

3일차

롤 오버 케이블(Rollover Cable)

- 네트워크 장치에 직접 연결되어 설정을 하기 위한 콘솔 케이블

=====

데이터 링크 계층(Data Link Layer)- 2계층

- 네트워크 계층에서 인접한 장치들 간의 신뢰성 있는 통신을 보장한다
- 장치들 간의 전송 오류를 감지하고 데이터 흐름을 조절한다
- MAC 주소를 사용하여 장치를 식별하고 데이터를 올바른 수신자에게만 전송되도록 보장한다.
- 물리계층에서 전달 받은 비트들을 프레임 단위로 구분지어 묶어준다.
- 데이터 단위: Frame
- 장비: 스위치, 브릿지

프레이밍, Framing

- 물리 계층에서 전달 받은 비트를 프레임 단위로 묶어주는 과정

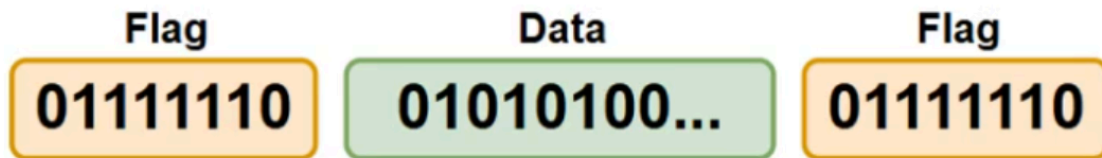
1. Byte Count

- 전송되는 데이터의 앞쪽에 프레임의 크기를 명시하는 방식



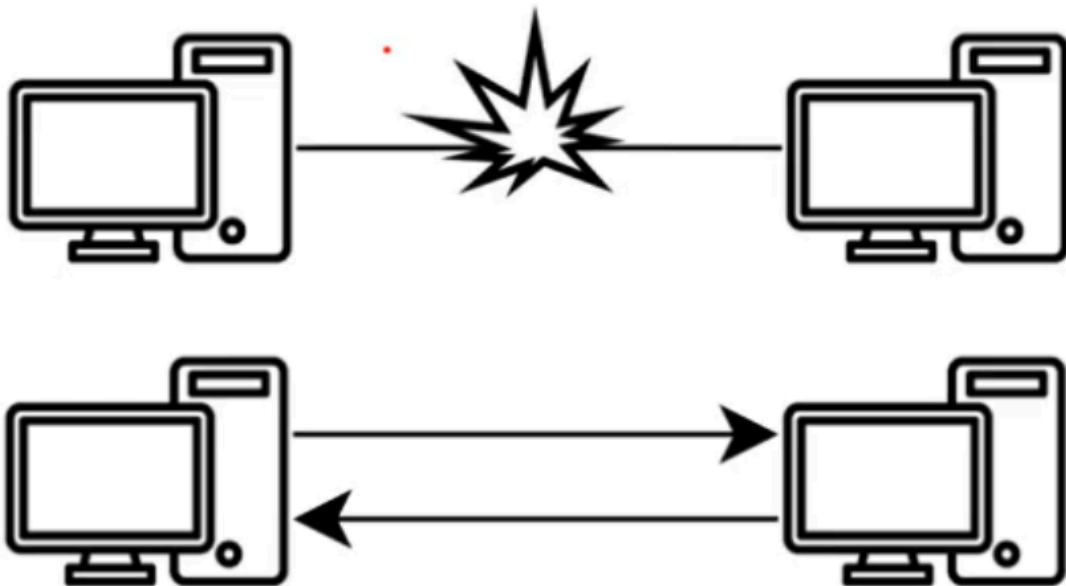
2. Byte Stuffing

- 프레임의 시작과 끝에 특정한 플래그를 삽입해 프레임을 구분하는 방식



회선 제어

- 두 노드 간 신뢰성 있는 통신을 위한 연결을 수립하고 데이터 전송 간의 충돌을 방지하는 제어방식
- 통신 방식 및 충돌 회피 기법이 활용되어 이루어진다.



