chapter 4

랜 - 연결

강의 내용

- 리피터(repeater)의 목적과 사용법
- 여러종류의 허브(hub) 구조와 사용법
- 브리지(bridge)의 구조와 사용처
- 스위치(switch)의 구조
- 라우팅(routing)과 스위칭(switching)의 차이
- 게이트웨이(gateway)의 기능과 필요성

강의 내용

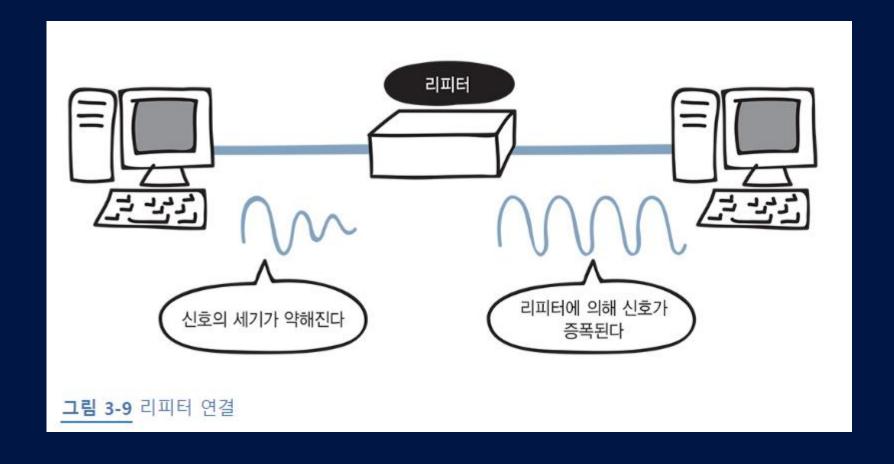
- 네트워크 백본(backbone)의 3가지 계층(layer)
- 인터넷 프로토콜(Internet Protocol)과 IP 주소 클래스의 의미
- DHCP를 통한 IP주소 할당 방법
- 여러가지 다른 종류의 LAN프로토콜과 그 중요성
- 네트워크 관리 프로토콜(SNMP).
- 공유기
- 숙제 4

- LAN의 구성요소에는 전송매체와 노드 뿐만 아니라 여러가지 디바이스가 있다.
 - LAN에 부착된 간단한 HW일 수도 있다.
 - 디바이스는 노드의 형태를 가질 수도 있다.
 - 노드가 디바이스의 역할을 겸할 수도 있다.
- LAN devices는 다양한 기능을 수행하며 다음과 같은 종류가 있다.
 - 여기서는 랜을 확장하고 연결하는 기능을 갖는 디바이스들을 다룬다.
 - 종류: 리피터(Repeater), 허브(hub), 브리지(bridge), 스위치(switch), 라우터(router), 게이트웨이(gateway)

리피터(Repeater)

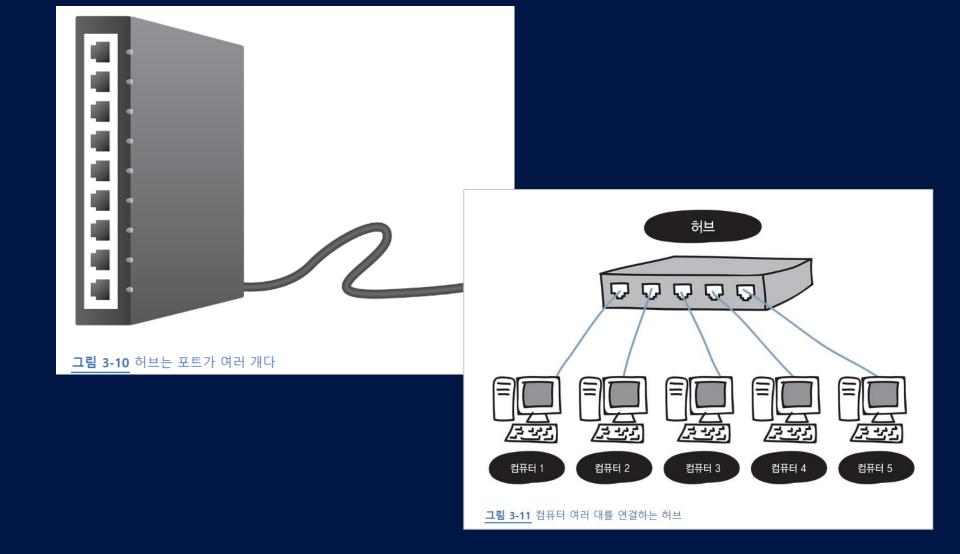
- 두개의 랜을 합쳐서 하나의 랜으로 만들어 준다.
 - 두개의 전송 매체를 연결해서 하나로 만든다.
 - 랜의 길이를 연장한다.
- TCP/IP LINK 레이어에 속한다.
 - LINK레이어의 HW부분만 구현하는 경우가 많다.
- 한쪽의 신호를 받아서 잡음을 제거하고, 약한 신호를
 증폭해서 다른 쪽으로 보내는 역할을 한다.
- 랜 디바이스의 기본으로 허브나 스위치도 같은 기능을 갖는다.

• 리피터(Repeater)

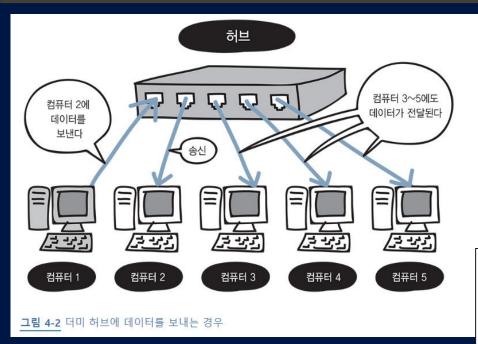


- 허브(Hub)
 - 노드들을 연결하는 장치 이다.
 - 노드 : 컴퓨터(서버, 워크스테이션, 클라이언트), 프린터, 랜 디바이스
 - 1:1 랜들을 모아서 n개의 노드가 연결된 하나의 랜을 구성
 - TCP/IP LINK 레이어 장치이다. (OSI Layer 1)
 - 리피터를 여러 개 모아서 연결한 장치이다.
 - 허브는 데이터를 건드리지 않고 그냥 복사해서 전체 노드에 보낸다.

