotalSockets, arrEvent, FALSE, WSA INFINITE, FALSE);
if (WSA WAIT FAILED == index)
   err_display("WSAWaitForMultipleEvents()");
   continue;
// 반환 값에 WSA_WAIT_EVENT_0를 뺀 값이 배열의 index
index -= WSA WAIT EVENT 0;
// 구체적인 네트워크 이벤트 알아내기.
// 해당 소켓에 발행한 이벤트를 WSANETWORKEVENTS 객체를 통해 알아온다.
retval = WSAEnumNetworkEvents(arrSocketInfo[index]->sock, arrEvent[index]. &NetworkEvents);
if (SOCKET ERROR == retval)
{
   err display("WSAEnumNetworkEvents()");
   continue:
}
```

```
// FD ACCEPT 이벤트 처리.
if (NetworkEvents.INetworkEvents & FD ACCEPT)
   // FD_ACCEPT 이벤트에 발생한 오류를 확인.
   if (0 != NetworkEvents.iErrorCode[FD ACCEPT BIT])
       err_display(NetworkEvents.iErrorCode[FD_ACCEPT_BIT]);
       continue;
   // accept()
   client_sock = accept(arrSocketInfo[index]->sock, (SOCKADDR*)&clientaddr, &addlen);
    if (INVALID_SOCKET == client_sock)
       err_display("accept()");
       continue;
   printf("[TCP 서버] 클라이언트 접속 : IP 주소=%s, 포트 번호=%d₩n", inet ntoa(clientaddr.sin addr), ntohs(clientaddr.sin port));
    // 접속 수 제한.
    if (WSA_MAXIMUM_WAIT_EVENTS <= g_nTotalSockets)
       printf("[오류] 더 이상 접속을 받아들일 수 없습니다!\"");
       closesocket(client sock);
       continue;
```

```
// 클라이언트 소켓 정보 추가.
   if (!AddSocketInfo(client sock)) continue;
   // WSAEventSelect()
   // client sock은 클라이언트에서 send()하여 recv()해야 할 경우와 클라이언트가 종료되어 closesocket()을 해야할 경우만 이벤트를 받도록 한다.
   retval = WSAEventSelect(client sock, arrEvent[g nTotalSockets - 1], FD READ | FD CLOSE);
   if (SOCKET ERROR == retval) err quit("WSAEventSelect()");
} // FD_ACCEPT 이벤트.
// FD READ 이벤트 처리.
if (NetworkEvents.INetworkEvents & FD READ)
   if (0 != NetworkEvents.iErrorCode[FD_READ_BIT])
       err_display(NetworkEvents.iErrorCode[FD_READ_BIT]);
       continue:
   SOCKETINFO* ptr = arrSocketInfo[index];
   retval = recv(ptr->sock, ptr->buf, BUFSIZE, 0);
   if (SOCKET_ERROR == retval)
       if (WSAEWOULDBLOCK != WSAGetLastError())
           err display("recv()");
           RemoveSocketInfo(index);
       continue;
```

```
ptr->buf[retval] = '\u0';
   getpeername(ptr->sock, (SOCKADDR*)&clientaddr, &addlen);
   printf("[TCP/%s:%d]%s\munimum, inet_ntoa(clientaddr.sin_addr), ntohs(clientaddr.sin_port), ptr->buf);
   retval = send(ptr->sock, ptr->buf, retval, 0);
    if (SOCKET ERROR == retval)
        if (WSAEWOULDBLOCK != WSAGetLastError())
            err_display("send()");
            RemoveSocketInfo(index);
        continue;
} // FD_READ 이벤트.
// FD CLOSE 이벤트 처리.
if (NetworkEvents.INetworkEvents & FD CLOSE)
    if (0 != NetworkEvents.iErrorCode[FD CLOSE BIT])
        err_display(NetworkEvents.iErrorCode[FD_CLOSE_BIT]);
   RemoveSocketInfo(index);
```

- TCP/IP Client 새 데스크톱 어플리케이션 프로젝트 생성
- ❖ [문자 집합:멀티바이트 문자 집합 사용]으로 변경