회선제어 - 통신 방식

1. 단방향(Simplex)

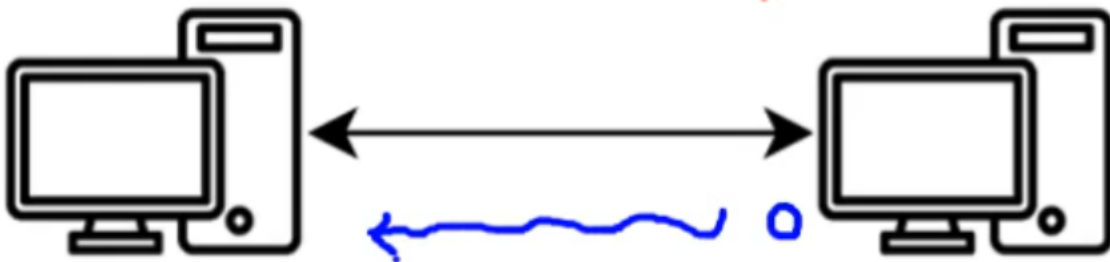
- 한 쪽 장치는 송신만 다른 쪽 장치는 수신만 담당한다

- 데이터가 한 방향으로만 전송된다.



2. 반이중(Half-Duplex)

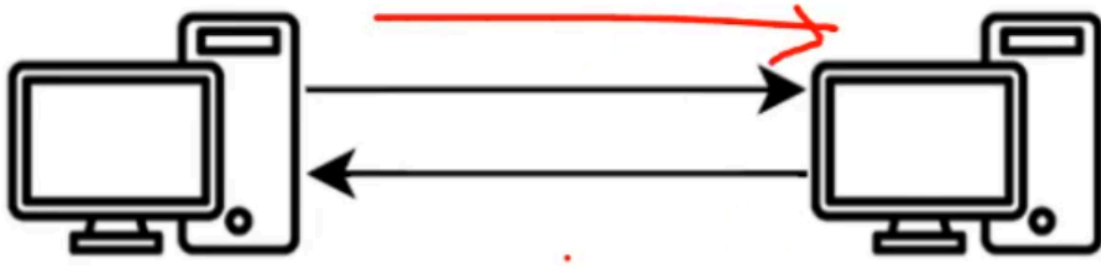
- 데이터가 양 방향으로 전달되지만 동시 송수신은 불가능하다.
- 충돌이 발생할 수 있어서 성능 저하가 일어날 수 있다.



(ex: wifi)

3. 전이중(Full-Duplex)

- 데이터의 양 방향 전송, 동시 송수신이 가능하다
- 충돌이 발생하지 않아 네트워크의 성능이 뛰어나다



(ex: 스위치)

회선제어- ENQ/ACK

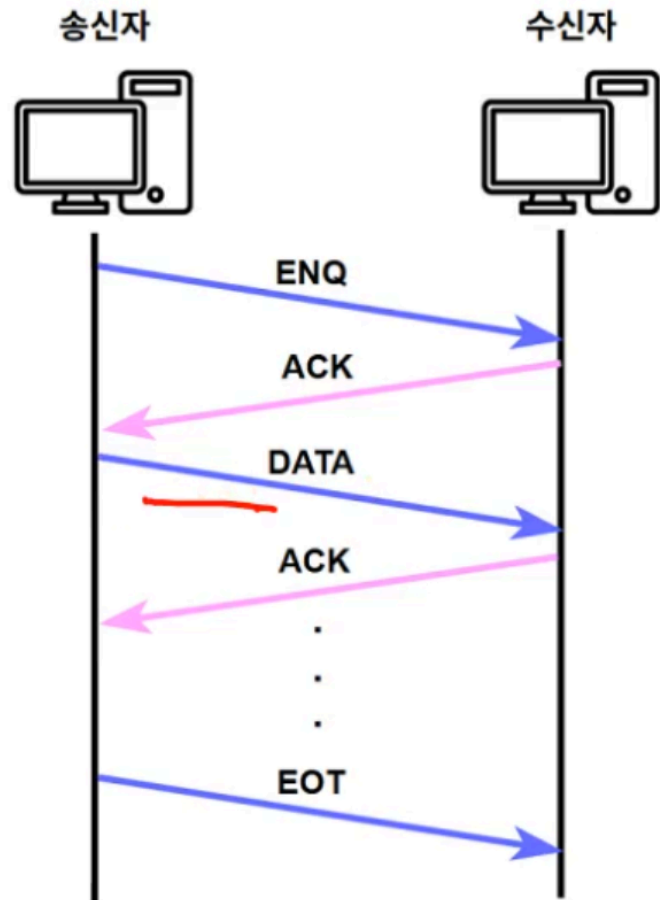
- 두 장치 간의 신뢰성 있는 데이터 전송을 하기 위한 통신 방법
- P2P 통신에서 사용된다.
- 송수신 장치간 ENQ,ACK 신호를 교환하며 데이터 전송이 이루어진다.

