

네트워크란?

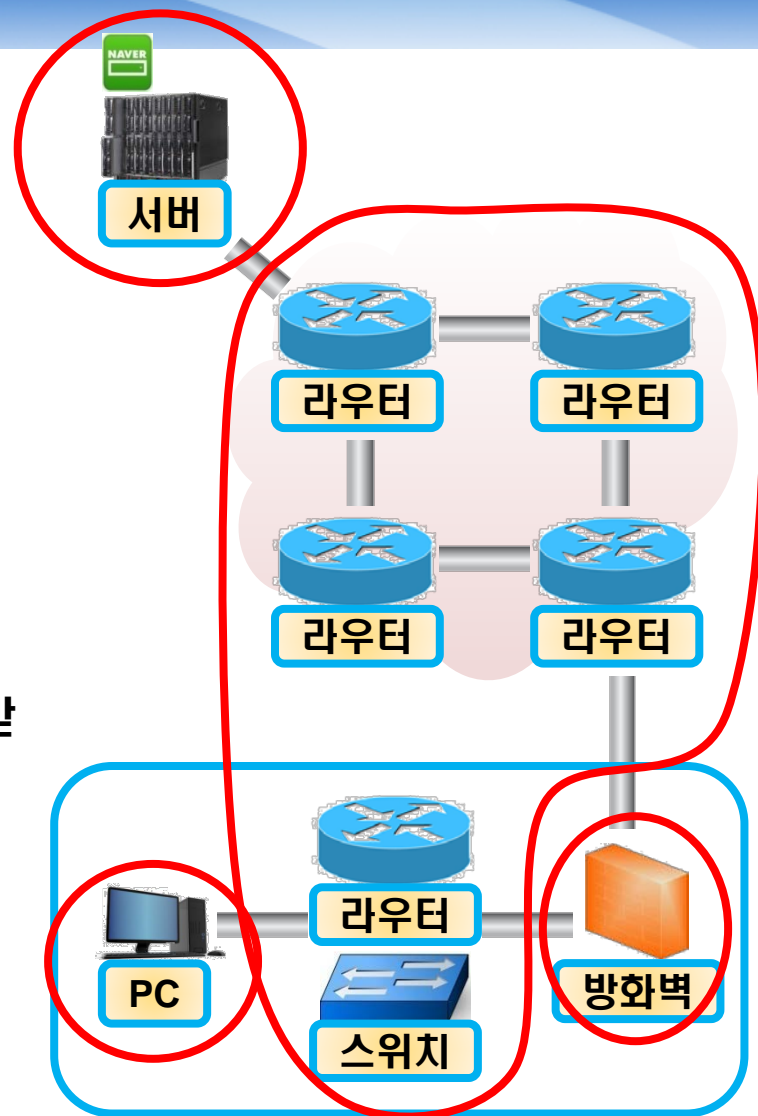
네트워크 개요(1/4)

□ 네트워크(Network)의 정의

- 정보의 공유를 위해서 통신망을 이용하여
단말장비들을 연결해놓은 시스템(net + work)

□ 네트워크 구성요소

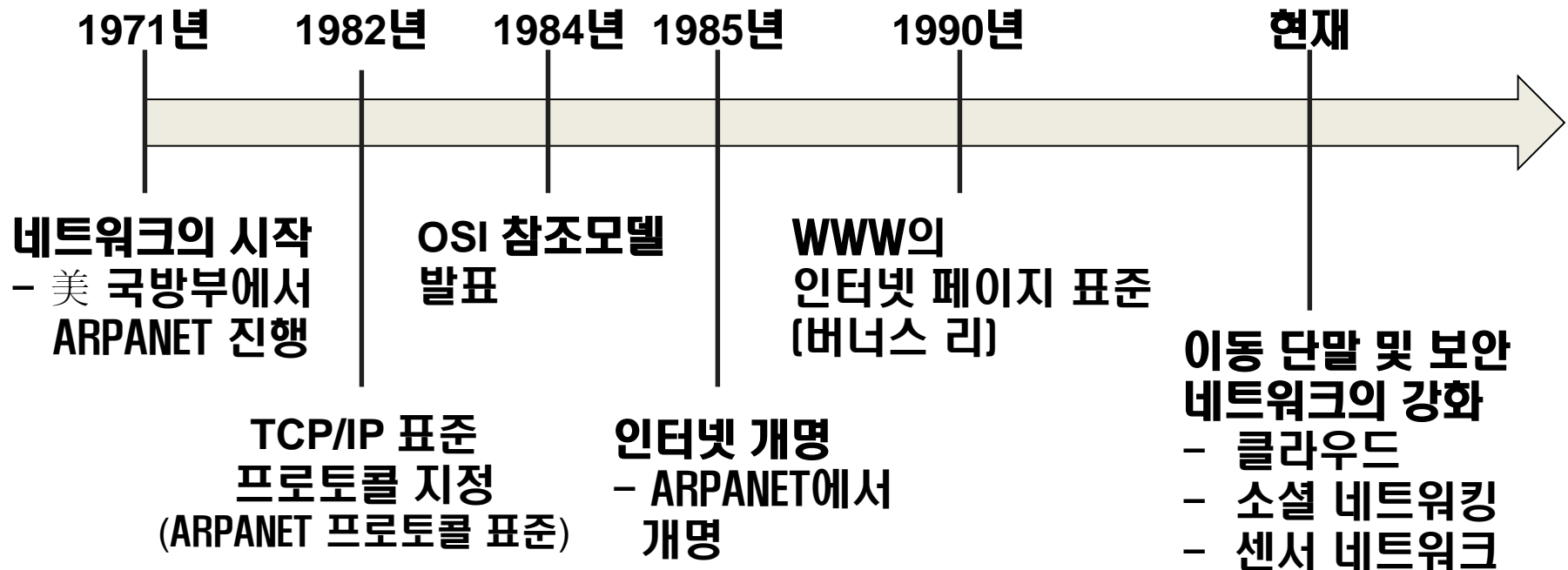
- 단말장비 : 데이터를 생산, 저장, 사용하는 개체
ex) 서버, PC
- 교환장비 : 단말장비들이 데이터를 서로 주고 받을 수 있도록 연결해주는 중간장비
ex) 라우터, 스위치
- 네트워크 관리장비 : 기업, 학교 등에서 내부 네트워크를 관리하고 보호하기 위한 시스템
ex) 방화벽





네트워크 개요(2/4)

□ 네트워크의 발전



※ 약어 참고

- ARPANET (Advance Research Projects Agency Network)
- WWW(World Wide Web)
- TCP/IP (Transmission Control Protocol / Internet Protocol)
- OSI model (Open Systems Interconnection model)

네트워크 개요(3/4)

서버는 요구메시지를 확인하여 요구되는 데이터를 생산하고, 다시 목적지 주소(요구한 PC의 주소)를 기입하여 다시 인접 라우터에 전송

□ 네트워크의 동작 (예)

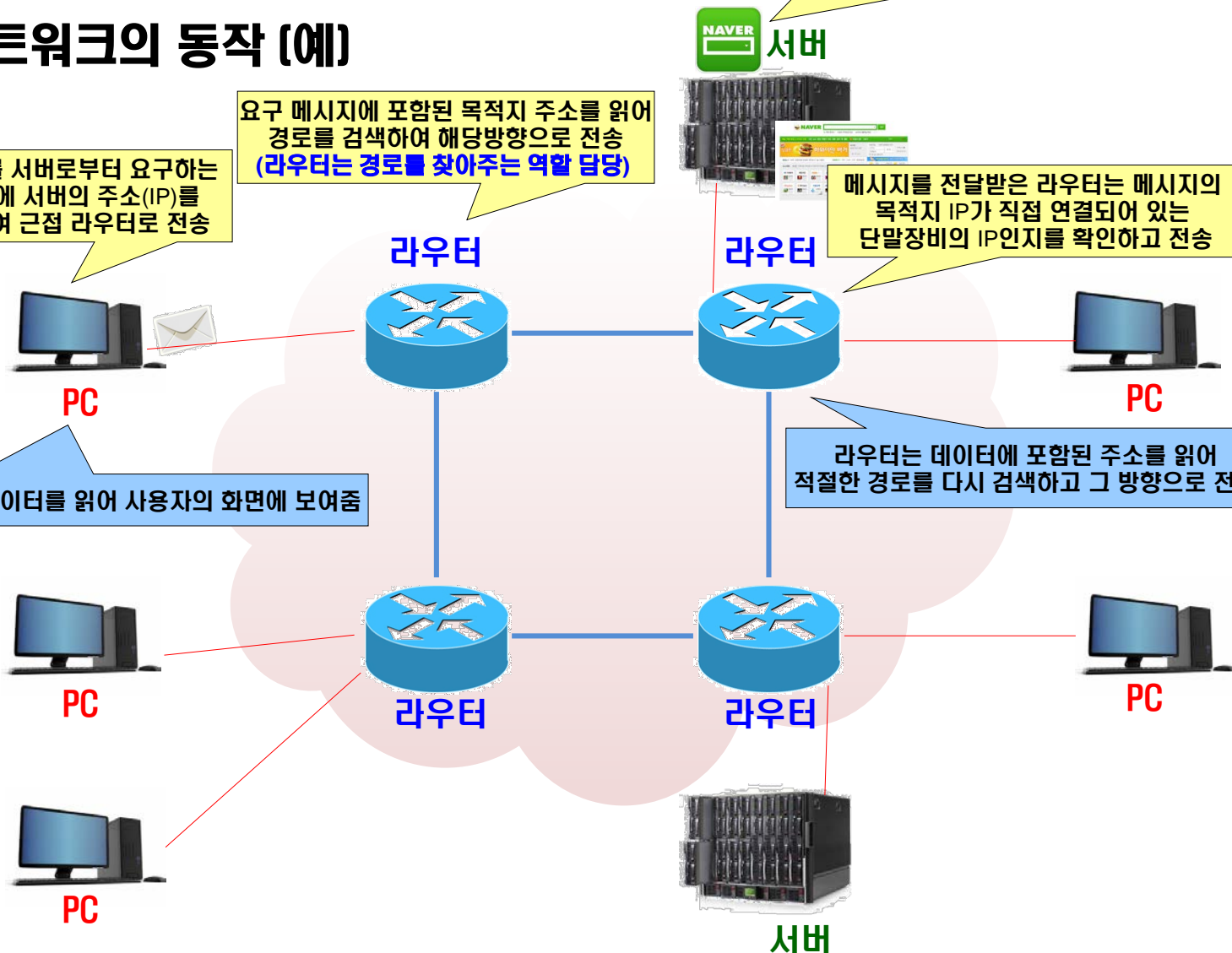
데이터를 서버로부터 요구하는 메시지에 서버의 주소(IP)를 입력하여 근접 라우터로 전송