```
// WM_USER 초과한 값을 사용하여 개인적인 윈도우 메시지를 만들어 사용할 수 있다.
#define WM_SOCKET (WM_USER + 1)
#define BUFSIZE 256

SOCKET g_sock;
std::string g_strChat;
std::vector<std::string> g_vLog;

void AddLog(const char* str);
void ErrorQuit(const char* caption);
void ErrorDisplay(HWND hWnd, const char* caption);
void ErrorDisplay(HWND hWnd, const int& errorCode, const char* caption);
void SocketProc(HWND hWnd, UINT message, WPARAM wParam, LPARAM IParam);
```

```
void AddLog(const char* str)
    if (26 <= g_vLog.size()) g_vLog.erase(g_vLog.begin());</pre>
    g vLog.push back(str);
void ErrorQuit(const char* caption)
    LPVOID IpMsgBuf;
    FormatMessage(FORMAT_MESSAGE_ALLOCATE_BUFFER | FORMAT_MESSAGE_FROM_SYSTEM, NULL, WSAGetLastError(), MAKELANGID(LANG_NEUTRAL, SUBLANG_DEFAULT),
    (LPTSTR)&IpMsgBuf, 0, NULL);
    MessageBox(NULL, (LPCTSTR)IpMsgBuf, caption, MB_ICONERROR);
   LocalFree(IpMsgBuf);
    exit(-1);
void ErrorDisplay(HWND hWnd, const char* caption) { ErrorDisplay(hWnd, WSAGetLastError(), caption); }
void ErrorDisplay(HWND hWnd, const int& errorCode, const char* caption)
    LPVOID IpMsqBuf;
    FormatMessage(FORMAT_MESSAGE_ALLOCATE_BUFFER | FORMAT_MESSAGE_FROM_SYSTEM, NULL, errorCode, MAKELANGID(LANG_NEUTRAL, SUBLANG_DEFAULT), (LPTSTR)&IPMsgBuf,
    0. NULL);
    char buf[256];
    ZeroMemorv(&buf. sizeof(buf));
    sprintf_s(buf, "[%s] %s", caption, (LPCTSTR)IpMsgBuf);
    AddLog(buf);
    InvalidateRect(hWnd, NULL, true);
    LocalFree(IpMsgBuf);
```

```
int APIENTRY wWinMain(_In_ HINSTANCE hInstance,
                    _In_opt_ HINSTANCE hPrevInstance,
                    In LPWSTR
                                   IpCmdLine.
                    _In_ int
                                   nCmdShow)
{
   //if (!InitInstance(hInstance, nCmdShow))
   //{
    //
         return FALSE;
   //}
   HWND hWnd = CreateWindowW(szWindowClass, szTitle, WS SYSMENU, CW USEDEFAULT, 0, 800, 600, nullptr, nullptr,
   hInstance, nullptr);
    if (!hWnd) return FALSE;
   ShowWindow(hWnd. nCmdShow);
   UpdateWindow(hWnd);
   // 윈속 초기화.
   WSADATA wsa:
    if (WSAStartup(MAKEWORD(2, 2), &wsa) != 0) return -1;
   // 서버 접속을 위한 소켓 생성.
   g_sock = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
    if (INVALID SOCKET == g sock) ErrorQuit("socket()");
```

```
// WSAAsyncSelect() : 데스크톱 응용프로그램에서 사용, 해당 소켓을 논브롤킹(비동기) 소켓으로 만들어 준다.
int retval = WSAAsyncSelect(g_sock, hWnd, WM_SOCKET, FD_CONNECT);
if (SOCKET ERROR == retval)
   closesocket(g sock);
   ErrorQuit("WSAAsyncSelect()");
};
// 서버 접속을 위한. 서버 주소 설정.
SOCKADDR IN serveraddr;
ZeroMemory(&serveraddr, sizeof(serveraddr));
serveraddr.sin family = AF INET;
serveraddr.sin port = htons(9000);
serveraddr.sin_addr.S_un.S_addr = inet_addr("127.0.0.1");
// 비동기 소켓으로 WM_SOCKET에서 오류 및 FD_CONNECT 메시지 처리, 여기서 오류 처리 X.
connect(g_sock, (SOCKADDR*)&serveraddr, sizeof(serveraddr));
MSG msg;
// 기본 메시지 루프입니다:
// 윈속 종료.
WSACleanup();
return (int) msg.wParam;
```