ENQ(Enquiry) : 통신 시작 전 수신자에게 통신 준비가 되었는지 물어보는 신호

ACK(Acknowledgment) : 수신 받은 신호에 대한 확인 응답

EOT(End of Transmission) : 데이터 전송 종료를 알리는 신호

ENQ/ACK 방식



회선 제어 - 폴링 기법(Polling)

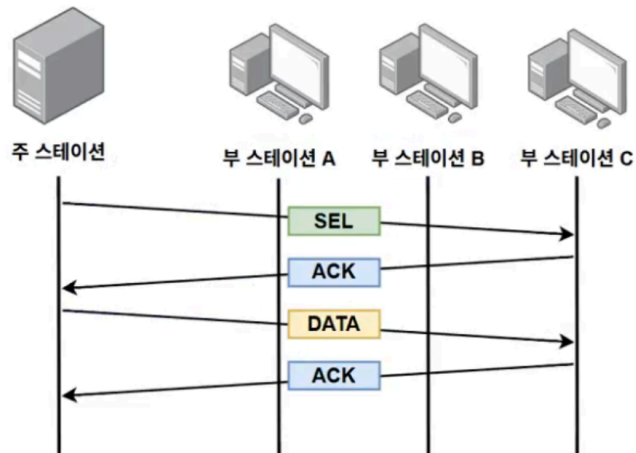
- 주 스테이션이 여러 부 스테이션과 통신할 때 사용되는 회선 제어 기법
- select mode, poll mode 두 개의 모드로 이루어진다.

1. Select Mode

- 주 스테이션이 특정 부 스테이션을 지정하여 데이터를 전송할 때 사용
- 특정 부 스테이션을 지정하기 위한 지정자, 주소 사용

회선제어 - 폴링 기법 (Polling)

1. Select Mode

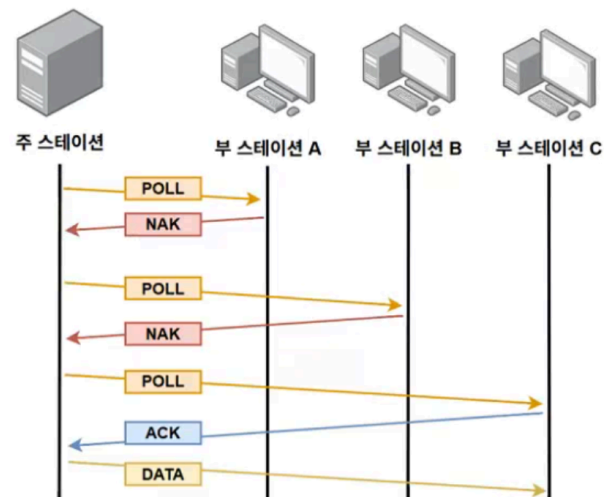


2. Poll Mode

- 주 스테이션이 부 스테이션에게 데이터 전송 여부를 반복적으로 묻고 응답을 받은 경우에만 데이터를 전송하는 기법

회선제어 - 폴링 기법 (Polling)

2. Poll Mode



CSMA/CD(캐리어 신 멀티플 액세스 윗 콜리전 디텍션)

- 반이중 통신을 하는 Ethernet에서 여러 장치가 중앙 장치를 통해 통신할 때 충돌을 감지하고 회피하기 위해 사용하는 기술

CS (Carrier Sense)