요구 메시지에 포함된 목적지 주소를 읽어 경로를 검색하여 해당방향으로 전송 (라우터는 경로를 찾아주는 역할 담당)

메시지를 전달받은 라우터는 메시지의 목적지 IP가 직접 연결되어 있는 단말장비의 IP인지를 확인하고 전송

라우터는 데이터에 포함된 주소를 읽어 적절한 경로를 다시 검색하고 그 방향으로 전송

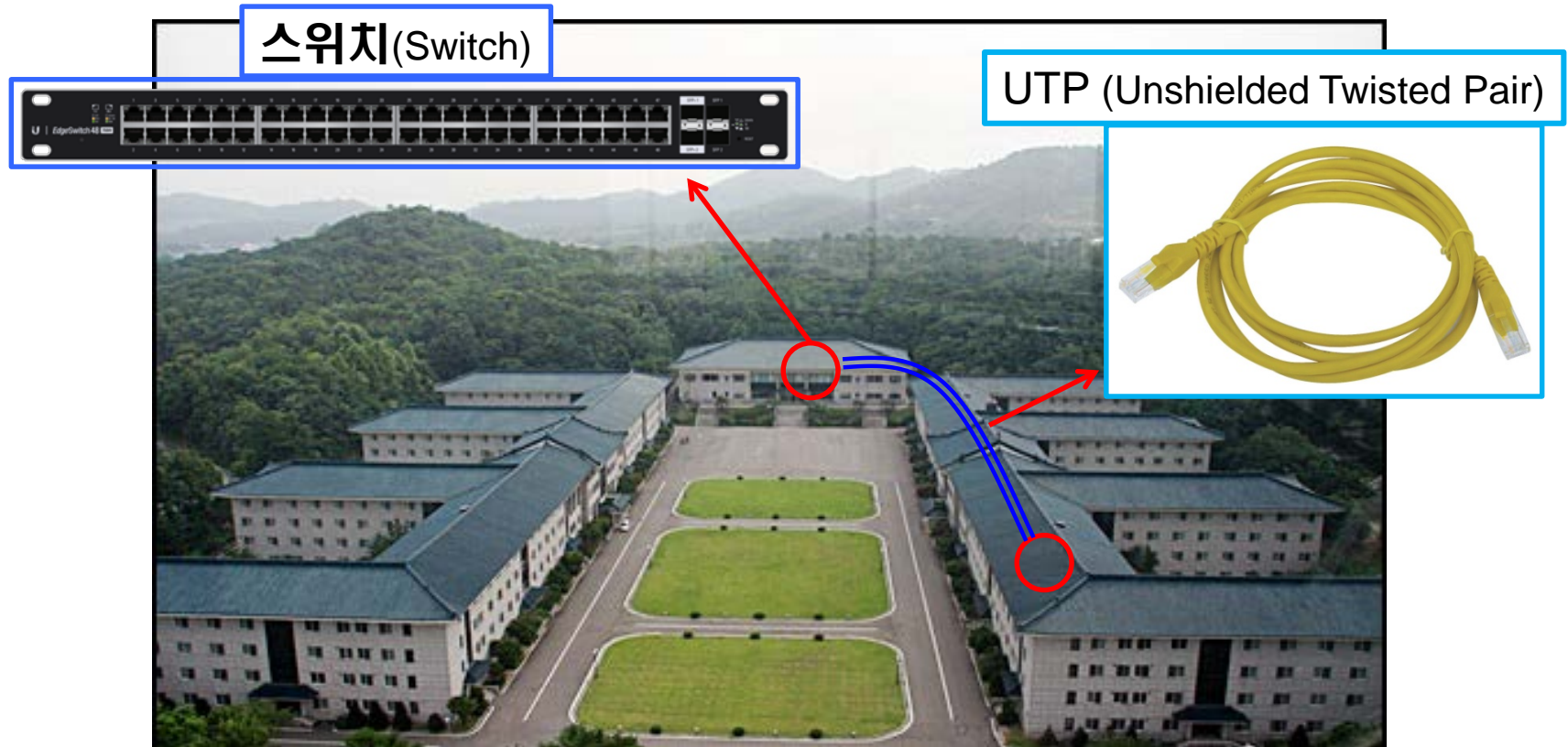
수신된 데이터를 읽어 사용자의 화면에 보여줌





네트워크 개요(4/4)

□ 네트워크 구성





네트워크 프로토콜(1/3)

□ 네트워크 프로토콜의 정의

- 데이터에 포함되는 주소의 표기, 데이터의 크기, 데이터의 전송속도 등 상호 약속된 규칙

□ 네트워크 프로토콜의 개발/발전

- 네트워크는 단일 장비가 아닌 장비들이 결합되어 있는 시스템으로서, 시스템이 제대로 동작하기 위해 각 장비들이 **따라야 하는 규칙** 필요

ex) 편지에 주소를 적을 때 보내는 사람과 받는 사람의 주소를 적는 위치가 정해져 있음

- ☞ 이 프로토콜들을 효과적으로 표준화하기 위하여 네트워크 동작에 따른 **계층화된 모델**이 필요

* ISO(International Standard Organization)에서 OSI(Open System Interconnection) 7계층 제시('84)



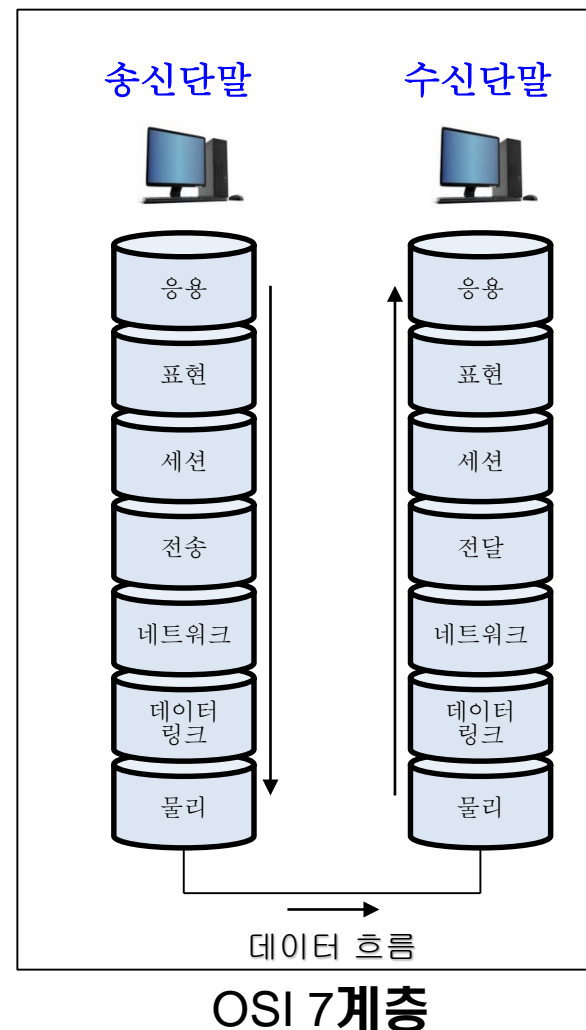
네트워크 프로토콜(2/3)

□ OSI 7계층 모델

- 최상위 계층인 응용계층에서 데이터 전송이 요구되면, 순차적으로 한계단씩 전달되어 물리적인 전송 매체를 통하여 전송되어 짐
- 수신단에서는 반대 과정으로 가장 하위 계층에서 상위 계층으로 전송되어 데이터 수신이 이뤄짐

□ 계층화(Layer)의 장점

- 각 계층이 독립화되어 문제해결 및 관리 용이
- 새로운 기술 접목시 수정이 용이



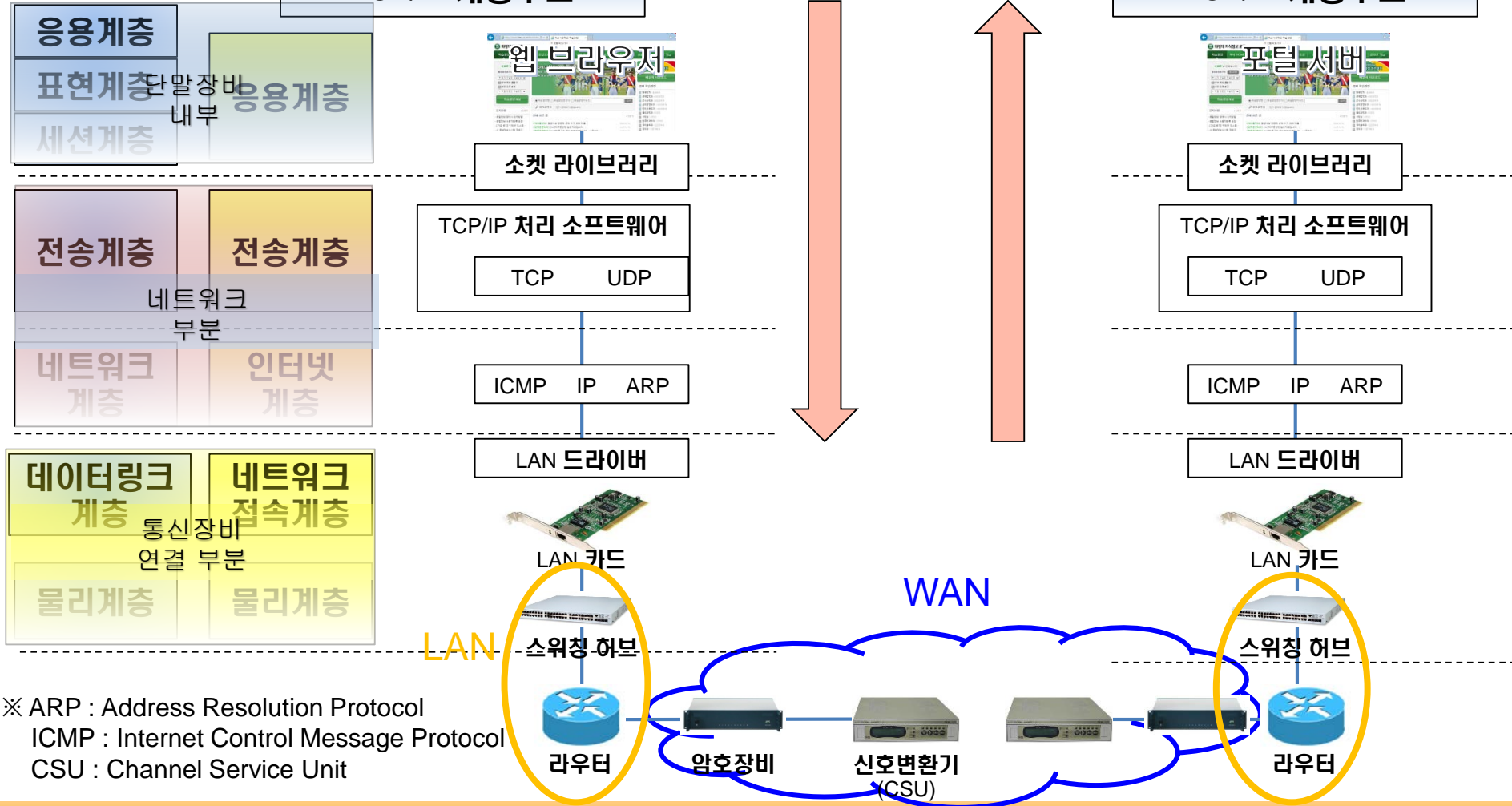
네트워크 프로토콜(3/3)