래 허브



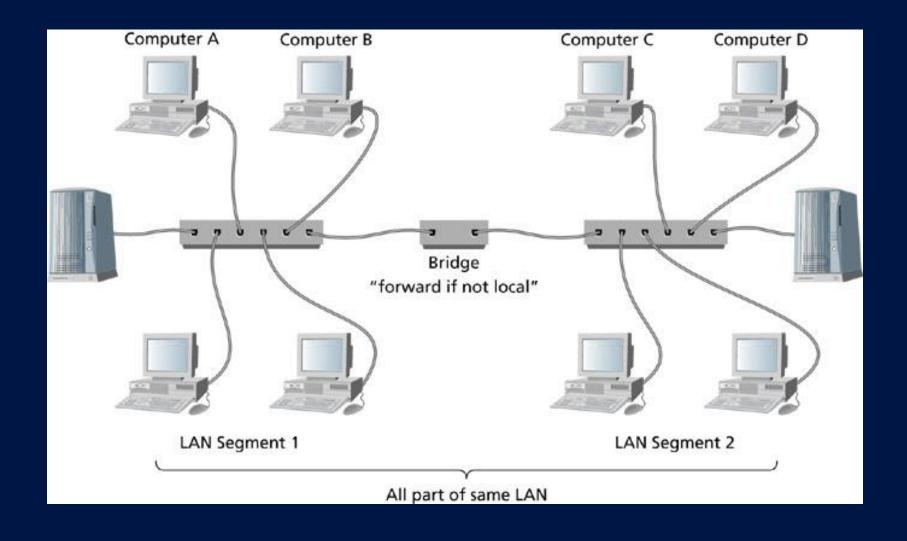
허브



허브 목적지 정보를 77 O 추가하여 컴퓨터 2로 데이터를 보낸다 32.25.5 13-25-S 컴퓨터 1 컴퓨터 2 컴퓨터 3 컴퓨터 4 컴퓨터 5 그림 4-3 목적지가 아닌 컴퓨터는 데이터를 무시하는 규칙이 있다

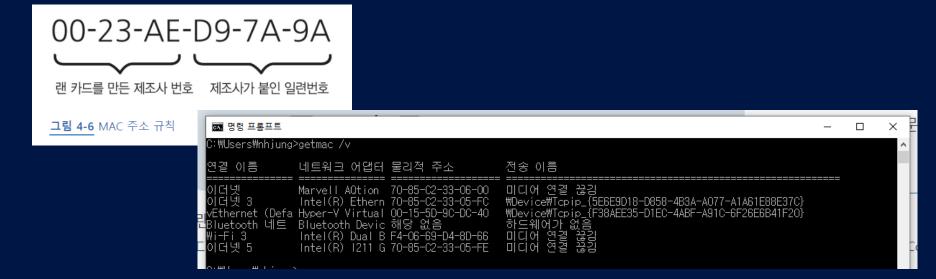
- 브리지(Bridge)
 - 2개의 LAN 조각(Segment)들을 연결해서 하나의 LAN으로 만들어 주는 디바이스로 네트워크 데이터를 필터링해서 필요한 조각만 전송되도록 한다.
 - MAC 주소로 필터링
 - 전체 랜의 성능을 올려준다.
 - CSMA/CD에서 Collision이 줄어든다.
 - 서로 다른 조각에 동시에 다른 데이터가 전송될 수 있다.
 - 리피터를 대체한다.

두개의 랜조각을 연결하는 브리지



- 브리지
 - 각각의 랜 조각에 속하는 노드들의 주소인 MAC (Media Access Control) 주소를 감지해서 내부 메모리에 저장한다.
 - 저장된 MAC주소를 필터링에 사용한다.

- MAC 주소
 - 공장에서 붙인 주소, 변경 불가(예외 존재)
 - 개인정보로 활용될 수 있으므로 주의
 - 절대로 중복되지 않음
 - 48비트

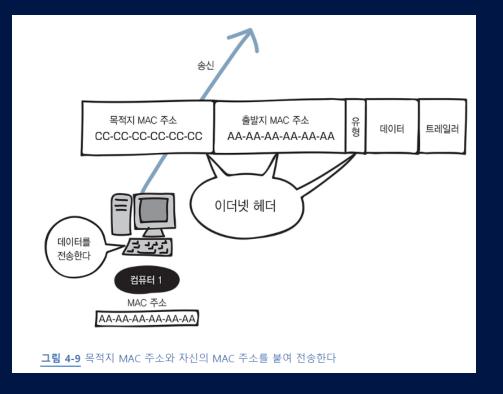


- 프레임
 - LINK 레이어에서 오고 가는 신호의 단위
 - MAC주소와 DATA를 포함.
 - 트레일러: 종료 신호, 오류 검사 데이터

목적지 MAC 주소 출발지 MAC 주소 유형 (2바이트) 그림 4-7 이터넷 헤더 구조

표 4-1 프로토콜을 식별하는 유형 번호(16진수)

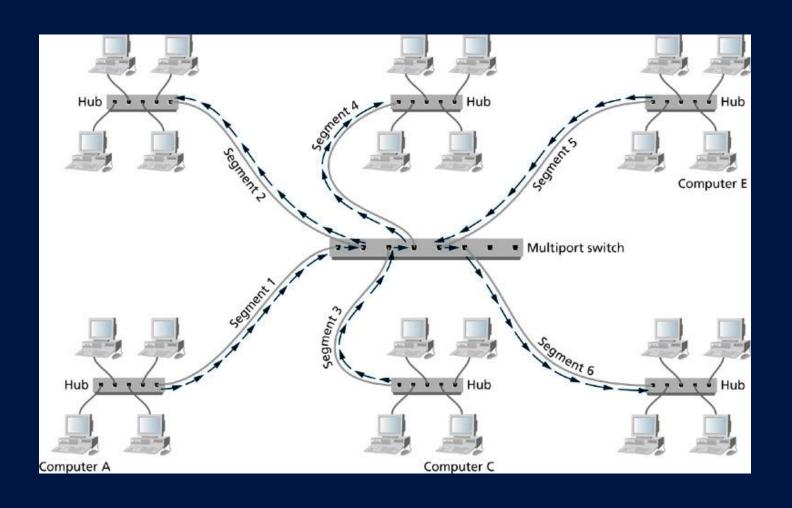
유형 번호	프로토콜
0800	IPv4
0806	ARP
8035	RARP
814C	SNMP over Ethernet
86DD	IPv6



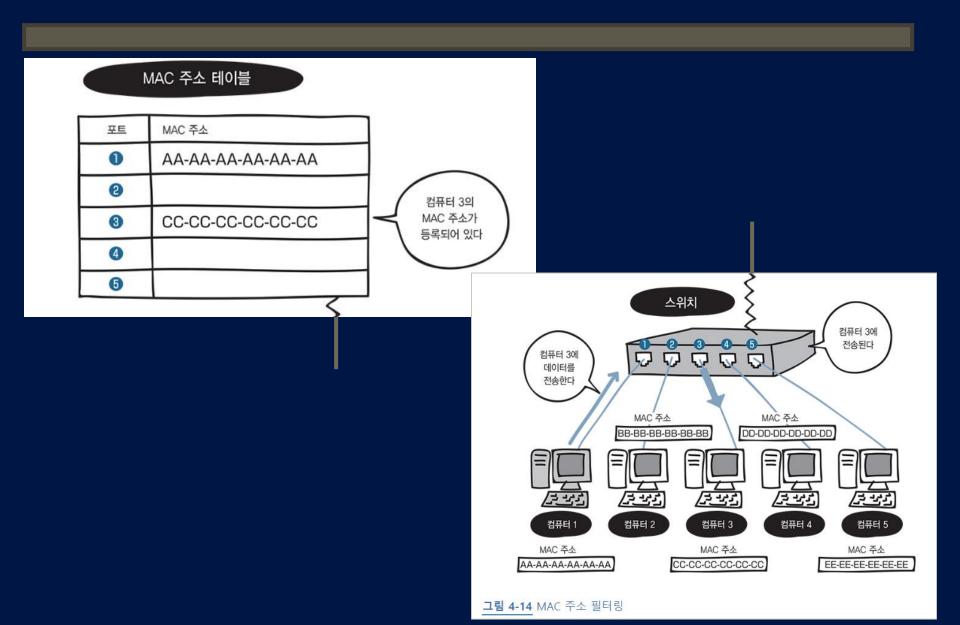
스위치(Switch)