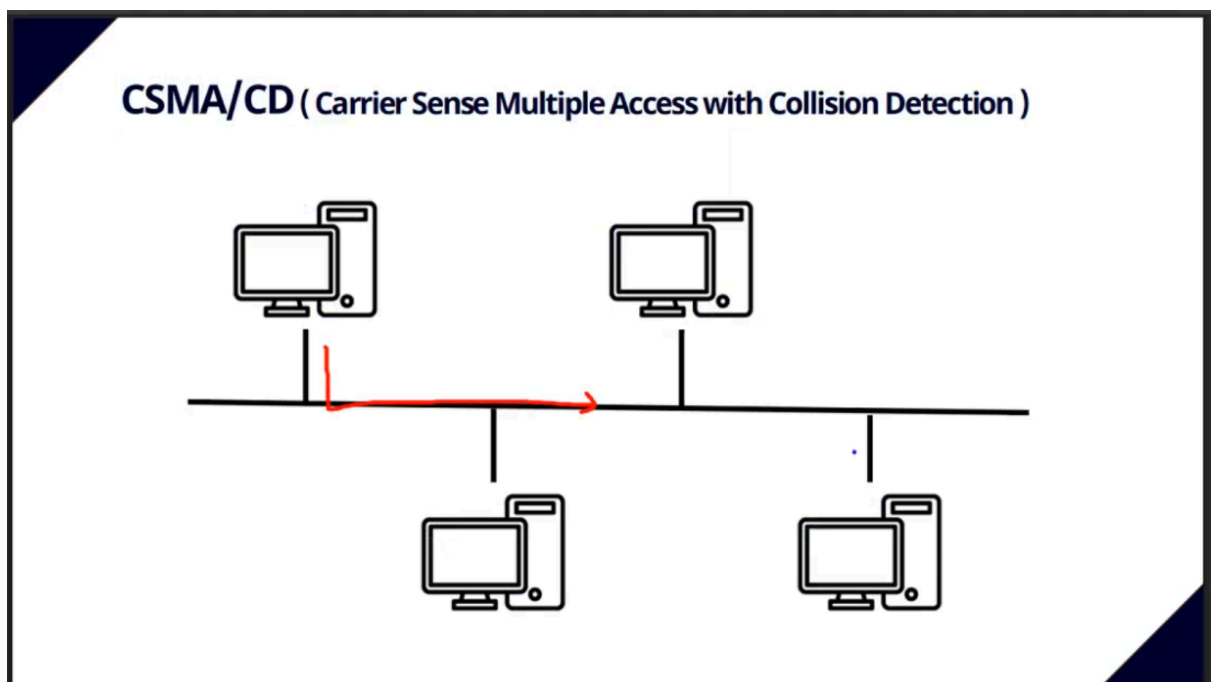
- 장치가 데이터를 전송하기 전에 회선이 사용중인지 검사한다

MA(Multiple Access)

- 여러 장치가 동일한 회선을 공유하여 사용한다

CD(Collision Detection)

- 회선에서 데이터의 충돌이 발생하면 데이터의 전송을 중단한다
그 후 랜덤한 시간을 대기 한 후에 다시 전송을 시도한다.