```
void SocketProc(HWND hWnd, UINT message, WPARAM wParam, LPARAM IParam)
    if (WSAGETSELECTERROR(IParam)) // 요류 발생 여부 확인.
       ErrorDisplay(hWnd, WSAGETSELECTERROR(IParam), "ERROR");
       closesocket(g sock);
        return:
    std::string msg;
    switch (WSAGETSELECTEVENT(IParam))
    case FD_CONNECT: msg = "FD_CONNECT";
        if (SOCKET ERROR == WSAAsyncSelect(a sock, hWnd, WM SOCKET, FD CLOSE | FD READ))
           closesocket(g_sock);
           ErrorQuit("WSAAsyncSelect()");
       };
       break;
    case FD_CLOSE: msg = "FD_CLOSE: 서버와 연결이 끊겼습니다."; closesocket(g_sock); break;
    case FD_READ: { msg = "FD_READ : ";
       char buf[BUFSIZE];
       int retval = recv(g_sock, buf, BUFSIZE, 0);
       msg.append(buf);
    } break;
    msg.append("₩0");
    AddLog(msg.c_str());
    InvalidateRect(hWnd, NULL, true);
```

```
LRESULT CALLBACK WndProc(HWND hWnd, UINT message, WPARAM wParam, LPARAM IParam)
    switch (message)
    case WM_SOCKET: SocketProc(hWnd, message, wParam, IParam); break;
    case WM CHAR:
        const char& ch = (TCHAR)wParam;
        if ('\m' != ch && '\m' != ch)
            if ('₩b' == ch)
                if (0 < g strChat.length()) g_strChat = g_strChat.substr(0, g_strChat.length() - 1);</pre>
            else g_strChat += ch;
            InvalidateRect(hWnd, NULL, true);
    } break;
    case WM KEYUP:
        if (VK RETURN == wParam)
            if (0 < g_strChat.length())</pre>
                char buf[BUFSIZE + 1];
                strcpy_s(buf, g_strChat.c_str());
                send(g_sock, buf, g_strChat.length(), 0);
                g strChat.clear();
        } break;
```

```
case WM_PAINT:
       PAINTSTRUCT ps;
       HDC hdc = BeginPaint(hWnd, &ps);
       // TODO: 여기에 hdc를 사용하는 그리기 코드를 추가합니다...
       // 발생한 socket 이벤트의 로그 출력.
       for (int i = 0; a vLoa.size() > i; i++)
           TextOut(hdc, 0, i * 20, g_vLog[i].c_str(), g_vLog[i].length());
       // 입력한 문자 출력.
       TextOut(hdc, 0, 540, g strChat.c str(), g strChat.length());
       EndPaint(hWnd, &ps);
   break;
   case WM_DESTROY:
       PostQuitMessage(0);
       break;
   default:
       // 멀티바이트 문자 집합 사용으로 DefWindowProc() => DefWindowProcW() 변경.
       return DefWindowProcW(hWnd, message, wParam, IParam);
   return 0;
```

#### I/O

- 입력(Input)/출력(Output)의 약자로, 컴퓨터 및 주변장치에 대하여 데이터를 전송하는 프로그램 혹은 장치

#### IOCP(I/O Completion Port)

- Windows I/O 모델 중 최고의 성능을 가진다
- 특수한 경우, 다른 모델이 IOCP 모델 보다 더 높은 성능을 보이기도 한다.
- 멀티쓰레드에서 동작
- IOCP 객체는 여러 소켓을 DEVICE LIST에 등록/관리하는 자료구조
- DEVICE LIST는 유저가 접근/제어 할 수 없다
- IOCP는 무조건 OVERLAPPED I/O로만 동작
- OVERLAPPED I/O Callback을 사용

#### OVERLAPPED

- 비동기(Async)/비봉쇄(non-blocking) 응용 모델
- OVERLAPPED I/O 중첩을 허용하는 특징이 있어, "중첩 입출력 모델"이라고 부르기도 한다.

출처 : 링크

#### IOCP Server 새 콘솔 프로젝트 생성