- HUB에 브리지 기능 추가
- 스마트 허브 또는 스위칭 허브라고도 불림
- 각각의 포트는 노드 (컴퓨터, 서버, 랜 디바이스) 들과 직접 연결
- 스위치는 각각의 포트를 동시에 읽으면서 데이터를 필요한 포트에 전달한다.
 - 주소를 보고 필요한 노드끼리만 연결
 - 복수의 동시 연결 관리 가능 (한계가 있고, 한계가 높을수록 비싸다.)
 - 브리지가 1:1연결이고 랜을 연결한다면, 포트는 주로 노드들을 연결(LAN연결도 가능):

랜들을 연결한 스위치



스위치의 노드 관리



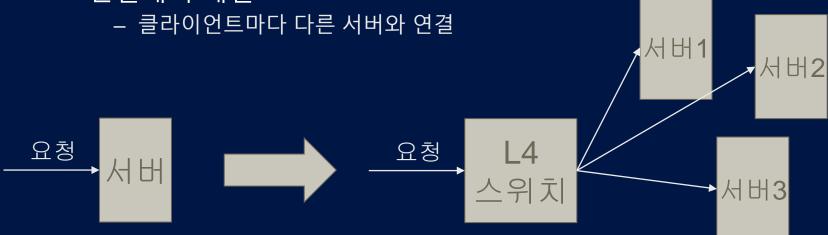
저장전진형(Store and Forward) 스위치

- 프레임을 받아서 에러를 검사한 후 에러가 없으면 원하는 포트로 전달하는 방식
- 손상된 프레임을 걸러내기 때문에 신뢰성이 높음
- 저장 -> 검사 -> 전달의 순서를 가지므로 다른 형태의스위치에 비해 딜레이가 있다.
 - 검사를 위해서는 전체 프레임을 다 받아 보아야 한다.

- 통과형(Cut Through) 스위치
 - 에러검사를 하지 않는다.
 - 저장전진형 보다 빠르다.
 - 프레임의 주소부분까지만 읽으면 전달을 시작한다.

- 고레이어스위치
 - 일반 스위치들은 TCP/IP LINK 레이어에서 동작.
 - 고 레이어 스위치는 TCP/IP Network레이어 에서 동작 (여기서 레이어는 OSI 7 계층을 의미)
 - L2 스위치 : 일반 스위치, TCP/IP LINK 레이어에서 동작
 - L3 스위치 : IP 주소를 참조해서 동작, 라우터라고 불림
 - L4 스위치 : IP주소와 Port번호를 함께 참조해서 동작.
 - L7 스위치 : 패킷의 내용을 보고 동작.

- 고레이어스위치
 - L4 스위치
 - IP주소와 Port번호를 함께 참조해서 동작.
 - 보통 부하 분산을 위해 사용
 - 예) 웹서버
 - 서버 한대에서 처리할 수 없을 만큼 많은 요청이 도착할 경우 =>
 L4스위치를 설치하고 그 뒤에 여러 개의 서버를 LAN에 연결해서 해결

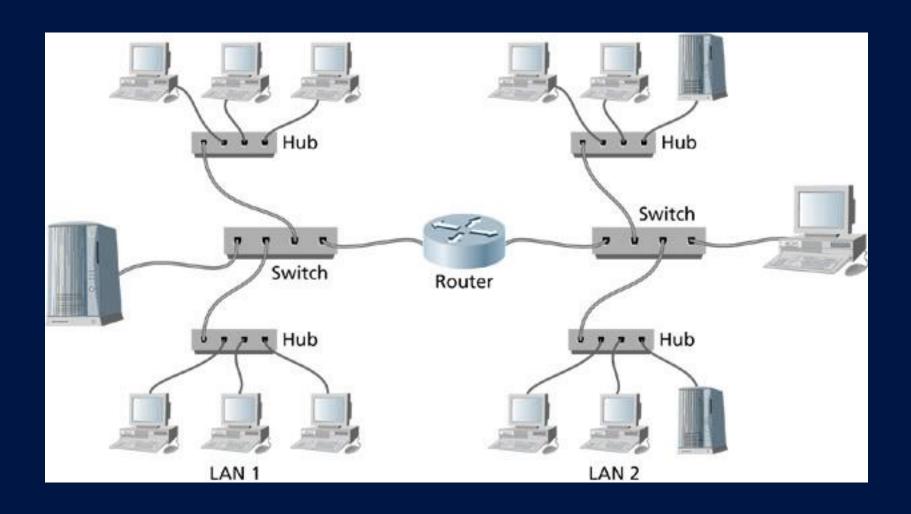


- 고레이어스위치
 - L4 스위치
 - L4스위치에서 설정한 Port번호의 요청들을 여러 컴퓨터에 번갈아 보낸다. 이 때 목적지 IP주소를 변조(NAT)한다.
 - 하나의 주소에서 여러 대의 컴퓨터로 대용량 처리가 가능하다.
 - NAT(Network Addresss Translation)
 - 패킷을 다른 컴퓨터에서 처리하도록 하게 하기위해 시작 주소나 도착 주소를 바꿔 적는 것.

- 라우터(Router)
 - TCP/IP 인터넷 계층, OSI 3 Layer에서 동작
 - L3 Switch라고도 불림
 - 서로 다른 랜들을 연결해 준다.
 - 두개의 랜을 하나로 만들어 주는 것과는 다르다.
 - 최소한 연결된 랜의 개수 만큼의 NIC가 필요
 - 하나의 디바이스이지만 연결된 랜의 개수 만큼 다른 논리주소(IP주소)를 갖는다
 - 방송(broadcast)이 차단된다.
 - MAC주소가 아니라 IP주소로 패킷을 전달한다.
 - MAC 주소 : 물리주소, 공장에서 결정
 - IP 주소 : 논리주소, 네트워크에 연결할 때 결정
 - 복수의 경로가 존재할 수 있으며, 그때 그때 최적의 경로를 판단한다.