□ TCP/IP 모델

OSI 7계층

TCP/IP 계층구조

TCP/IP 계층구조





네트워크 계층[1/2]

□ 네트워크 계층

- 네트워크 계층(Network Layer)는 송신자로부터 수신자까지 데이터를 전송하기 위한 적절한 경로를 찾는 과정, 즉 라우팅 문제를 처리함
- 라우팅을 수행하기 위하여 각 단말 및 노드들은 주소를 가져야 하는데, 이 주소를 IP(Internet Protocol) 주소라고 함

※ 주소의 종류

IP(Internet Protocol) 주소 : 총 32개의 비트로 구성된 주소체계로서, 0~255사이의 4개의 십진수를 사용 (0.0.0.0 ~ 255.255.255.255)

MAC(Media Access Control) 주소 : 네트워크 어댑터 주소로서 네트워크 어댑터마다 부여된 준고유 식별자 (생산시 부여)

※ IP 주소는 소프트웨어적인 주소이며, MAC 주소는 하드웨어에 부여되는 고유번호임

☞ IP와 MAC 주소는 상호 보완적 역할



네트워크 계층[2/2]

□ IP 주소 및 MAC 주소

이더넷 어댑터 이더넷 2:

```
연결별 DNS 접미사. . . . . :  
설명. . . . . : Marvell Yukon 88E8056 PCI-E Gigabit Ethernet Co  
ntroller  
물리적 주소. . . . . : 00-21-85-53-50-66  
DHCP 사용. . . . . : 아니요  
자동 구성 사용. . . . . : 예  
링크-로컬 IPv6 주소. . . . . : fe80::f5dd:2102:81e9:135c%19<기본>  
IPv4 주소. . . . . : 10.90. . . . . <기본 설정>  
서브넷 마스크. . . . . : 255.255.255.0  
기본 게이트웨이. . . . . : 10.90. . . . .  
DHCPv6 IAID. . . . . : 401894660  
DHCPv6 클라이언트 DUID. . . . : 00-01-00-01-19-DD-57-5D-00-21-85  
DNS 서버. . . . . : 168.126. . . . .  
211.241. . . . .  
Tcpip를 통한 NetBIOS. . . . . : 사용
```

Internet Protocol Version 4 (TCP/IPv4) 속성 ? x

일반

네트워크가 IP 자동 설정 기능을 지원하면 IP 설정이 자동으로 할당되도록 할 수 있습니다. 지원하지 않으면, 네트워크 관리자에게 적절한 IP 설정값을 문의해야 합니다.

☐ 자동으로 IP 주소 받기(O)

☒ 다음 IP 주소 사용(S):

IP 주소(I): 10 . 90

서브넷 마스크(U): 255 . 255 . 255 . 0

기본 게이트웨이(D): 10 . 90

☐ 자동으로 DNS 서버 주소 받기(B)

☒ 다음 DNS 서버 주소 사용(E):

기본 설정 DNS 서버(P): 168 . 126

보조 DNS 서버(A): 211 . 241

☐ 끝낼 때 설정 유효성 검사(L)

고급(V)...

확인 취소

IP 주소체계[1/8]

□ IP주소

- 왜 필요한가? 인터넷에서 정보를 정확하게 전달하기 위한 유일한 식별자

✓ IP 관리기구 : ICANN[전세계] / APNIC[아시아] / KISA[한국]

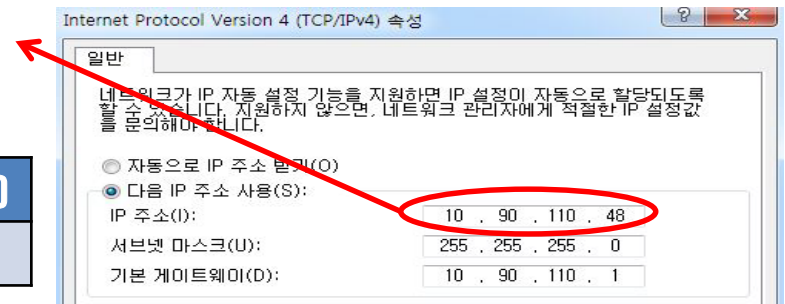


✓ IPv4 구성 : 32개 비트를 8개 비트(1바이트)씩 4개의 Octet으로 구성

예) IP 주소 : 10 . 90 . 110 . 48

* DDN(Dotted-Decimal Notation)로 표현

이진수	00001010	01100100	01101110	00110000
십진수	10	90	110	48

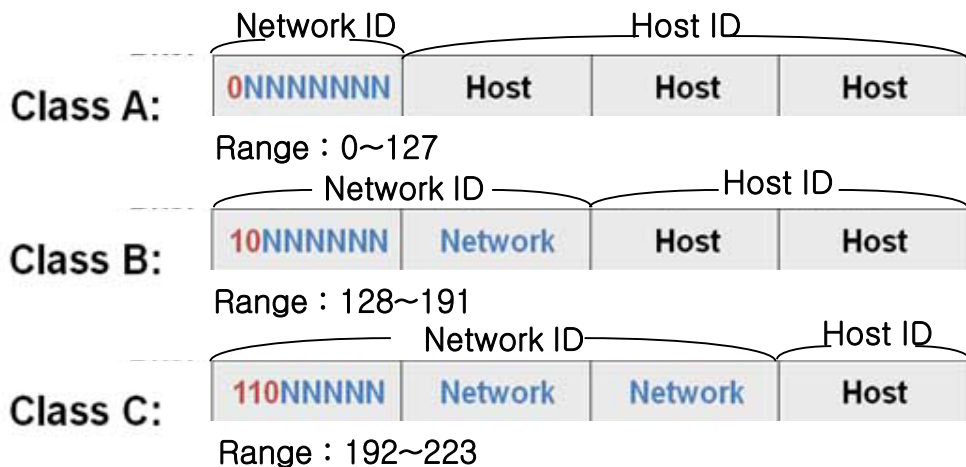




IP 주소체계[2/8]

□ IP 주소체계

- IP 주소는 네트워크 ID와 호스트 ID로 구성되어 있음
- 네트워크 ID와 호스트 ID의 구분은 클래스(A~C)에 따라 달라짐



A클래스는 첫번째 비트가 **0**으로 시작
호스트 수 : $2^{24} - 2 = 16,777,214$ 개

B클래스는 첫번째 비트가 **10**으로 시작
호스트 수 : $2^{16} - 2 = 65,534$ 개

C클래스는 첫번째 비트가 **110**으로 시작
호스트 수 : $2^8 - 2 = 254$ 개

※ 2개를 빼주는 이유 :
Host ID가 모두 0인 경우와 Host ID가 모두 1인 경우는
네트워크 ID와 브로드 캐스팅을 목적으로 사용되기 때문

- * Class D : 멀티캐스트용 (Range : 224 ~ 239)
- * Class E : 실험용 및 예비 (Range : 240 ~ 255)



IP 주소체계[3/8]

□ IP 주소체계

■ 클래스에 따른 IP 주소 분류

클래스	시작 비트	네트워크 ID 비트 수	호스트 ID 비트 수	시작주소	끝 주소
Class A	0	8	24	0.0.0.0	127.255.255.255
Class B	10	16	16	128.0.0.0	191.255.255.255
Class C	110	24	8	192.0.0.0	223.255.255.255

■ 다음 IP 주소의 클래스는?

✓ 26.48.14.2 :

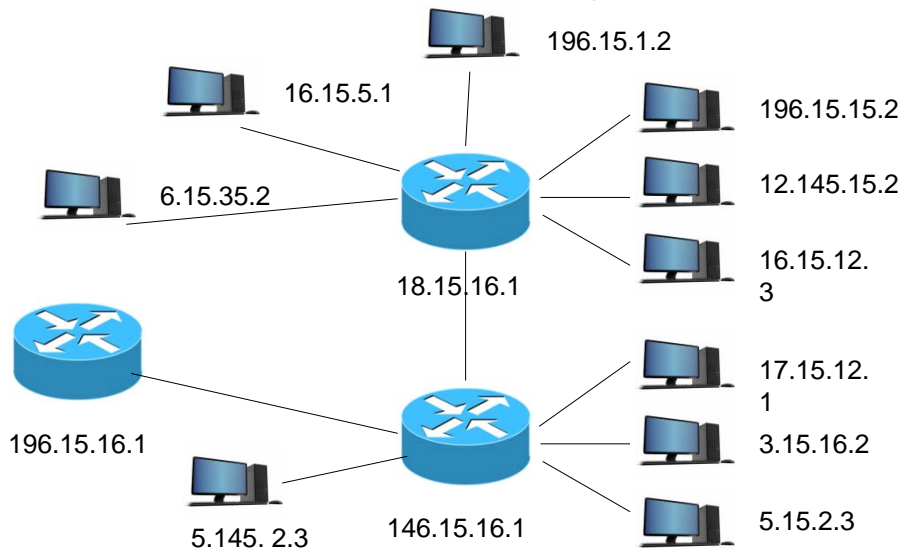
✓ 192.168.0.1 :

IP 주소체계[4/8]

□ IP 주소체계

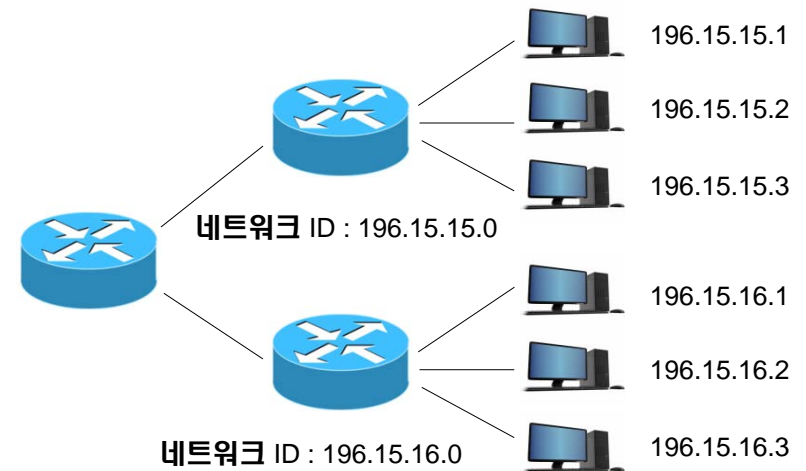
- 네트워크 ID와 호스트 ID로 구분하는 이유
 - ✓ 제한된 IP 수를 효율적으로 사용하기 위하여
 - ✓ 네트워크 ID를 기반으로 그룹화하면 경로 검색시 효율 증대
 - * 네트워크 ID는 호스트 ID 영역을 모두 0으로 하여 표시