```
#include <map>
#include <vector>
#include cess.h>
#include <mutex>
enum class OverlappedType { Invalid = -1, Recv, Send, };
struct Overlapped
    WSAOVERLAPPED wsa0verlapped;
    WSABUF wsaBuf;
    OverlappedType type;
};
// WSAOVERLAPPED 객체의 포인터를 이용하여 ClientInfo 객체를 얻기 때문에,
// 반드시 WSAOVERLAPPED는 가장 첫 라인에 있어야 한다.
struct ClientInfo
    Over lappedover lapped;
    SOCKET socket;
    char buf[MAX_BUFFER_SIZE];
    int prevBytes;
    ClientInfo()
       prevBytes = 0;
       overlapped.wsaBuf.buf = buf;
       overlapped.type = OverlappedType::Invalid;
};
```

- ▶ std::mutex
- #include <mutex>에 포함
- CreateMutex()를 통해 얻은 Mutex와 <mark>달리 서로 다른 프로세스 간의 동기화에 사용할 수 없기</mark> 때문에 임계 영역(critical section)과 같다고 볼 수 있다
- ► HANDLE CreateloCompletionPort(HANDLE FileHandle,

HANDLE ExistingCompletionPort,

ULONG\_PTR CompletionKey.

DWORD NumberOfConcurrentThreads)

- 지정된 파일 핸들에 연결하거나, 파일 핸들과 아직 연결되지 않은 IOCP를 만들어 나중에 연결
- FileHandle: 연결할 핸들, 새로 만들 경우 INVALID\_HANDLE\_VALUE
- ExistingCompletionPort : 기존 IOCP의 핸들, 새로 만들 경우 NULL
- CompletionKey : 연결할 핸들에 대한 사용자 정의 Key
- NumberOfConcurrentThreads : O/S에서 IOCP에 대한 I/O 완료 패킷을 동시에 처리할 수 있는 최대 스레드 수 0이면 시스템에서 시스템에 프로세서가 있는 만큼 동시에 스레드를 실행
- SOCKET WSASocket(int af, int type, int protocol, LPWSAPROTOCOL\_INFO IpProtocolInfo, GROUP g, DWORD dwFlags)
- 세부 정보 : 링크
- IpProtocolInof : 만들 소켓의 특성을 정의하는 WSAPROTOCOL\_INFO 구조체에 대한 포인터
- q: 새 소켓 그룹을 만들 때 수행할 소켓 그룹 ID
- dwFlags : 추가 소켓 특성을 지정하는 데 사용, 일반적으로 WSA\_FLAG\_OVERLAPPED를 사용

```
std::mutex g_acceptLock;
std::mutex g lock;
HANDLE g_h10CP;
SOCKET g listenSocket;
std::map<ULONG_PTR, ClientInfo> g_sockInfoList; // 클라이언트의 SOCKET을 DWORD(ULONG_PTR)로 변경해 Key로 사용.
unsigned int WINAPI ThreadMain(LPV0ID);
bool CreateWorkerThread();
bool Recv(ClientInfo* info);
void Send(ClientInfo* info);
void CloseSocket(SOCKET socket);
int main()
   // 윈속 초기화.
   // IOCP(Io Completion Port) 객체 생성.
   g_hIOCP =CreateIoCompletionPort(INVALID_HANDLE_VALUE, NULL, 0, 0);
   // socket() 소켓 생성.
   g_listenSocket = WSASocket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0, NULL, 0, WSA_FLAG_OVERLAPPED);
   if (INVALID_SOCKET == g_listen_socket) err_quit("socket");
   // bind() 소켓 설정.
   // listen() 수신 대기열 생성.
   // Worker Thread 생성.
    if (!CreateWorkerThread()) return -1;
```