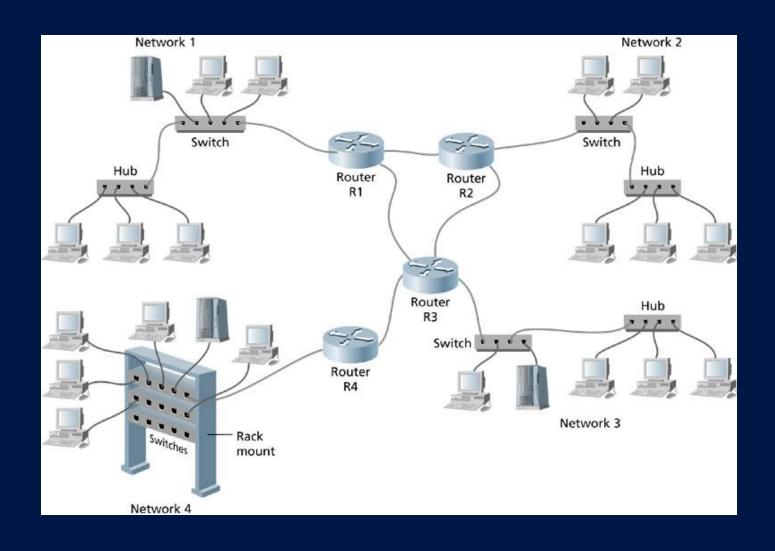
- IP 주소
 - 서로 다른 LAN에 연결된 노드들을 찾아갈 수 있게 해주는 주소
 - 4 바이트(LAN 주소 + NODE 주소)로 구성
 - LAN 주소는 전세계에서 중복 되지 않아야 함.
 - 중복되면 찾아갈 수 없음
 - 같은 LAN주소를 갖는 노드들은 하나의 LAN으로 연결
 - 라우터는 다른 LAN주소를 갖는 네트워크를 연결
 - 같은 LAN주소를 갖는다면 오동작을 함.

라우터로 연결된 두 LAN



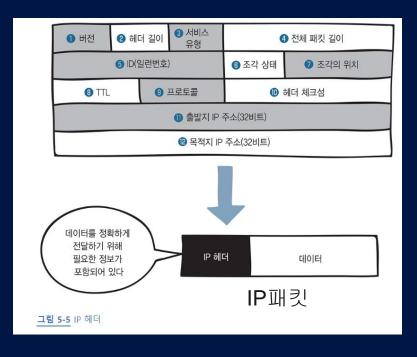
- 라우터
 - 전세계의 모든 LAN들은 라우터를 통해서 연결됨
 - 하나의 라우터는 여러 개의 Port를 가질 수 있음.
 - 많을 수록 비쌈.
 - 라우터는 자신에게 온 패킷의 목적 IP 주소에 대해 알맞은 전송 Port를 판단해야 함.
 - Port별 전송가능 LAN주소 목록 필요.
 - 상황에 맞춰 변경 가능해야 한다. (옵션)
 - 라우터로 연결하면 전체전송(방송, broadcasting)을 차단하므로 충돌을 막고 정보 누출을 막아 성능과 보안성이 향상된다.

라우터로 연결된 여러 개의 LAN



- 길찾기
 - 정적 길찾기 (Static routing)
 - 관리자가 routing정보 직접 입력
 - 동적 길찾기 (Dynamic routing) 인근 router와 협조 하여 자동적으로 길찾기 정보 생성, 동적 길찾기 알고리즘 필요
 - 라우터의 운영체제에서 관리, 전송 딜레이를 모니터하면서 더 나은 경로를 발견하면 수정
 - 표준 프로토콜을 사용해 라우터끼리 정보 교환.
 - RIP, IGRP, EIGRP, OSPF, BGPV4...

- IP 길찾기
 - 데이터와 IP주소를 묶어서 IP 패킷을 만들어 전달

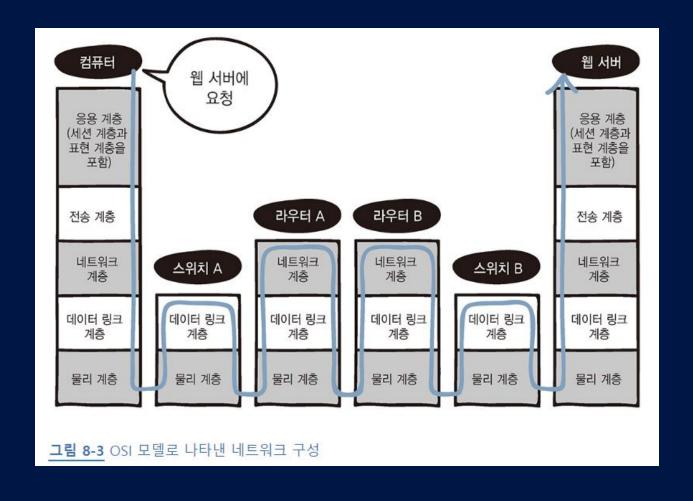




네트워크 계층에서는 캡슐화할 때 그림 5-5와 같은 IP 헤더를 붙여요.

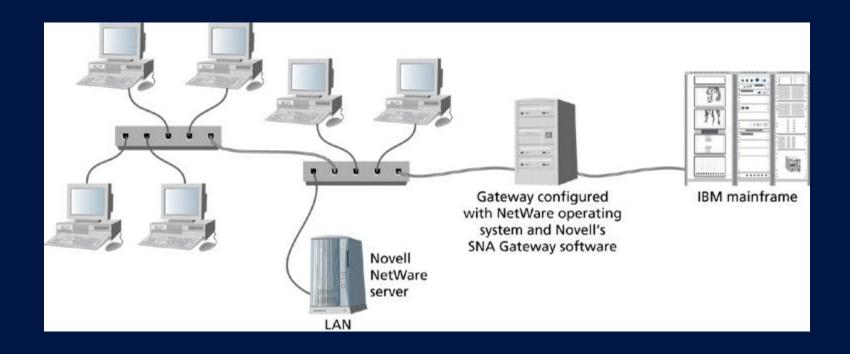
지면이 한정되어 있어서 가로로 길게 보여 주지는 못하지만 실제로는 비전(version), ② 헤더 길이(header length), ③ 서비스 유형(service type), ④ 전체 패킷 길이(total length), ⑤ ID(identification, 일련번호), ⑥ 조각 상태(flags), ⑥ 조각의 위치(fragment offset), ③ TTL, ⑨ 프로토콜(protocol), ⑩ 헤더 체크섬(header checksum), ⑪ 출발지 IP 주소(so urce IP address), ⑫ 목적지 IP 주소(destination IP address) 순서로 헤더 정보가 구성되어 있어요.

● IP 길찾기



- 게이트웨이 (Gateways)
 - 서로 다른 구조를 갖는 네트워크를 연결해 주는 장치. HW나 SW또는 둘 다 사용해 구현
 - 예) 이더넷을 토큰링에 연결, 백본 망에 이더넷 연결
 - 예) email을 프린트해서 할머니에게 전달
 - 예) Web서버를 통한 SMS 전송
 - TCP/IP 인터넷 레이어 위의 계층을 통해 구현된다.

게이트웨이를 통한 메인프레임 연결



LAN 백본(BACKBONES)

- Network Backbones (백본, 중추)
 - 여러 개의 LAN을 연결하는 고속 연결 링크
 - 여러 LAN이 공유하므로 고속이 필요
 - 예) 간단한 백본



랜 백본 - 설계

- 필요 특성
 - Fault tolerance(고장 감내성)
 - 일부 장치가 고장나도 동작.
 - SPOF 회피, 중복 및 우회로 필요.
 - Load balancing(부하 균등화)
 - Fault tolerance와 대역폭 확장을 위해 복수의 연결선 제공
 - 복수의 연결선을 균일하게 사용하게 해주는 기능.

랜 백본 - 구현

- 초고속 전송 구조 필요
 - 중거리 전송도 필요.

• 예) FDDI, 광통신 네트워크, ATM, 10 Gigabit Ethernet, and 100 Gig Ethernet.