네트워크 ID가 없어 그룹화 되지 않았을 때



목적지 주소가 196.15.15.2/24인 메시지가 도착하면,
IP 주소가 그룹화되지 않았기 때문에 하나하나씩 모두
찾아야 함 → 과부하 발생

네트워크 ID를 이용하여 그룹화하였을 때



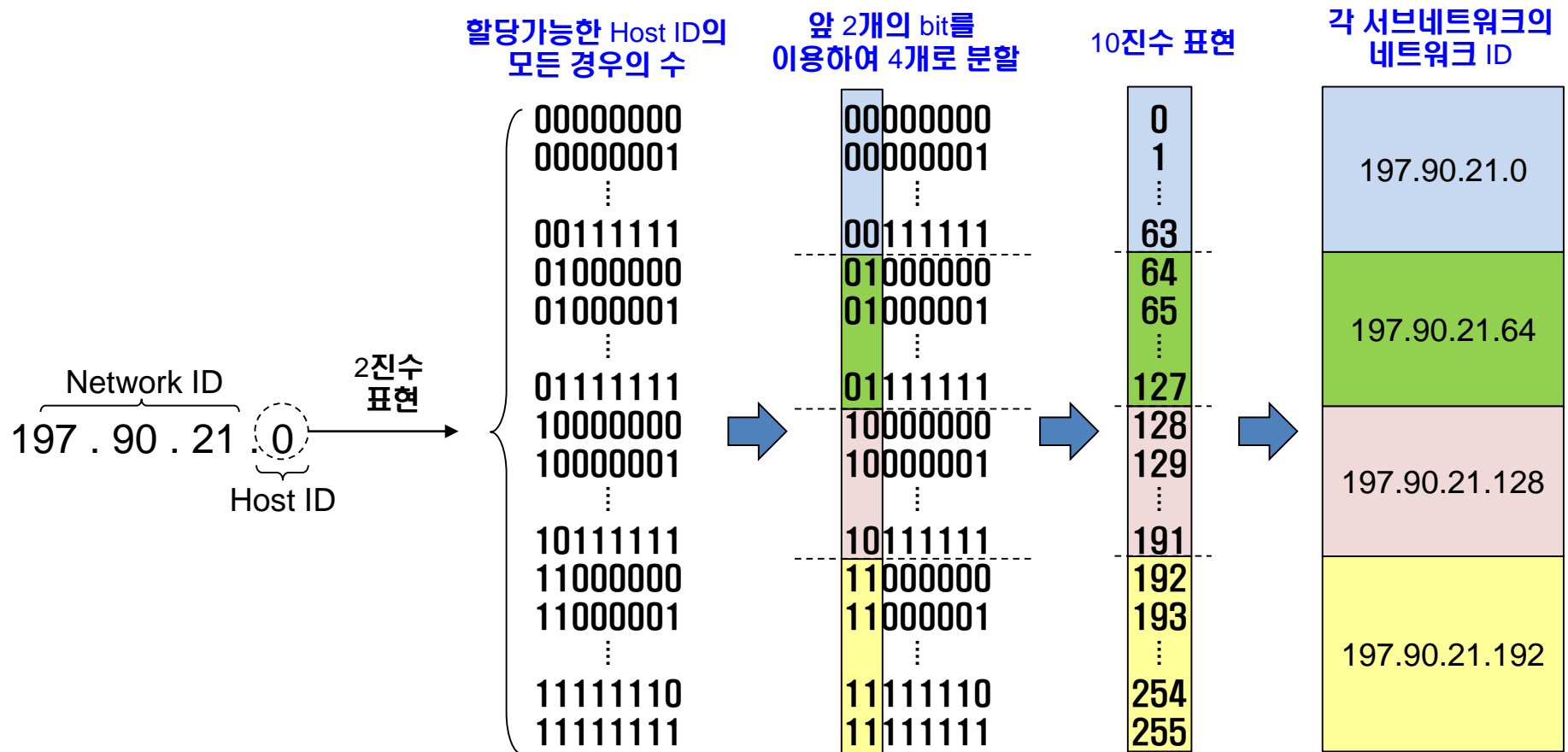
목적지 주소가 196.15.15.2/24인 메시지가 도착하면,
라우터는 네트워크 ID 196.15.15.0을 참고하여
해당 라우터로만 데이터 전송

IP 주소체계[5/8]

□ 서브네팅(Subnetting)

- IP주소를 분할하여 2개 이상의 소규모 네트워크로 구성하는 것

예) C 클래스 네트워크를 4개의 하위 네트워크로 서브네팅 하는 경우





IP 주소체계[6/8]

■ 서브넷 마스크(Subnet Mask)

- ✓ IP 주소의 32비트 중 네트워크ID로 첫 번째 비트에서 몇 번째 비트까지 사용했는지 알려주는 것
 - * 호스트가 로컬 서브넷에 있는지 다른 네트워크에 있는지 확인할 때 쓰임
- ✓ DDN(Dotted-Decimal Notation) 또는 CIDR(Classless inter-domain Routing)로 표기
- ✓ 네트워크 ID에는 비트 1를 부여하고 호스트 ID에는 비트 0를 부여

* A, B, C 클래스의 서브넷 마스크 예)

클래스	이진수	DDN	CIDR
A	11111111 00000000 00000000 00000000	255.0.0.0	/8
B	11111111 11111111 00000000 00000000	255.255.0.0	/16
C	11111111 11111111 11111111 00000000	255.255.255.0	/24



IP 주소체계[7/8]

예) C 클래스 네트워크를 4개의 하위 네트워크로 서브네팡팅 하는 경우

네트워크 ID

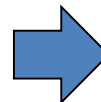
192 . 168 . 4 . 0 / 24

네트워크 ID
2진수 표현

11000000 10101000 00000100 00000000

서브넡 마스크

11111111 11111111 11111111 **00**000000



서브네트워크 ID

192.168.4.0 / 26

192.168.4.64 / 26

192.168.4.128 / 26

192.168.4.192 / 26

호스트 수 : 192.168.4.0 / 26 → 192.168.4.1 / 26 ~ 192.168.4.62 / 26 ($2^6 - 2 = 62$ 개)

※ IP Address 와 서브넡 마스크를 이용한 네트워크 ID 식별 방법

IP Address

192 . 168 . 4 . 67 / 26

IP Address
2진수 표현

11000000 10101000 00000100 01000011

AND 연산

서브넡 마스크

11111111 11111111 11111111 11000000

서브네트워크 ID

11000000 10101000 00000100 01000000



A	B	out
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

<AND 연산>

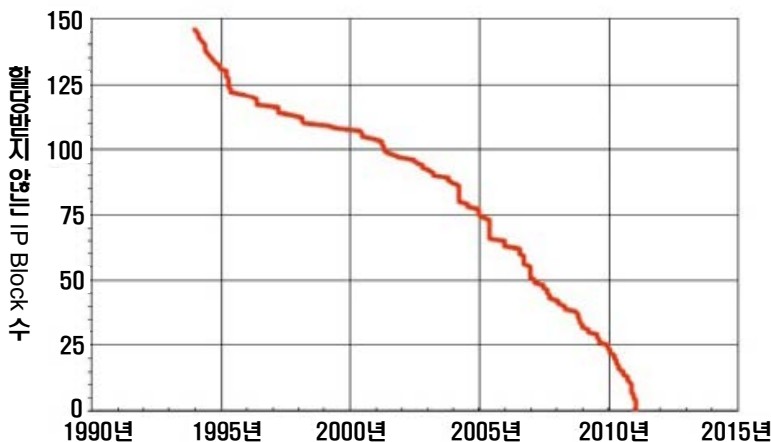
192.168.4.64 / 26

IP 주소체계[8/8]

□ IP version 6

40 가 .

- IP 부족 문제 및 기존 IP 프로토콜의 문제 해결하기 위해 개발
 - ※ 현재는 가상 IP 등의 방법으로 IP 부족 문제를 해결하고 있음
- 32bit의 IPv4의 주소를 128bit로 확장하여 주소의 개수가 큰 폭으로 증가
 - ※ IPv4 주소의 숫자 : $2^{32} \approx 4,29 \times 10^9$ → IPv6 주소의 숫자 : $2^{128} \approx 3.4 \times 10^{38}$
- 주소의 표현 : 4개의 16진수의 숫자들이 하나의 그룹을 형성하고, 8개의 그룹으로 하나의 주소를 표현
- 기존 IPv4와의 호환성을 최대한으로 하는 방향으로 설계



[IPv4 주소 고갈 현황 그래프]

IPv4 Address - 32 bits

208.93.105.218

IPv6 Address - 128 bits

2610:18:cc0:8:0000:0000:1:8010

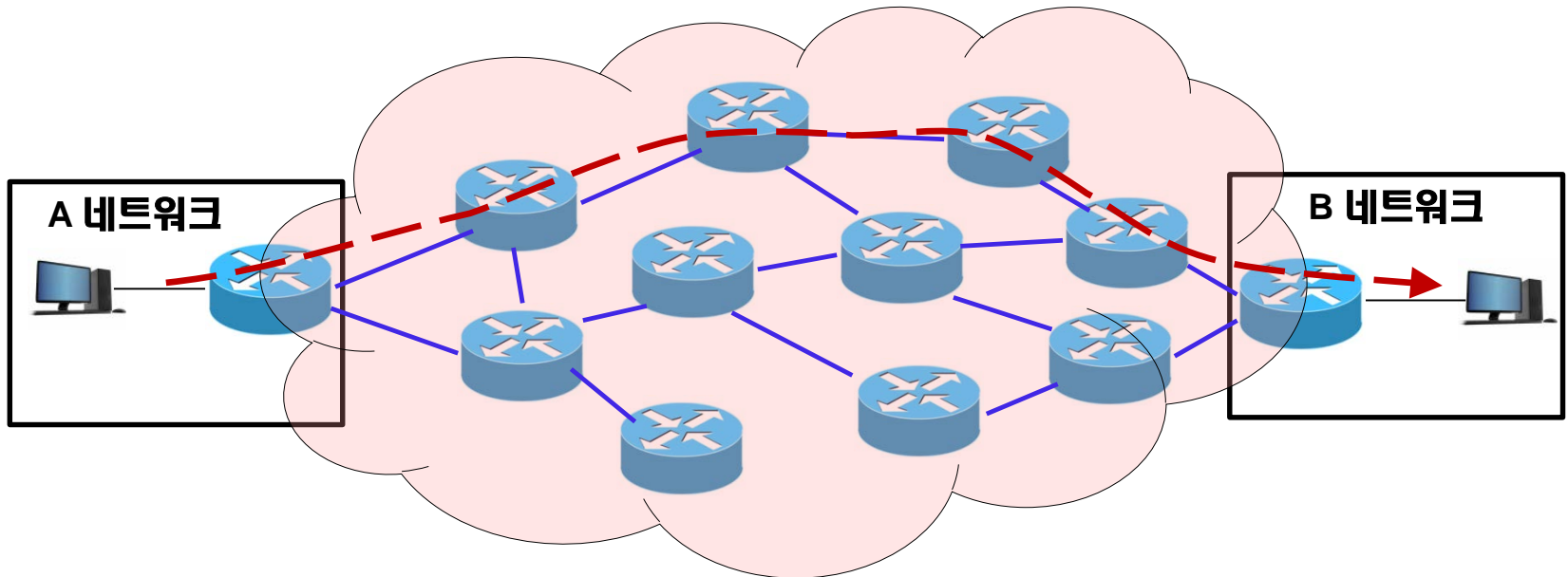
* Address example



라우팅(1/5)

□ 라우팅이란?