```
// 데이터 통신에 사용할 변수.
SOCKADDR IN clientaddr;
int addrlen = sizeof(SOCKADDR IN);
ZeroMemory(&clientaddr, addrlen);
while (1)
   g_acceptLock.lock();
   // WSAAccept() : Winsock2에서 지원하는 accept()
   SOCKET clientSocket = WSAAccept(g_listenSocket, (SOCKADDR*)&clientAddr, &addrLen, NULL, NULL);
   g_acceptLock.unlock();
   if (INVALID SOCKET == clientSocket) continue;
   printf("₩n[IOCP 서버] 클라이언트 접속 : IP 주소=%s, 포트 번호=%d₩n ", inet_ntoa(clientaddr.sin_addr), ntohs(clientaddr.sin_port));
   g_lock.lock();
   ClientInfo* info = &g_sockInfoList[(ULONG_PTR)clientSocket];
   info->socket = clientSocket;
   info->overlapped.type = OverlappedType::Recv;
   g_lock.unlock();
   // 클라이언트의 SOCKET을 IOCP의 HANDLE과 CompletionKey로 사용.
   if (g_hIOCP != CreateIoCompletionPort((HANDLE)info->socket, g_hIOCP, (ULONG_PTR)info->socket, 0)) break;
   if(!Recv(info)) break;
closesocket(g_listenSocket);
// 윈속 사용이 끝났다.
WSACleanup();
```

- VOID GetSystemInfo(LPSYSTEM\_INFO lpSystemInfo)
- #include <process.h>에 포함
- 현재 시스템에 대한 정보를 검색
- LPSYSTEM\_INF0:<u>링크</u>
- uintptr\_t \_\_cdecl \_beginthreadex(void\* \_Security,
   unsigned \_StackSize,
   \_beginthreadex\_proc\_type \_StartAddress,
   void\* \_ArgList,
   unsigned \_InitFlag,
   unsigned\* \_ThrdAddr)
- CreateThread()대신 \_beginthreadex()를 써야하는 경우
- · 부동 소수형 변수나 함수를 사용
- · C의 malloc과 free나 C++ 의 new와 delete 를 사용
- · stdio.h 나 io.h에서 어떤 함수를 호출
- · strtok() 나 rand() 와 같이 정적 버퍼를 사용 하는 어떤 런타임 함수를 호출
- Security: SECURITY\_ATTRIBUTES 자식 프로세스에서 상속할 수 있는지 여부를 결정하는 구조체에 대한 포인터
- StackSize : 새로 생성할 스레드에 할당될 스택의 크기
- StartAddress : 함수 스레드의 시작 주소
- ArgList : 스레드 함수에 전달될 인자, 전달할 인자가 없다면 NULL
- InitFlag: 초기 상태를 제어하는 플래그, CREATE\_SUSPENDED(ResumThread() 함수가 호출되기 전까지 실행되지 않음)
- ThrdAddr: 스레드 식별자를 수신하는 변수, NULL을 허용하지 않음