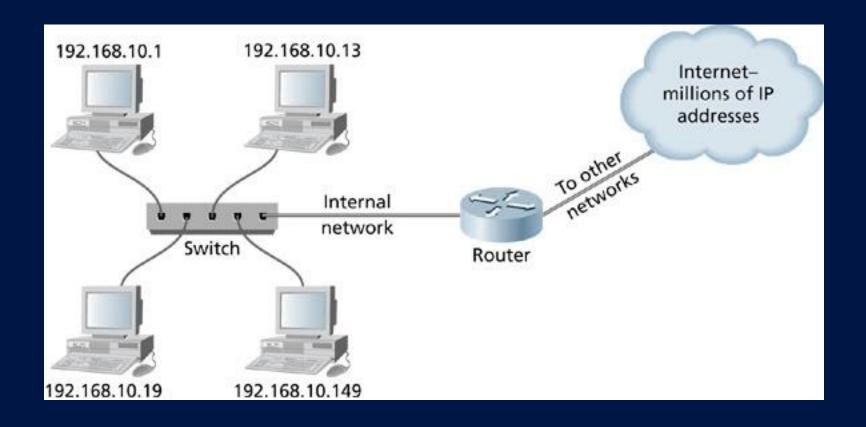
랜 프로토콜

- 프로토콜(Protocol)은 서비스나 장치들이 정보를 어떻게 교환할지 정하는 규칙이다.
 - 한국인들 사이의 프로토콜 => 한국어
- 프로토콜의 규칙
 - 데이터를 어떻게 묶을 것인가 (패킷 포맷)
 - 데이터를 어떻게 네트워크 장치에 실을 것인가
 - 데이터를 어떻게 전달할 것인가
 - 받은 데이터에서 어떻게 원래 데이터를 꺼낼것인가
- 프로토콜의 요소
 - 데이터의 의미 (포맷)
 - 데이터의 전달 순서

- 통신(Communication) 프로토콜
 - 이를 통해 출발지에서 목적지까지 데이터를 전송한다.
 - 정보 교환의 기본 구성 요소.
 - 예) 인터넷 프로토콜(The Internet Protocol)

- 인터넷 프로토콜(The Internet Protocol)
 - LAN과 NODE를 찾아내게 해주는 주소 정책을 포함한다.
 - 주소만 알면 전세계의 어디에 있는 노드와도 정보를 교환할 수 있게 해준다.

인터넷 프로토콜과 인터넷



• IP주소

- 현재 IPv4 프로토콜을 많이 사용
 - IPv6로 이전해야 하는데 계속 발목을 잡히고 있음.
- IPv4는 네 개의 8비트 옥텟(Octet)으로 이루어진 32비트 2진수 주<u>소를 사용한다.</u>

32비트 IP 주소



- IP주소
 - '.'으로 구분된 4개의 십진수로 구성된 주소를 많이 사용
 - 예) 192.168.1.5
 - 例) 216.239.32.10 (<u>www.google.com</u>)
 - 각 숫자는 8비트이기 때문에 0에서 255까지의 값을 갖는다.
 - 0과 255는 특별하게 취급되므로 잘 사용되지 않는다.

십진수와 2진수 표현

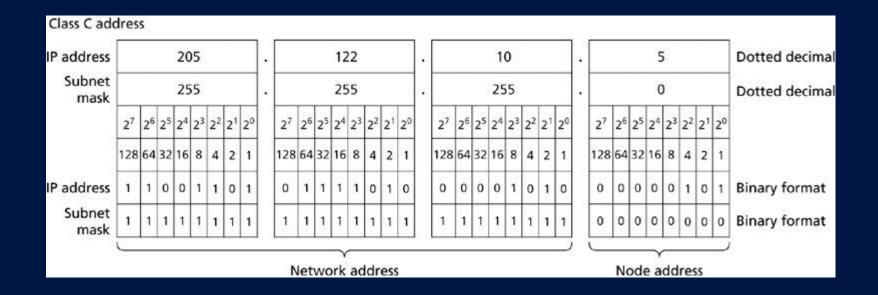
	192							168					10						149							IP address						
27	26	2 ⁵	24	2 ³	22	21	20	27	2 ⁵	25	24	2 ³	22	21	2º	27	26	2 ⁵	24	23	22	21	20	27	2 ⁶	2 ⁵	24	2 ³	22	21	20	2 ⁿ power
128	64	32	16	8	4	2	1	 128	64	32	16	8	4	2	1	128	64	32	16	8	4	2	1	128	64	32	16	8	4	2	1	Decimal equivalent
1	1	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	0	1	0	1	Binary representation of an IP address

IP 주소

- IP 주소는 네트워크 주소와 노드 주소로 나뉘어 있다.
 - 보통 앞부분이 네트워크 주소, 뒷부분이 노드 주소
 - 이것을 구분 해주는 값을 서브넷 마스크(subnet mask)라고 부른다.
- 서브넷 마스크도 32비트 2진수이다.
 - 1인 비트가 네트워크 주소를 0인 비트가 노드 주소를 뜻한다.
 - 255.255.240.0 -> FF.FF.F0.00 -> 11111111 11111111 11110000 00000000 => 위의 20비트가 랜주소, 12비트가 노드주소

```
© 명령프롬프트 C: #Users\nhijung>ipconfig
Windows IP 구성
이더넷 어댑터 이더넷 4:
 연결별 DNS 접미사. . . . : mshome.net 항크-물걸 IPv6 주소 . . . . : fe80::20b4:1262:d71e:b998%7 IPv4 주소 . . . . . : 172.18.12.156 서보넷 마스크 . . . . : 255.255.240.0 기본 게이트웨이 . . . . . : 172.18.0.1
```

랜주소 노드주소 구분

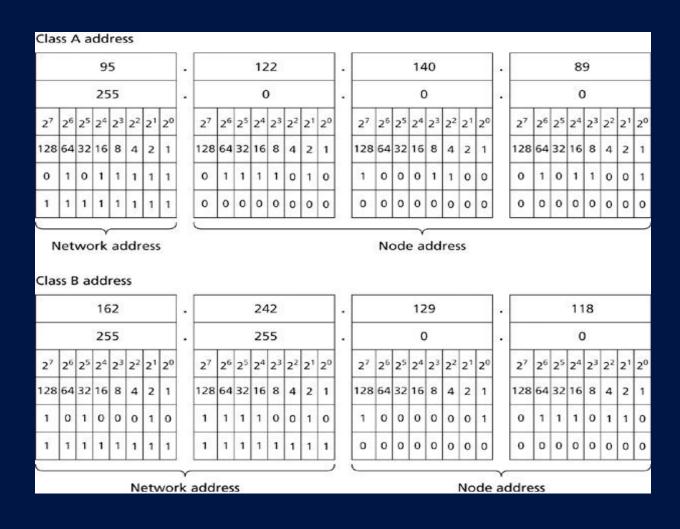


랜 프로토콜

- 랜주소에는 5단계 등급이 있다.
 - Class A 첫 비트가 0인 주소. 1.0.0.0부터 126.255.255.255까지가 여기에 속한다.
 - 첫번째 옥텟이 네트워크 주소이다. (총 126개)
 - 총 126개가 있다.
 - 서브넷 마스크는 255.0.0.0이다.
 - Class B 첫 두 비트가 10인 주소. 128.0.0.0부터 191.255.255.255까지가 여기에 속한다.
 - 앞의 두개의 옷텟이 네트워크 주소이다 (총 126 * 256개)
 - 서브넷 마스크는 255.255.0.0이다.
 - Class C 첫 세 비트가 110인 주소. 192부터 223이 여기에 속한다.
 - 앞의 세개의 옥텟이 네트워크 주소이다. (총 126 * 256 * 256개)
 - 서브넷 마스크는 255.255.255.0이다.