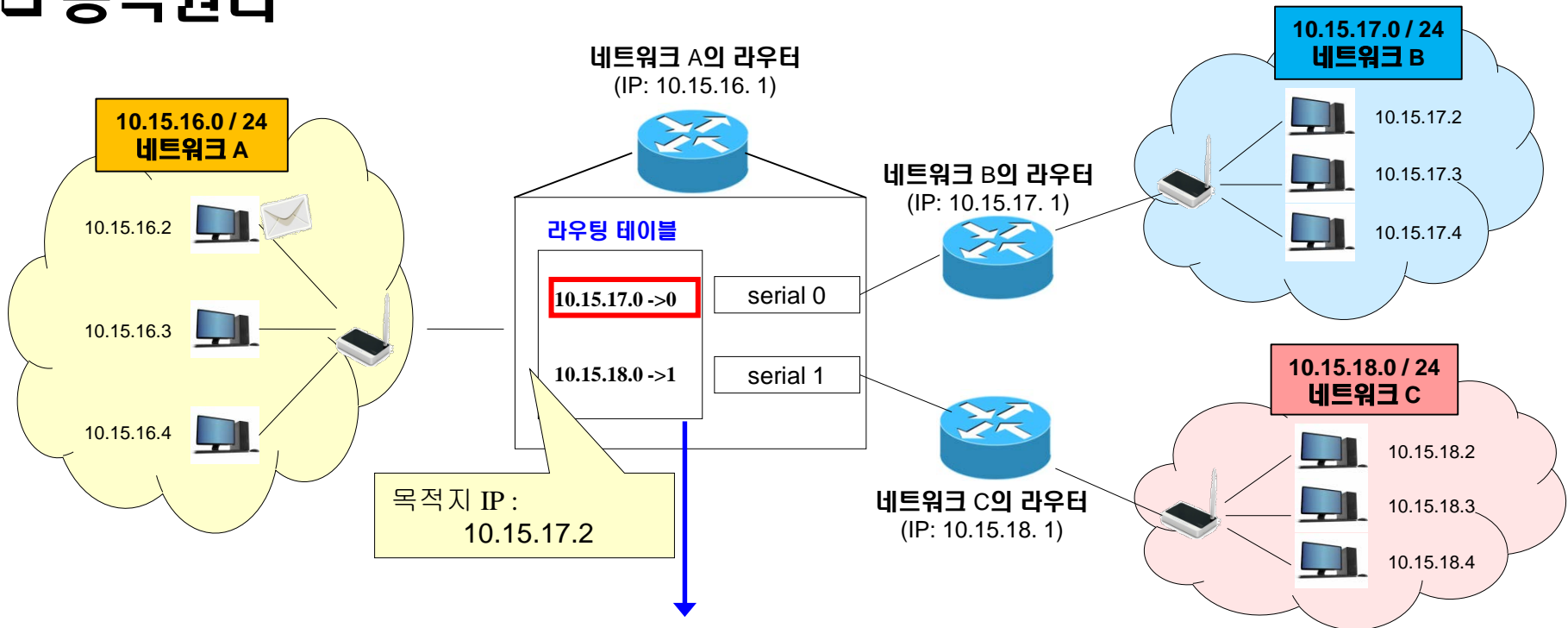
- 데이터를 가장 빠르고 효율적으로 전송하기 위해 전송 경로를 판단하는 과정
 - * 라우터 : 가장 적절한 통신경로를 지정하여 중계해주는 장치
- 정적라우팅과 동적라우팅으로 구분 (경로정보 등록 주체에 따라)



라우팅(2/5)

□ 정적라우팅 : 관리자가 입력한 경로(라우팅테이블) 대로 정보를 전달

□ 동작원리



* 라우팅 테이블 요소 : 목적지 네트워크 ID, 서브넷마스크, 인터페이스 주소 또는 바로 다음 라우터 주소

10. 15. 17. 0	255.255.255.0	serial0 또는 10.15.17.1
10. 15. 18. 0	255.255.255.0	serial1 또는 10.15.18.1



라우팅(3/5)

□ 동적라우팅 : 라우터끼리 라우팅테이블을 교환하여 경로를 찾고
그 경로대로 정보를 전달

□ 동적라우팅 프로토콜의 종류 : RIP, OSPF, BGP, IGRP 등

※ RIP : Routing Information Protocol
BGP : Border Gateway Protocol

OSPF : Open Shortest Path First
IGRP : Interior Gateway Routing Protocol

RIP=
OSPF=

가

□ 경로결정의 요소

- 라우터를 몇 개를 거치는가?
- 데이터를 목적지까지 보내는데 시간이 얼마나 걸리는가?
- 한번에 얼마나 많은 데이터를 보낼 수 있는가?
- 어떤 경로를 안정적으로 이용할 수 있는가?
- 특정 시점에 트래픽이 과하게 사용되지 않는가?



라우팅(4/5)

□ RIP (Routing Information Protocol, 경로 정보 프로토콜)

- 목적지로 가는 여러 경로 중 경유 라우터의 수가 가장 적은 경로 선택
 - ✓ 경유하는 라우터의 수를 홉(hop) 수라고 함
 - ✓ 최대 15개의 홉 수를 지원
- 라우팅테이블 수정 : 인접 라우터와 교환하여 자신의 테이블 수정

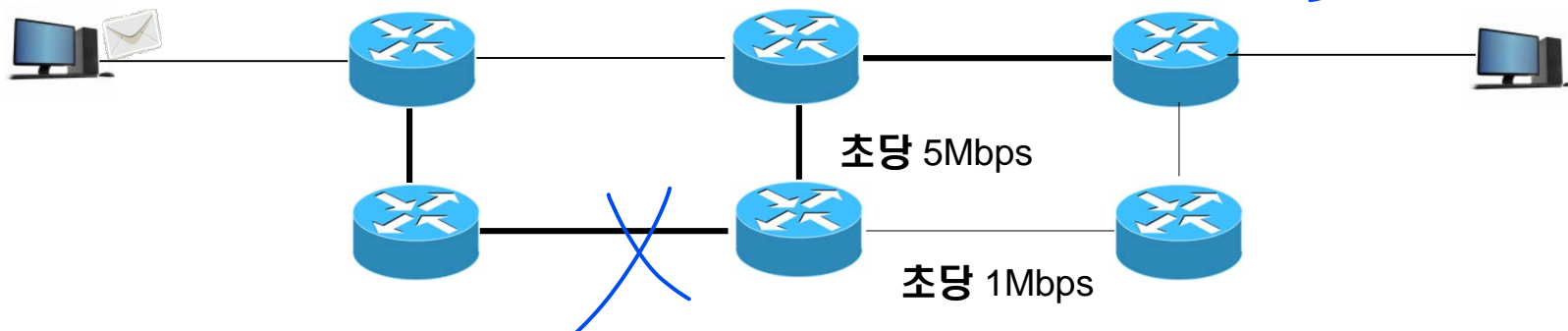
□ OSPF (Open Shortest Path First, 개방형 최단경로 프로토콜)

- 실시간 네트워크 상태에 따라 최소 비용 경로 선택
 - ✓ 각 라우터의 데이터처리량, 왕복시간, 신뢰성 등을 기반으로 비용 산정
- 라우팅테이블 수정 : 지역 내 모든 라우터의 경로비용을 계산하여 수정

라우팅(5/5)

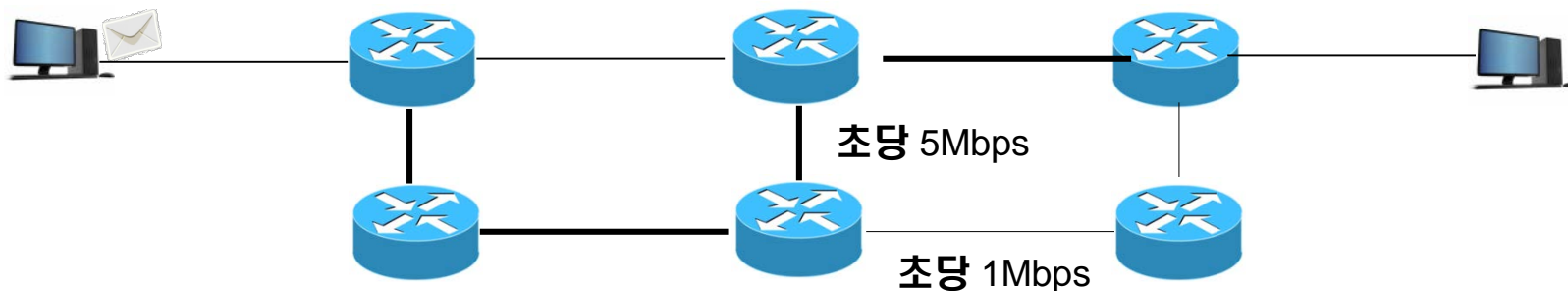
□ RIP (Routing Information Protocol) 동작 예