```
bool CreateWorkerThread()
   // 시스템 정보 가져온다.
   SYSTEM_INFO sysInfo;
   GetSystemInfo(&sysInfo);
   // CPU 갯수 확인.
   printf_s("[IOCP 서버] CPU: %d개\m", sysInfo.dwNumberOfProcessors);
   // 적절한 작업 스레드의 갯수 = (CPU * 2) + 1
   const int numThread = sysInfo.dwNumberOfProcessors * 2 + 1;
   unsigned int threadId;
   HANDLE hThread;
   for (int i = 0; numThread > i; i++)
       hThread = (HANDLE)_beginthreadex(NULL, 0, &ThreadMain, NULL, CREATE_SUSPENDED, &threadId);
       if (!hThread) false;
       ResumeThread(hThread);
   return true;
```

- Int WSARecv(SOCKET s,
   LPWSABUF lpBuffers,
   DWORD dwBufferCount,
   LPDWORD lpNumberOfBytesRecvd,
   LPDWORD lpFlags,
   LPWSAOVERLAPPED lpOverlapped,
   LPWSAOVERLAPPED\_COMPLETION\_ROUTINE lpCompletionRoutine)
- Winsock2에서 지원하는 recv()
- overlapped I/O와 부분 데이터그램 수신(Partial Datagram Notification)등 몇 가지 기능이 추가
- s: recv에 연결하는 소켓
- IpBuffers : WSABUF 배열에 대한 포인터
- dwBufferCount : WSABUF 배열의 길이
- IpNumberOfBytesRecvd : 수신이 바로 완료됐을 경우 받은 데이터 크기
- IpFlags: 함수 호출 동작을 수정하는데 사용되는 플래그. 일반적으로 0을 사용
- **IpOverlapped**: WSAOVERLAPPED 구조체에 대한 포인터
- IpCompletionRoutine : 수신 작업이 완료될 때 호출되는 완료 루틴에 대한 포인터

```
bool Recv(ClientInfo* info)
    info->overlapped.wsaBuf.len = MAX_BUFFER_SIZE;
   ZeroMemory(info->buf, MAX_BUFFER_SIZE);
   ZeroMemory(&info->overlapped.wsa0verlapped, sizeof(info->overlapped.wsa0verlapped));
   DWORD flags = 0;
   DWORD recvBytes;
    int retval = WSARecv(
       info->socket,
       &info->overlapped.wsaBuf,
       1,
       &recvBytes,
       &flags,
       &info->overlapped.wsa0verlapped,
       NULL);
    // WSA 10 PENDING: 겹치는 작업이 성공적으로 시작되었으며 나중에 완료가 표시.
    if ((SOCKET_ERROR == retval) && (WSAGetLastError() != WSA_IO_PENDING))
       err_display("WSARcev");
       info->overlapped.type = OverlappedType::Invalid;
       return false;
    return true;
```

```
Int WSASend(SOCKET s,
    LPWSABUF IpBuffers,
    DWORD dwBufferCount,
    LPDWORD IpNumberOfBytesSent,
    DWORD dwFlags,
    LPWSAOVERLAPPED IpOverlapped,
    LPWSAOVERLAPPED_COMPLETION_ROUTINE IpCompletionRoutine)
```

- Winsock2에서 지원하는 send()
- **s** : send에 연결하는 소켓
- IpBuffers : WSABUF 배열에 대한 포인터
- dwBufferCount : WSABUF 배열의 길이
- IpNumberOfBytesSent : 송신이 바로 완료됐을 경우 받은 데이터 크기
- IpFlags : 함수 호출 동작을 수정하는데 사용되는 플래그. 일반적으로 0을 사용
- **IpOverlapped**: WSAOVERLAPPED 구조체에 대한 포인터
- lpCompletionRoutine : 수신 작업이 완료될 때 호출되는 완료 루틴에 대한 포인터