- 주소 등급
 - Class D IP multicast에 사용. 첫 네 비트가 1110. 224부터 239사용
 - Class E 정의된 네트워크 내에서 전체전송에 사용 240에서 255까지 사용.

Network and Node Portions of IP Addresses

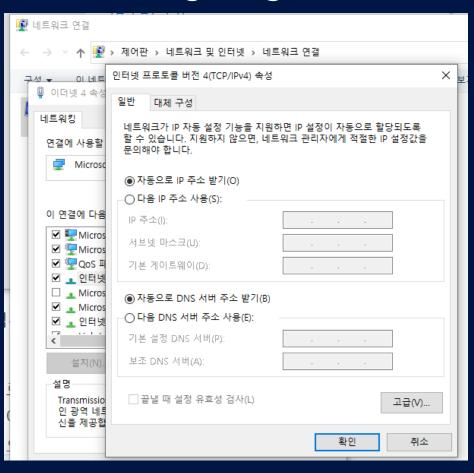


LAN PROTOCOLS(2021)

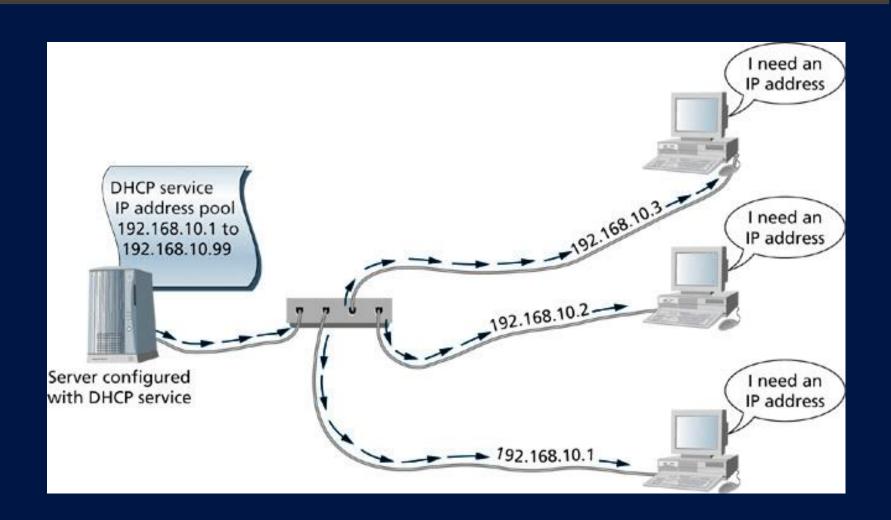
- IP 주소 설정 Assigning IP Addresses
 - 수동 미리 값을 수동으로 정해 놓고 설정
 - 자동 노드주소를 자동으로 할당해주는 프로토콜인 DHCP(Dynamic Host Configuration Protocol) 서버 프로그램을 통해 구현. DHCP는 IP주소 자동 할당 프로토콜
- 보통 허브나 스위치에서 해 줌

- 수동 IP 설정
 - 1. 노드가 설치될 LAN의 정보를 얻는다.
 - 랜주소, 랜마스크, 게이트웨이 주소
 - DNS 서버 주소 (다른 챕터에서 설명)
 - 노드의 IP 주소
 - 2. 노드를 랜에 연결한다.
 - 3. 노드의 IP 주소, 랜마스크, 게이트웨이 주소를 설정한다.
 - 4. 노드의 DNS 서버 주소를 설정한다.

● IP 주소 설정 Assigning IP Addresses



DHCP 서버



- 네트워크 관리
 - SNMP(Simple Network Management Protocol)
 은 표준 네트워크 관리 프로토콜로서
 Application Layer에서 구축된다.
 - Manager와 Agent로 구분된다.
 - Manager: 정보를 수집 관리
 - Agent : 모든 노드에 존재하면서 Manager에게 정보 전송
 - 정보:보안,네트워크 사용량,노드간 전송 속도, 노드의 상태, 노드의 타입 (브리지,허브,스위치, 라우터)

● 예) IPTIME, 넷기어, TP-LINK

예) 다나와



■ EFM ipTIME AX2004M 유무선공유기

유무선 / 기가비트 / AX1800(Wi-Fi 6) / 최고무선속도: 1201Mbps / 라우터형 / 전원롭러그형 / 미디어텍 MT7621 / 듀얼 코어 / 880 MHz 이상 / RAM: 256MB / FLASH: 128MB / WAN: 1포트(기가비트) / LAN: 4포트(기가비트) / USB 3.0: 1개 / 듀얼 밴드 / 안테나: 4개 / Mesh / MU-MIMO / IPTV 지원 / DDNS / DLNA / WOL / 모바일 관리 더를 / VPN / QoS / 발포및 / 멀티 SSID / 모바일 비 / OFDMA / 컨트롤러 / 무선 에이전트 / 유선 에이전트 / 무상 2년

관련기사 와이파이6 시대를 저렴하게 대비해보자,EFM ipTIME AX2004M 유무선공 유기

사용기 가성비 넘치는 기가와이파이 공유기 ipTIME AX2004M

등록월 2021,02 | 상품의견 74건 | 관심상품



☑ EFM ipTIME A3004T 유무선공유기

유모선 / 기가비트 / AC1300(Wi-Fi 5) / 최고무선속도: 867Mbps / 라우터형 / 전원플러그형 / 미디어텍 MT7621 / 듀얼 코머 / 880 MHz / RAM: 256MB / FLASH: 128MB / WAN: 1포트(기가비트) / LAN: 4포트(기가비트) / USB 3.0: 1개 / 듀얼 밴드 / 안테나: 4개 / Mesh / MU-MIMO / IPTV 지원 / DDNS / DLNA / WOL / 모바일 관리 어를 / VPN / QoS / 발포밍 / 멀티 SSID / 모바일 UI / 컨트롤러 / 무선 에이전트 / 유선 에이전트 / 무상 2년

관련기사 [넷알못 사전] 'VPN'이 무엇인가요?