- 가장 오래된 동적 라우팅 프로토콜, 라우터 수가 가장 적은 경로를 선택



□ OSPF (Open Shortest Path First) 동작 예

- 링크상태에 따라 가장 적합한 경로를 선택하여 효율성을 향상시킨 기술





전송 계층

□ 전송계층

- 단말장비에 있는 논리적 주체인 포트의 연결을 제공
 - ✓ 응용계층과 연결해 주기 위한 통로
- 대표적인 기능은 흐름제어, 오류제어, 혼잡제어를 수행 3
 - ✓ 흐름제어 : 수신자가 받을 수 있는 상태인지를 확인하면서 송신자의 데이터 송출속도를 조절하는 것
 - ✓ 오류제어 : 응용계층에 오류 없는 데이터를 보내기 위한 오류 확인 및 복원
 - ✓ 혼잡제어 : 네트워크의 혼잡상태를 판단하여 전송할 데이터를 네트워크에 내보낼지 말지를 결정하는 과정
- 대표적 프로토콜 : TCP (연결형), UDP (비연결형) x
 - ※ TCP : Transmission Control Protocol / UDP : User Datagram Protocol



TCP[1/9]

□ TCP (Transmission Control Protocol)

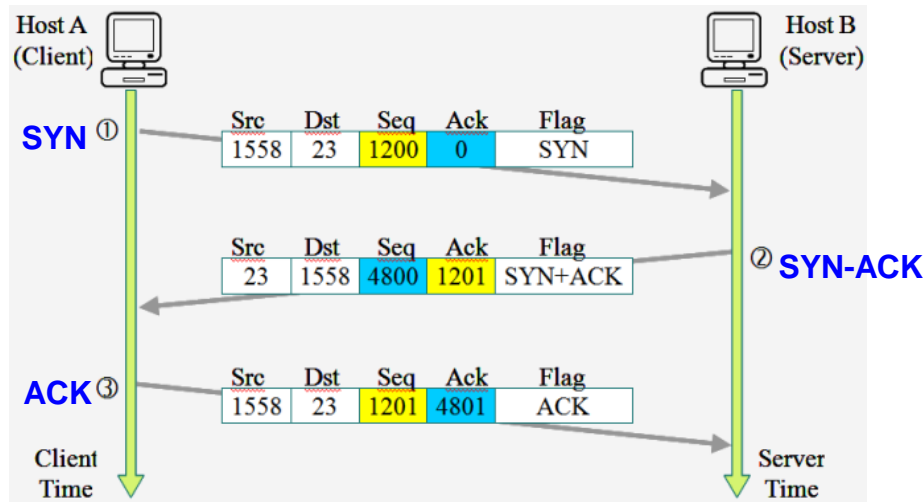
- 전달계층의 대표적인 프로토콜로서, **연결형 서비스**를 지원
- 응용계층으로부터 전송 요청된 데이터를 분할하여 세그먼트[Segment]라고 하는 블록으로 나누어 하위 계층인 IP 계층에 전달하여 통신요청
- “**연결형**”이란 송신 및 수신 포트가 논리적 연결을 수립하면, 연결을 끊지 않고 스트리밍 방식으로 연속적으로 데이터를 보내는 방식을 의미
- 3단계의 과정으로 송수신 단말이 연결됨



TCP[2/9]

□ 접속구축

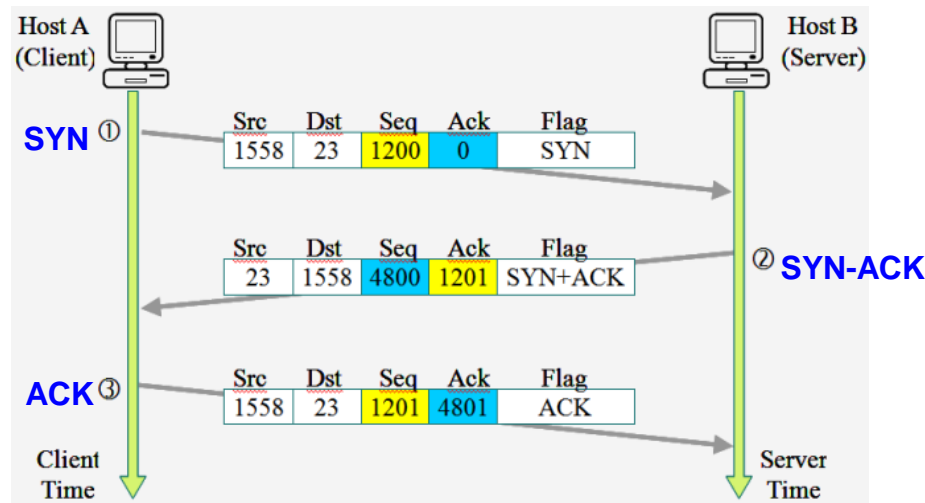
- Three-Way Handshake를 통하여 송신과 수신단말 사이의 연결이 수립
- Three-Way Handshake 과정
 - ① SYN : 송신단말이 SYN 패킷(수신노드에게 수신을 요청하는 패킷) 전송.
이때 임의의 순서번호 A 지정
 - ② SYN-ACK : 수신노드의 SYN에 대한 응답으로서 SYN-ACK 패킷을 송신노드에게 전송.
SYN-ACK에는 ①의 SYN에 대한 응답이라는 것을 표시하기 위해
SYN 패킷의 Seq No. A에 1을 더하여 전송, 새로운 임의의 Seq No. B 지정



□ 접속구축

■ Three-Way Handshake 과정(계속)

- ③ ACK : 송신노드는 ACK 패킷을 목적지에 전송하여 접속을 구축. Seq No는 A+1, SYN-ACK에 대한 응답표시를 위해 Ack에 B+1을 지정하여 전송
- ①~② 과정을 통해 송신노드가 수신노드에게 접속되었다는 사실을 알 수 있고,
- ②~③ 과정을 통해 수신노드는 송신노드가 자신에게 접속하였다는 사실을 알 수 있어, **전이중통신을 위한 사전 준비단계**라고 할 수 있음



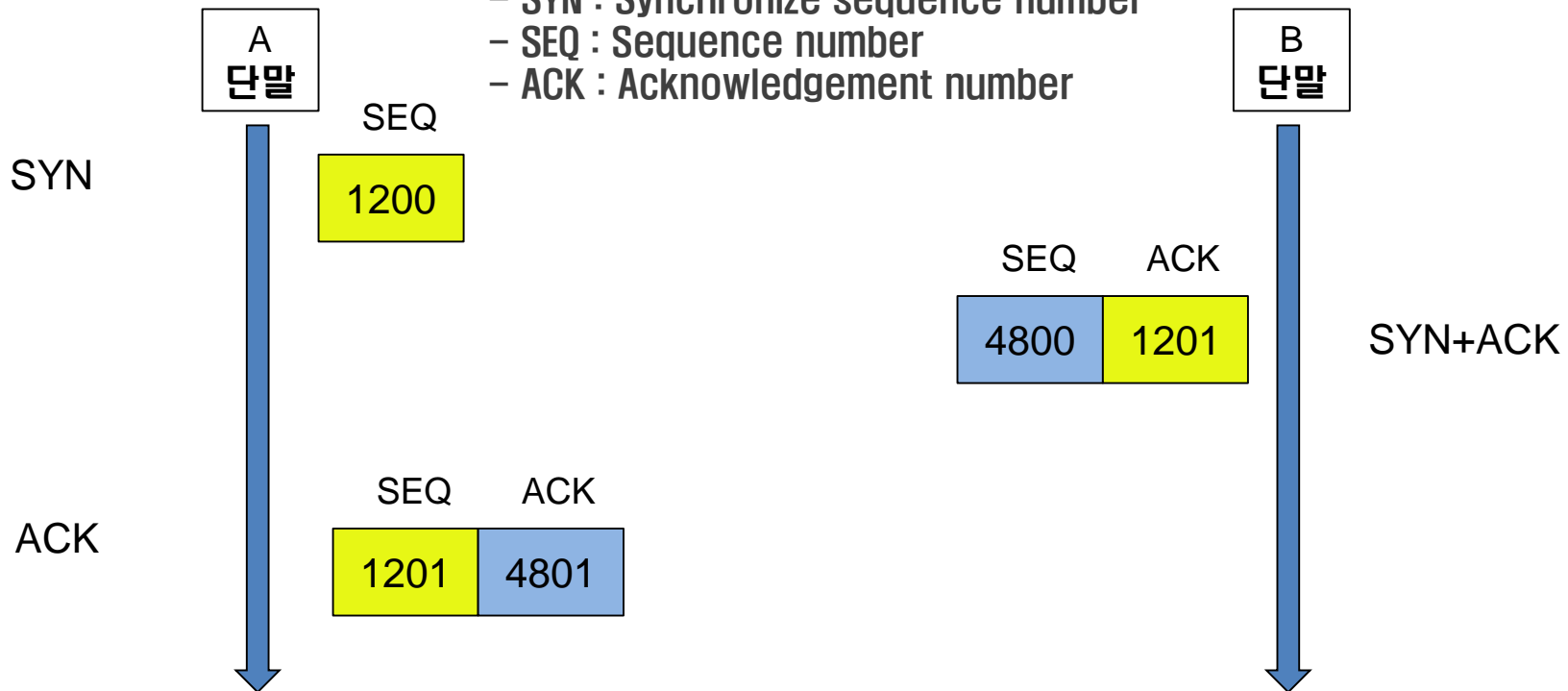


TCP(4/9)

□ 접속구축[예시]

* 범위

- SYN : Synchronize sequence number
- SEQ : Sequence number
- ACK : Acknowledgement number





TCP(5/9)

□ 접속유지

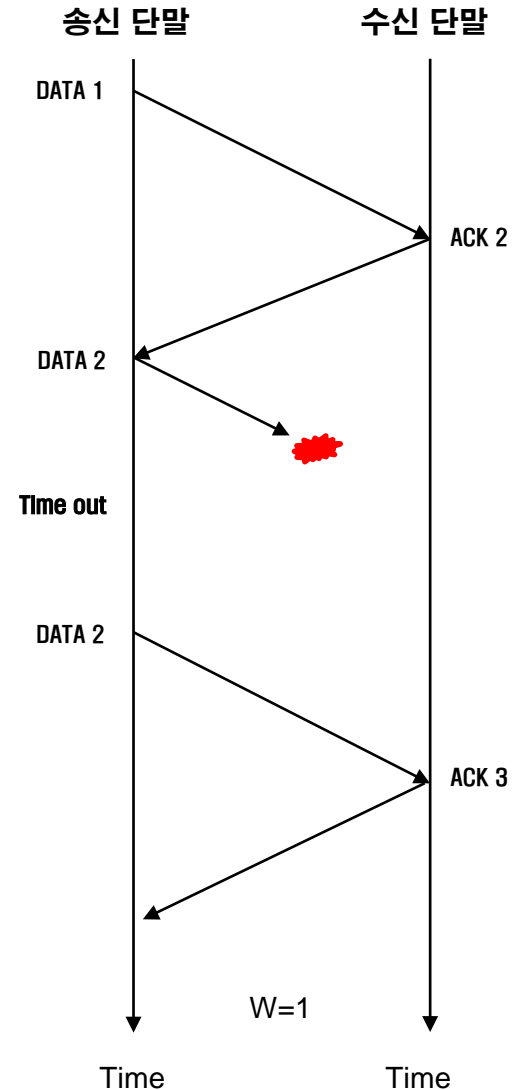
- 연결이 성립되면 송신단말과 수신단말은 연속적으로 데이터를 효율적으로 전송