```
void Send(ClientInfo* info)
    info->overlapped.type = OverlappedType::Send;
    DWORD sendBytes, flags = 0;
    int retval;
    for (auto& clientInfo : g_sockInfoList)
        retval = WSASend(
           clientInfo.second.socket,
           &info->overlapped.wsaBuf,
           &sendBytes, flags,
           NULL, NULL);
        if ((SOCKET_ERROR == retval) && (WSAGetLastError() != WSA_IO_PENDING))
           err_display("WSASend");
           clientInfo.second.overlapped.type = OverlappedType::Invalid;
    if (OverlappedType::Invalid != info->overlapped.type) info->overlapped.type = OverlappedType::Recv;
    Recv(info);
Void CloseSocket(SOCKET socket)
    g_sockInfoList.erase((ULONG_PTR)socket);
    closesocket(socket);
```

▶ BOOL GetQueuedCompletionStatus(HANDLE CompletionPort,

LPDWORD IpNumberOfBytesTransferred, PULONG\_PTR IpCompletionKey,

LPOVERLAPPED\* lpOverlapped, DWORD dwMilliseconds)

- CompletionPort : IOCP의 핸들
- IpNumberOfBytesTransferred : 완료된 I/O 작업에서 전송된 바이트 수
- IpCompletionKey : I/O 작업이 완료된 파일 핸들과 연결된 완료 키 값
- IpOverlapped : 완료된 I/O 작업이 시작될 때 지정한 OVERLAPPED 구조체의 주소를 수신하는 변수에 대한 포인터(WSARecv(), WSASend()에서 지정)
- dwMilliseconds :

완료 패킷이 완료 포트에 나타날 때까지 호출자가 대기하려는 시간 완료 패킷이 지정된 시간 내에 나타나지 않으면 FALSE를 반환하고 IpOverlapped는 NULL

```
unsigned int __stdcall ThreadMain(LPV0ID)
   DWORD bytesTrans;
    SOCKET completionKey;
   ClientInfo* clientInfo;
    while (true)
        bool result = GetQueuedCompletionStatus(
           g_hIOCP,
           &bytesTrans,
           (PULONG_PTR)&completionKey,
           (LPOVERLAPPED*)&clientInfo,
           INFINITE);
        int error = GetLastError();
        if ((!result && WAIT_TIMEOUT != error) ||
           (OverlappedType::Invalid == clientInfo->overlapped.type) ||
           0 == bytesTrans)
           g_lock.lock();
           printf_s("[IOCP 서버] socket(%lu)클라이언트 접속 종료₩n", completionKey);
           CloseSocket(completionKey);
           g_lock.unlock();
           continue;
```

```
if (OverlappedType::Recv == clientInfo->overlapped.type)
       {
           g_lock.lock();
           clientInfo->overlapped.wsaBuf.len = bytesTrans;
           printf_s("[수신 socket:%lu] Msg : %s(%d byte)]₩n",
               clientInfo->socket,
               clientInfo->overlapped.wsaBuf.buf,
               clientInfo->overlapped.wsaBuf.len);
           // 받은 패킷 그대로 모든 클라이언트에게 보내기.
           Send(clientInfo);
           g_lock.unlock();
   } // while()
   return 0;
} // ThreadMain()
```

## Packet 구조체

#### 구조체 메모리 정렬

```
typedef struct
                      struct 메모리 구조
   char c; // 4byte
   int i; // 4byte
                                             Empty (3byte)
                                                                       i (4byte)
                                                                                            s (2byte)
                                                                                                              Empty (2byte)
                           c (1byte)
   short s;// 4byte
}TEST;
         // 12byte
#pragma pack(1)
typedef struct
                      struct 메모리 구조
   char c; // 1byte
   int i; // 4byte
                                  c (1 byte)
                                                                       i (4byte)
                                                                                                          s (2byte)
   short s;// 2byte
}TEST;
        // 7byte
#pragma pack()
```

#### ▶ Packet으로 데이터 주고 받기

```
// 데이터 받기.
char buf[sizeof(Packet)];
ZeroMemory(buf, sizeof(buf));
recv(client_sock, buf, sizeof(buf), 0);
Packet* recv_packet = (Packet*)buf;

// 데이터 보내기.
Packet send_packet;
// TODO : 발송할 데이터를 패킷에 적용.
send(sock, (char*)&send_packet, sizeof(Packet), 0);
```

# 연습문제

WinAPI에서 만들었던 **보드 게임**(오목, 체스)을

소켓 네트워크 서버를 만들어 2인 플레이가 가능하게 만들어 봅시다

- ❖ 첫 번째 접속자가 Player1(오목:흑, 체스:백)
- ❖ 두 번째 접속자가 Player2(오목:백, 체스:흑)