사용기 가정용 와이파이 공유기 ipTIME 아이피타임 A3004T

등록월 2021,01 | 상품의견 117건 | 브랜드로그 | 관심상품



ASUS RT-AX56U 유무선공유기

유무선 / 기가비트 / AX1800(Wi-Fi 6) / 최고무선속도: 1201Mbps / 라우터형 / 전원물러그형 / 브로드컴 BCM6755 / 쿼드 코어 / 1,5 GHz / RAM: 512MB / FLASH: 256MB / WAN: 1포트(기가비트) / LAN: 4포트(기가비트) / USB 3,0: 1개 / USB 2,0: 1개 / 듀얼 밴드 / 안테나: 2개 / Mesh / MU-MIMO / IPV6 / IPTV 지원 / DDNS / DLNA / WOL / 모바일 관리 어플 / YPN / QoS / 자동 QoS / 발포및 / 멀티 SSID / 모바일 내 / OFDMA / 자녀보호기능 / 컨트롤러 / 무선 에이전트 / 유선 에이전트 / 무상 3년 / TWT

기획전 공유기 구매가이드

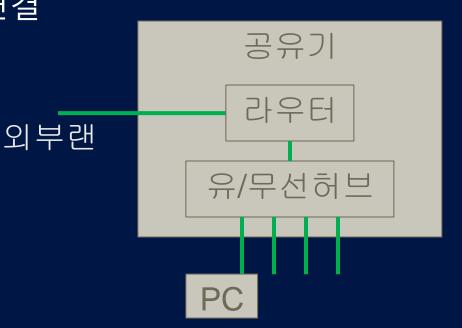
88,000원 + 404본 -

65,900원 🛨 688몰 🗌

■ 오늘 그만 보기

141,000원 🛨 293몰 🗌

- 핵심기능
 - Router : 외부 네트워크 연결
 - 외부 전용 연결 포트 존재
 - HUB : 보통 4포트
 - 무선 AP
- 보조기능
 - DHCP
 - 보안 (무선 보안)
 - L3/L4 Switch
 - 편의기능) 포트포워딩, 네트워크 저장장치, 원격 프린트...



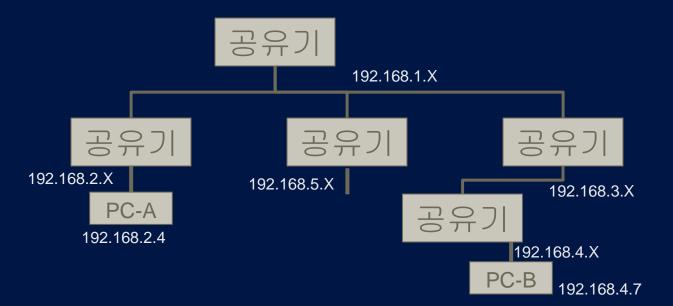
- 공유기 : Router
 - Bridge가 아니다!
 - bridge로 동작하게 할 수도 있다. (대개 리피터로 동작)
 - DHCP끄고, 내부 연결 포트만 사용
 - 내부 연결은 독자적인 LAN으로 연결
 - LAN 주소 할당??? : 표준 주소가 있음
 - 사설망 (Private network)이라는 표준 주소가 있고, 이 주소는 내부적으로만 사용하고 외부에 노출되지 않도록 되어 있다.
 - 목록 : 10.x.x.x, 172.16.x.x ~ 172.31.x.x, 192.168.x.x
 - 따라서 외부에서 공유기 안쪽의 컴퓨터의 접속은 불가능하다.
 - 전세계의 수 많은 192.168.1.5중 어느 것????

- 공유기 : Router : 외부에서 접속
 - 외부에서 접속 가능한 것은 공유기 자체
 - 공유기의 외부 포트가 할당 받은 주소
 - 공유기 관리 메뉴에서 확인 가능



- 공유기: Router: 외부에서 접속
 - 공유기의 외부 IP주소도 사설망일 때??
 - 외부 공유기의 설정 변경: 접근 가능?
 - 또는 외부 도움 필요 (예:사설 DDNS, VPN)
 - 아니면 공유기에서 설정 가능
 - DMZ : 외부에서 오는 접속을 특정 노드에 몰아주기
 - 포트 포워딩: 외부에서 오는 접속을 종류 별로 해당 노드에 연결시키기 (보통 포트번호 사용)

- 공유기 : Router
 - 라우팅 테이블 필요 없음.
 - 모든 패킷이 외부 포트로 나감.
 - 공유기 아래에 공유기? 그 아래에 또 공유기?
 - 라우팅 테이블 기능이 있는 공유기 필요.
 - 실제로는 아래의 공유기들을 그냥 허브로 사용하면 됨 (속도 저하의 주범)



- 공유기 : Router
 - 의부에서 보았을 때 내 주소가 192.168이 아니던데???
 - 접속 시작은 내가 했더라도 밖에 서버에서 데이터를 보내야 함.
 - 이때는 공유기 주소로 보냄
 - 그렇게 하기 위해서 내가 보내는 모든 IP 패킷의 출발지
 IP주소를 공유기 IP주소로 변경.
 - 공유기는 패킷 전달만 하는 것이 아니라 연결도 관리함. 연결된 패킷이 도착할 경우 연결된 NODE로 패킷을 전송 (여기서도 목적지 주소 바꿔치기)

- 공유기 : Router
 - 이 무슨 삽질인가????
 - 전 세계적으로 LAN주소가 모자람
 - 어쩔 수 없이 사용하는 편법
 - 모든 노드의 IP주소 필요 => IP주소(공유기주소) 하나하나를 LAN주소로 사용
 - => IP+포트번호를 LAN주소로 사용 (포트 번호도 바뀌치기)
 - 하지만 이도 한계에 부딪침
 - 공유기 위에 공유기
 - 계속 변하는 외부 IP주소
 - 해결책 : IPv6

- 공유기 : Router : 노드 세팅
 - 노드에서 공유기를 통해 패킷을 외부로 내보내야 한다.
 - 패킷의 목적지가 같은 LAN에 없을 경우 일단 공유기로 보내야 한다.
 - - DHCP에서 알아서 한다.
 - 수동으로 할 수도 있다.

```
□ 명령프롬프트 - cmd

- C:₩Users₩nhjung>ipconfig

Windows IP 구성

이더넷 어댑터 이더넷 4:

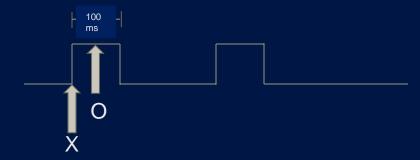
연결별 DNS 접미사. . . : mshome.net
링크-로컬 IPv6 주소 . . . : fe80::20b4:1262:d71e:b998%7
IPv4 주소 . . . . . : 172.18.12.156
서브넷 마스크 . . . . : 255.255.240.0

- 기본 게이트웨이 . . . . : 172.18.0.1
```

- 공유기 : 무선 AP
 - HUB의 연장. 유선 연결과 다를 것 없다.
 - 단지 연결 매체가 전파.
 - 보안 중요 (암호화) => 나중에

숙제 1 설명

- 목표
 - 1 대 1, 단방향 채널 구현하기
- 아이디어 예시
 - 정확한 시간 간격에 맞춰 비트들을 전송한다.
 - 아주 정확하기는 어려우므로 적절한 간격을 사용한다.
 - 8비트 데이터만 전송하면 되므로 오류의 누적이 심하지 않을 것이다.