☞ 오류제어, 흐름제어, 혼잡제어

- 오류제어

- ✓ ACK – retransmission 방법

- 전송과정 중에 오류가 발생하여 데이터가 분실 되었을 때, 해당 데이터를 재전송하여 오류를 복구하는 방법





TCP[6/9]

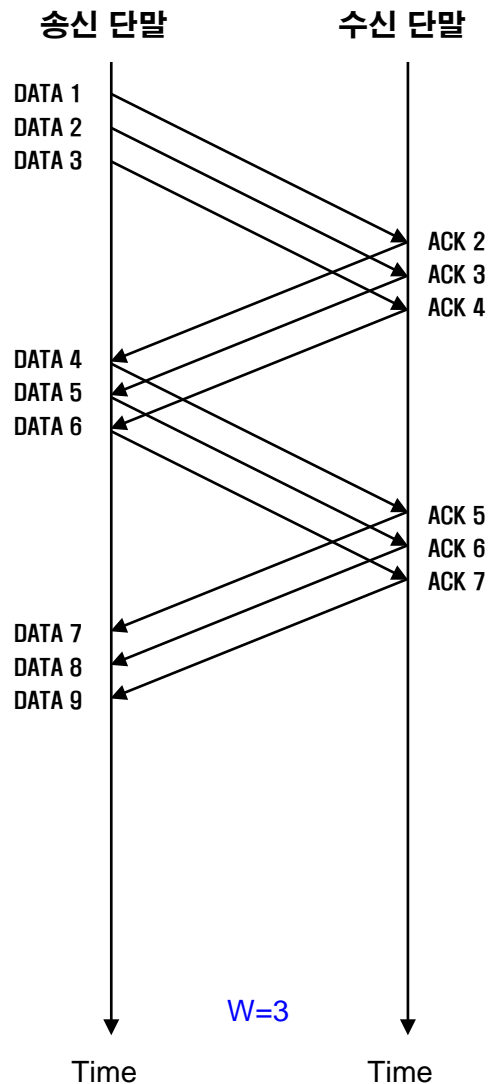
□ 접속유지

■ 흐름제어

- ✓ 수신자는 ACK 패킷 안에 자신이 가능한 버퍼 사이즈 (슬라이딩 윈도우의 크기)를 기입하여 송신자로 하여금 데이터 발생률을 조정하게 함
- ✓ 수신자의 수신 능력에 따라 데이터 발생률을 조정하여 전송

■ 슬라이딩 윈도우 (Sliding Window) ▶

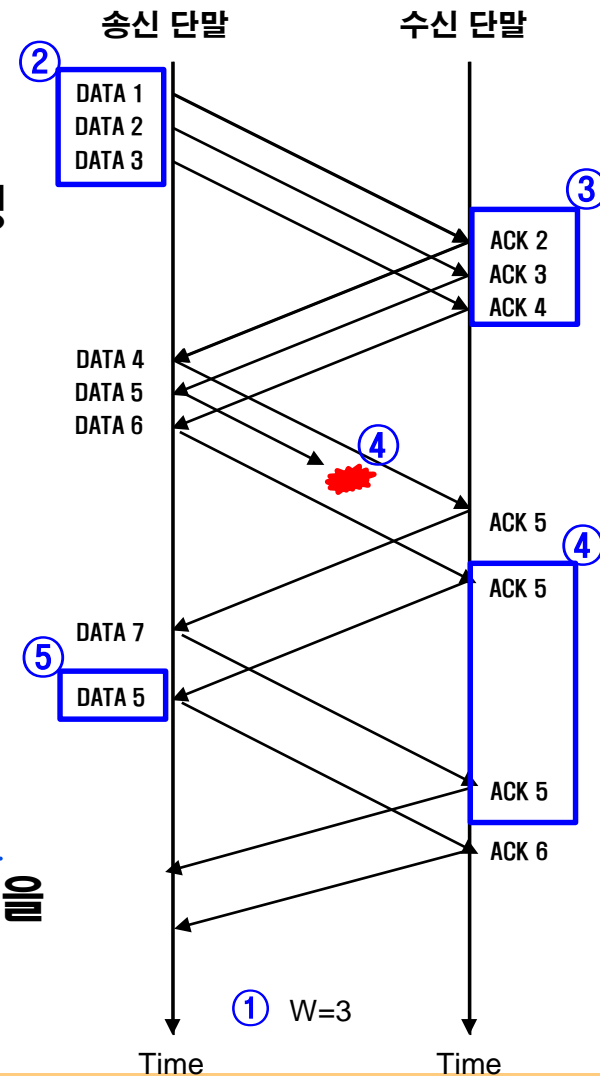
- ✓ 슬라이딩 윈도우(W)라고 하는 크기를 부여
- ✓ W 크기에 해당하는 데이터들을 연속적으로 전송




□ 접속유지

■ 오류제어의 예 (with 슬라이딩 윈도우)

- ① 송신단말의 슬라이딩 윈도우의 크기는 3으로 가정
- ② 접속이 구축되면 송신단말은 3개의 세그먼트 (DATA 1 ~3)를 전송
- ③ 이 세그먼트를 수신한 수신단말은 각 세그먼트를 이상 없이 수신한 경우 각 세그먼트의 순서번호에 1을 추가하여 ACK 패킷 전송
- ④ DATA 5가 전송과정에서 오류가 났기 때문에, 수신단말은 DATA 6, DATA 7를 수신하였을 경우에도 ACK5를 전송하고 DATA 6, DATA 7 버림
- ⑤ 두 번째 ACK5를 수신한 송신 단말은 오류가 난 것을 확인하고 재전송하여 오류를 복원

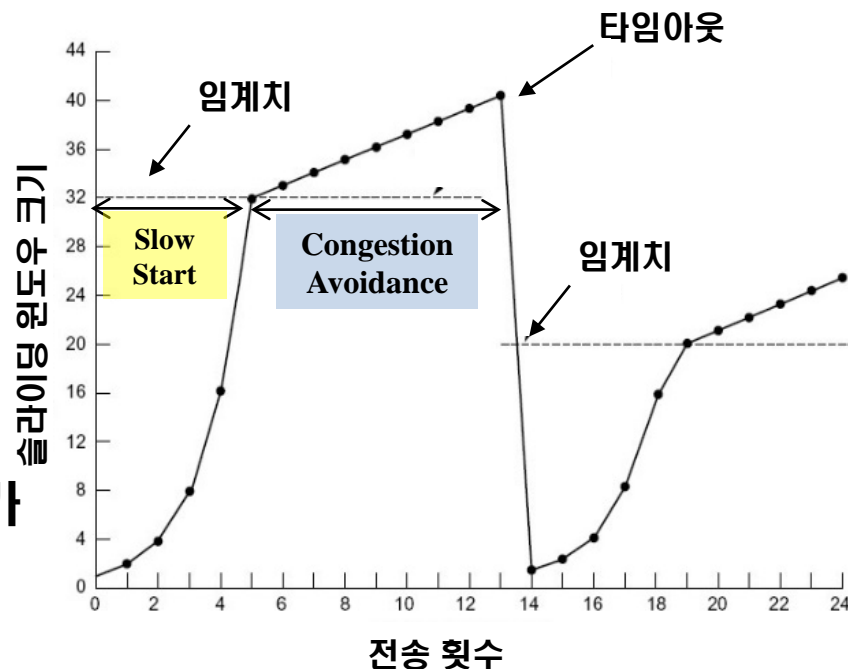


□ 접속유지

- 혼잡제어 (Congestion Control) 
 - ✓ 네트워크 상태를 고려하여 데이터의 전송 속도를 조절하는 기법
 - ✓ ACK 패킷의 수신되는 정도를 통해서 네트워크의 혼잡상태를 파악 후 슬라이딩 윈도우 W의 크기를 조절
 - ✓ 혼잡 제어의 대표적인 알고리즘은 Slow-Start, Congestion Avoidance가 있음

※ 자신의 슬라이딩 윈도우 W 크기 결정

- 흐름제어의 윈도우 사이즈(Flow control window)
- 혼잡제어의 윈도우 사이즈(Congestion control window)
- 두 개 값 중에 최소값으로 슬라이딩 윈도우 W 크기 결정





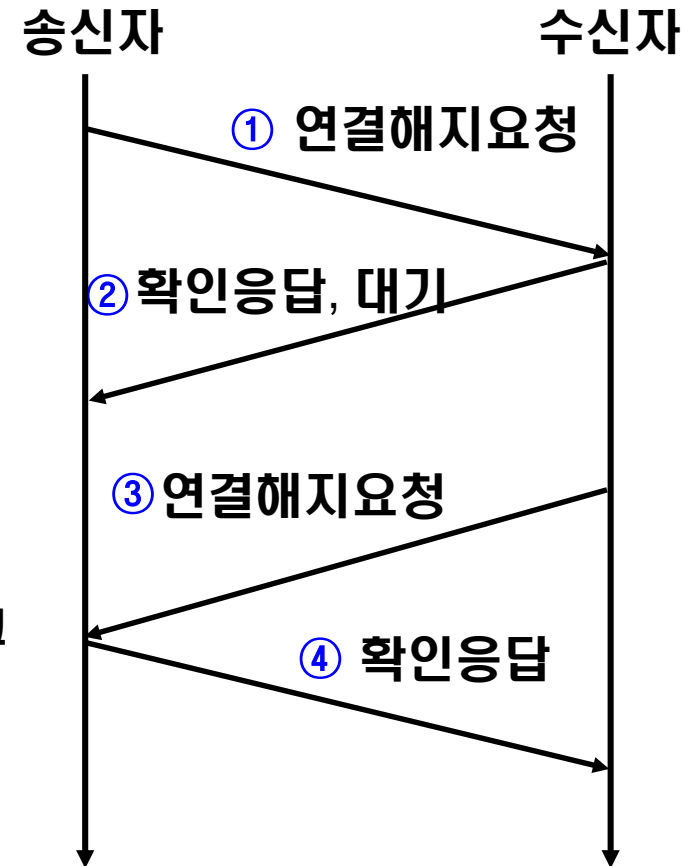
TCP[9/9]

□ 접속해제

- 접속해제는 Four-way handshake 과정을 통해 이루어짐

- ① 송신 단말이 연결을 종료하겠다는 메시지 전송
- ② 수신 단말은 확인메시지를 보내고 자신의 통신이 끝날때까지 기다림
- ③ 수신 단말이 통신이 끝나면 연결이 종료되었다고 송신 단말에게 메시지 전송
- ④ 송신 단말은 확인했다는 메시지를 전송