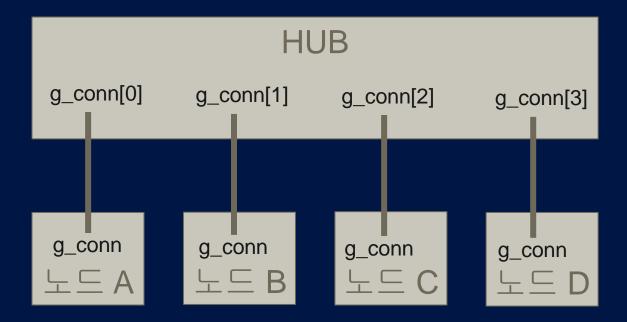


숙제 4 (1/10)

- SWITCHING HUB 구현하기
- 허브 (HUB)와 임의의 4개의 노드 (A, B, C, D) 사이의 통신 구현
 - 허브에는 4개의 NIC가 있고 각각 하나의 노드에 연결되어 있다.
 - 예) node A는 g_conn[0]와 연결
- 샘플 프로그램을 수정하여 임의의 방향의 통신을 구현하라.
 - 예) C -> B, D -> A
 - 허브와 노드 사이에는 충돌이 발생할 수 있다.

숙제 4 (2/10)

• 연결 구조



숙제 4 (3/10)

- 샘플 프로그램 : node.cpp
 - do_node(char node_id): 노드의 동작을 컨트롤 하는 프로그램
 - node_id: 'A', 'B', 'C', 'D' 중의 하나로 노드를 구분한다.
 - do_node_NIC(char node_id, CONN & g_conn) : 노드의 NIC를 컨트롤 하는 프로그램
 - g_conn이 전역 변수가 아니라 매개변수로 들어온다..
 - 샘플에서의 동작
 - do_node(): 명령을 받아서 do_node_NIC에 전달한다.
 - do_node_NIC(): g_conn을 감시하면서 동시에 do_node()에서 전달된 명령을 수행한다.

숙제 4 (4/10)

- 샘플 프로그램 : hub.cpp
 - do_hub(): hub의 동작을 컨트롤 하는 프로그램
 - 실제 구현에서는 NIC사이의 데이터 전송에 전념해야 한다.
 - _ do_hub_NIC0(CONN & g_conn) : hub의 0번 NIC를 컨트롤 하는 프로그램
 - 0번 부터 3번 까지 4개의 함수가 존재한다.
 - 컨트롤해야 하는 NIC를 파라미터로 넘겨 준다.
 - 샘플에서의 동작
 - do_hub(): 명령을 받아서 do_node_NICx에 전달한다.
 - do_hub_NIC0() : g_conn[0]를 감시하면서 동시에 do_hub()에서 전달된 명령을 수행한다.

숙제 4 (5/10)

● 샘플 프로그램 동작

- HUB

- 모든 Port에 연결된 g_conn의 상태를 볼 수 있다.
- 각각의 Port에 연결된 g_conn의 상태를 바꿀 수 있다.
 - 예) A1 => Port A를 True로, C0 => Port C를 False로
- 각각의 Port에 연결된 g_conn의 상태가 바뀌면 알려 준다.

NODE

- 연결된 g_conn의 상태를 볼 수 있다.
- 연결된 g_conn의 상태를 바꿀 수 있다.
- g_conn의 상태가 바뀌면 알려 준다.

숙제 4 (6/10)

- 필수 구현 기능
 - 메시지 전송
 - 문자열을 원하는 노드에 전송한다.
 - 노드가 연결되지 않았을 경우 충돌이 없으므로 전송되었다고 판단한다.
 - 충돌 처리
 - 데이터가 전송 되다가 충돌로 전송이 실패되었을 경우 다시 전송 (숙제 #3에서 구현)
 - 버퍼링
 - HUB의 경우 메시지 전송 중에 새로운 메시지가 도착할 수 있다.
 - 예) A에서 B로 메시지를 2번 전송: 첫번째 메시지를 노드 B로 전송하고 있는데,
 A에서 두번째 메시지를 전송할 수 있다. => 저장해 놓았다가 전송
 - 예) A와 B가 거의 동시에 C에게 메시지를 전소하는 경우 => 나중 메시지를 저장했다가 전송
 - 동시전송
 - 예) A에서 B로 전송과 C에서 D로의 전송을 동시에 수행

숙제 4 (7/10)

힌트

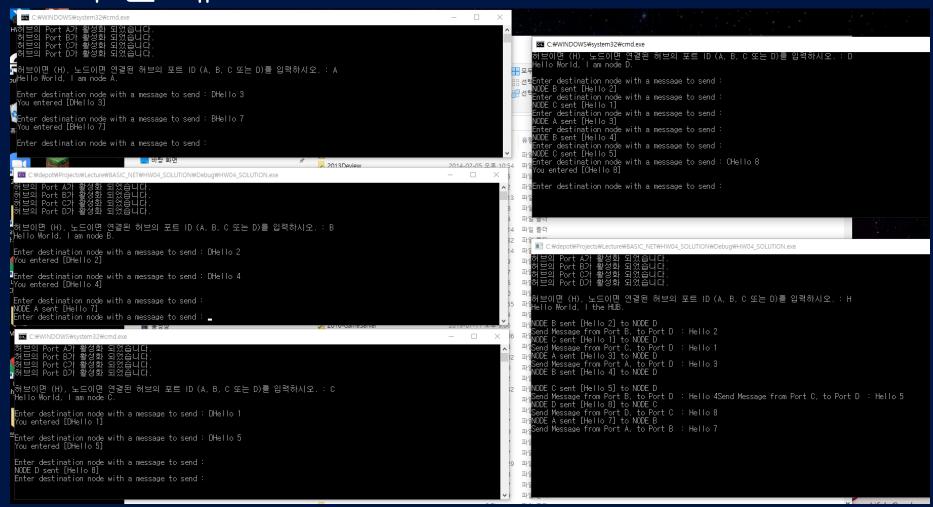
- 메시지 전송 & 충돌 처리
 - HUB와 노드의 연결은 숙제 #3을 사용하면 됨
 - HUB는 받은 메시지를 해당 NIC에 전송하면 됨
 - do_hub()에서 수행, do_hub()이 전송만으로 바빠서 다른기능을 할수 없다. (예:사용자 명령 수행 X)
- 재 전송 & 버퍼링
 - HUB는 보낼 메시지를 전송이 완료될 때 까지 Queue에 보관할 필요가 있음
- 동시 전송
 - NIC가 독립적을 실행되므로 자연스럽게 구현됨
 - 다른 NIC의 데이터를 건드리지 않아야 함.
 - Queue가 NIC마다 따로 존재해야 한다.

숙제 4 (8/10)

- 제출 내용
 - node.cpp, hub.cpp 파일
 - 구현한 방법에 대한 설명
 - 실행 스크린 샷
- 제출 방법
 - eclass에 제출

숙제 4 (9/10)

● 구현 예



숙제 4 (10/10)

- 주의 사항
 - 전송속도가 너무 빠르면 NIC함수에서
 g_conn을 읽을 때 오류가 발생하기 쉬움
 - 특히 이번 과제는 NIC함수를 동시에 여러 개 수행시키므로 오류에 더 취약함.
 - std::queue를 사용한다면 NIC별로 queue를 따로 두고 NIC에서만 접근하거나, 노드나 허브에서만 접근해야 함
 - 여러 개의 동시 실행객체에서 접근하면 Data Race 오류