※ 접속구축과 유사한 과정





UDP

□ UDP (User Datagram Protocol)

- TCP에 비해 훨씬 간단한 헤더 구조를 갖는 전송계층 프로토콜
※ 상대적으로 신뢰도가 낮으며, 비연결형 서비스 제공
- 방송(broadcasting)과 같이 많은 사람에게 동영상 정보를 전송하면서 데이터 하나하나마다 오류 발생 여부를 확인하는 것이 비효율적이고 불가능할 경우에 사용 * 아프리카 TV, 시간서버(Network Time Protocol)
- 오류제어, 흐름제어, 혼잡제어 기능 미실시

프로토콜 항목	TCP	UDP
서비스	연결형 서비스 (connection-oriented)	비연결형 서비스 (connectionless)
수신순서	송신순서와 동일	송신순서와 다를 수 있음
오류제어 및 흐름제어	있음	거의 없음
응용 소프트웨어	웹 브라우징, 파일 전송	제어신호, DNS, 동영상 전송 등

〈TCP와 UDP 비교〉



무선 네트워크(1/5)

□ 네트워크

- 전송로에 따라 유선네트워크, 무선네트워크로 구분
- 네트워크의 크기에 따라 LAN, MAN, WAN

※ LAN : Local Area Network MAN : Metropolitan Area Network WAN : Wide Area Network

□ 무선 네트워크

- 전파를 활용하여 통신을 하는 네트워크를 통칭
- 이를 해결하기 위하여 교환노드들 간의 링크가 무선으로 연결되거나, 교환노드들이 전송매체를 무선으로 공유하는 무선 네트워크를 사용함
- 무선 네트워크의 종류 : Ad-Hoc, WMN, IoT

※ WMN : Wireless Mesh Network

IoT : Internet of Things

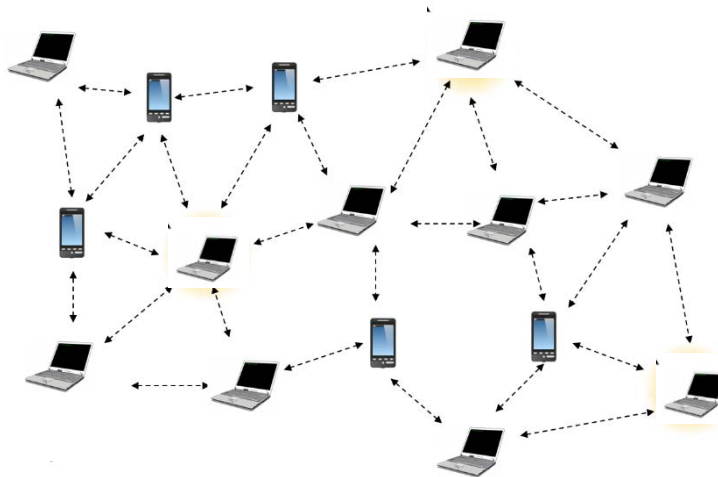


무선 네트워크(2/5)

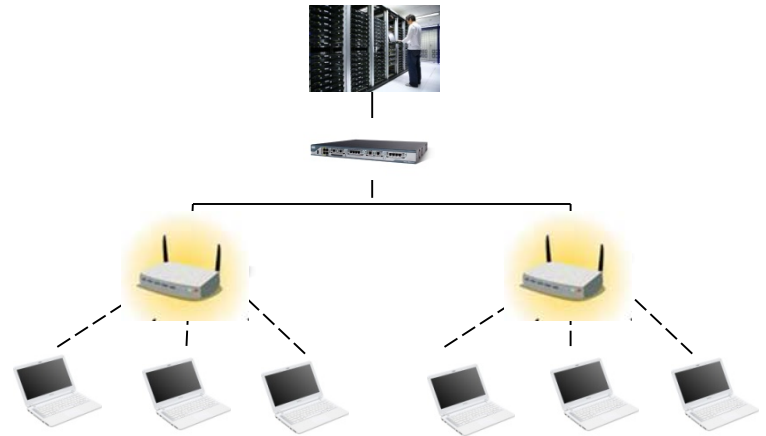
□ Ad-Hoc Network

(Ad hoc : 라틴어로 'for this')

- 별도의 기반시설 없이 이동통신장비만으로 구성 가능한 네트워크
 - * 라우터, Access Point 등 불필요
- 노드와 단말의 구분이 없으며, 단말장비도 중계기 역할을 수행함
 - * 통신거리의 제약을 극복할 수 있음
- 노드, 단말장비 모두 무선으로 연결되어 이동간 통신 보장



〈Ad-Hoc 네트워크〉



〈Infrastructure 네트워크〉



무선 네트워크(3/5)

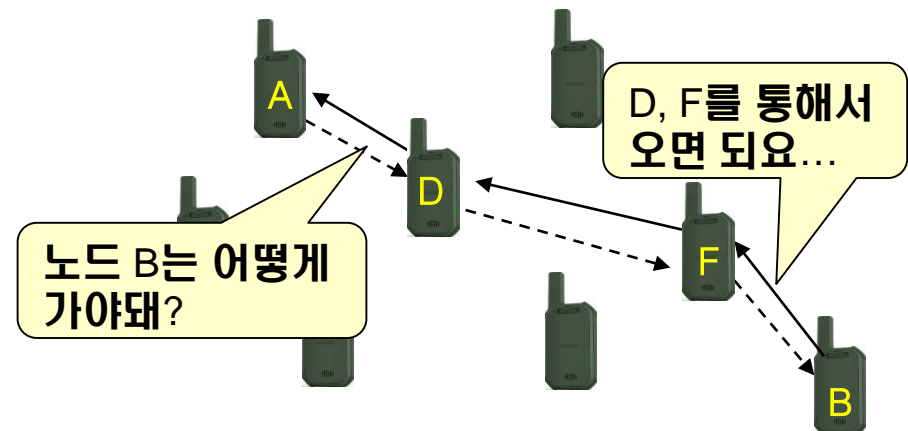
□ Ad-Hoc Network

■ 라우팅 기술

- ✓ Table-Driven 방식 : 주기적으로 또는 네트워크 토폴로지가 변화할 때마다 라우팅 정보를 브로드캐스팅하여 모든 노드가 최신 라우팅정보 획득
- ✓ On-Demand 방식 : 정보를 전송하고자 하는 노드가 목적지 노드의 경로가 필요할 때 요청하여 라우팅정보를 습득하는 방식
 - * 네트워크에서 라우팅 오버헤드는 On-Demand 방식이 적음



<Table-Driven>

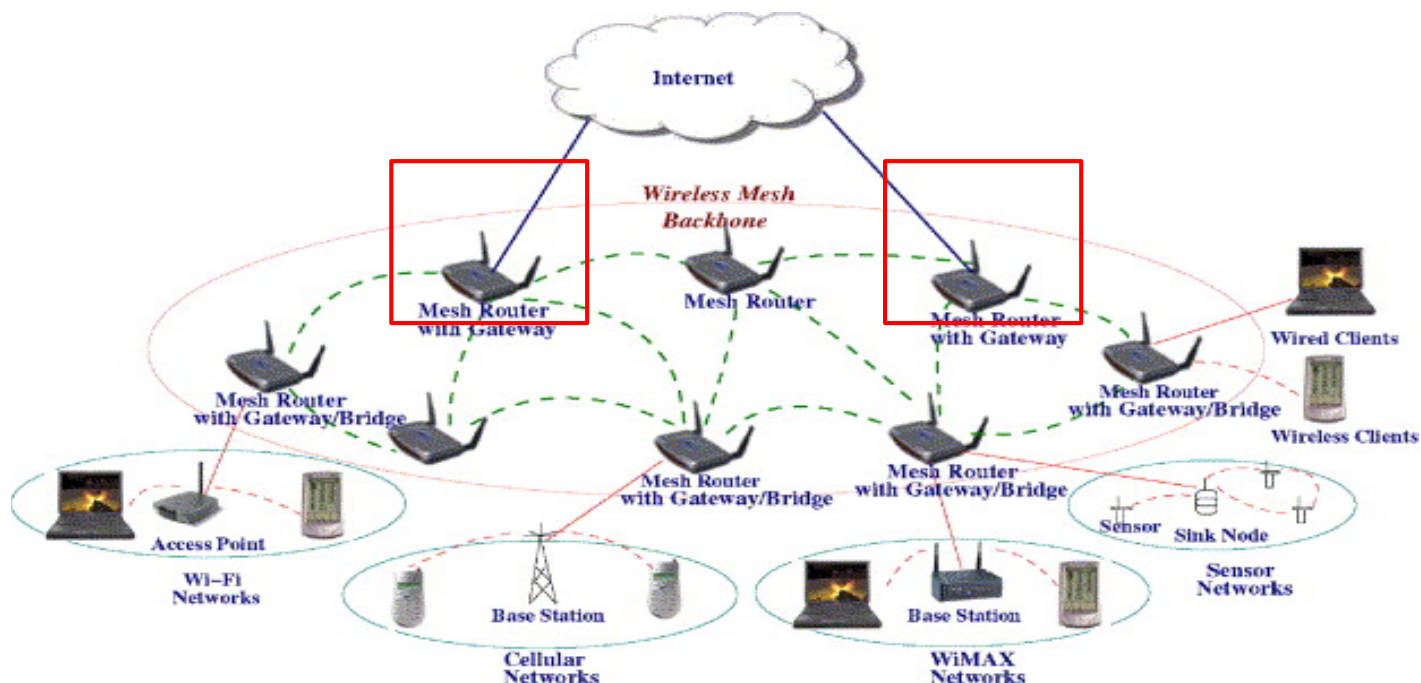


<On-Demand>

무선 네트워크(4/5)

□ WMN (Wireless Mesh Network)

- 대표 AP만 유선으로 인터넷과 연결되고 다른 무선통신 라우터들이 메쉬 노드가 되어 모든 구간을 무선으로 연결해가는 방식의 네트워크
 - * 메쉬라우터는 이동성이 없으며, 메쉬노드는 이동성 유무와 관계 없음



무선 네트워크(5/5)

□ WSN (Wireless Sensor Network)

- 무선 통신기능을 갖춘 센서 노드들이 온도, 소리, 압력 등과 같은 현상을 측정하여 메인 노드에게 전송하는 네트워크
- 메인노드는 Sink Node로 불리며, 데이터를 종합, 해석하고 인터넷과 연결
- 응용 : 적 침입 알림, 공기오염감지, 산불감지, 산사태감지 시스템 등
- 기술 : ZigBee, 6LoWPAN, IoT 등

□ IPv6 over Low power Wireless Personal Area Networks