흐름 제어

- 송신자가 수신자의 처리 능력을 넘지 않도록 데이터 전송 속도 및 전송량을 조절하는 방법

1. stop-and-wait

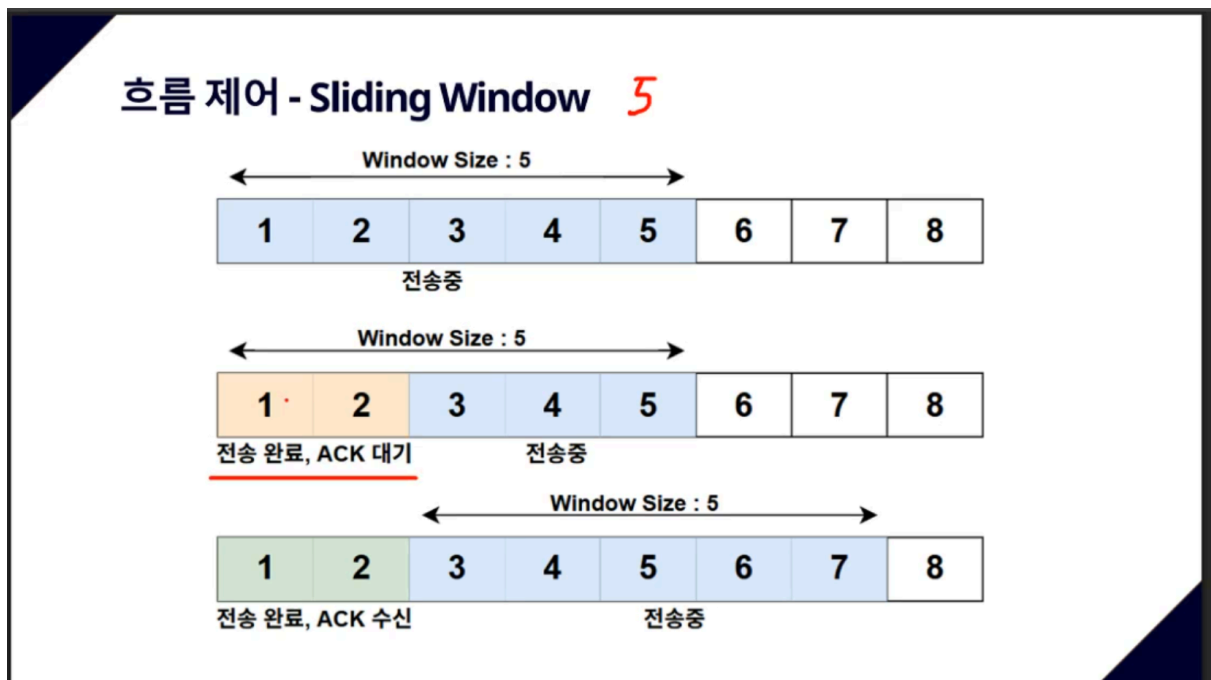
- 송신자가 데이터를 하나 전송한 후에 수신자의 확인 응답 (ACK)를 받은 후 다음 데이터를

전송하는 방법

- 구현이 간단하지만 전송 속도가 느리고 효율이 낮다

2. Sliding Window

- 여러 개의 데이터를 한 번에 전송하되 수신자의 윈도우 크기를 고려하여 전송하는 방법
- 수신 측의 ACK를 받으면 송신 측은 슬라이딩 윈도우를 이동시키며 데이터를 전송한다.



오류제어

- 데이터 전송 시 발생할 수 있는 오류를 감지하고 이를 복구하는 제어 방법
- 오류를 감지하는 작업, 오류를 복구하는 작업으로 나누어져 수행된다.

1. 오류 감지 기법

- 데이터가 전송 중에 손상, 누락되었는지 확인하는 기법

- 원래의 데이터에 오류 감지를 위한 추가 비트를 넣어서 전송하고, 수신 측에서 이를 확인하여 오류 여부를 검사한다.

1-1. 패리티 비트. Parity Bit

- 전송 될 데이터의 마지막 비트 하나를 추가하여 1 비트의 개수를 짝수 혹은 홀수로 맞추는 방법.
- 간단하지만 복수 개의 비트 오류를 감지하기에는 불안정하다.

원래 데이터 : 1010 홀수 패리티: 10101

수신 데이터 1: 10101 수신 데이터 2: 10001(오류) 수신 데이터3 : 00001(오류, 인지못함)

1-2. 체크섬(Check sum)

- 전송 될 데이터의 마지막에 체크섬 값을 추가해 전송하는 기법
- 수신 측에서 수신 받은 데이터와 체크섬 값을 연산하여 오류를 감지한다.
- 4계층에서는 주로 체크섬 사용

1-3. CRC(Cyclic Redundancy Check)

- 생성 다항식을 기반으로 오류 검출을 하는 방식
- 수학적으로 복잡하고 정교한 방식으로 오류를 검출, 강력하다.

2. 오류 복구 기법

- 데이터의 오류가 감지된 경우, 데이터를 원래대로 복구하는 기법

2-1. FEC (Foward Error Correction)

- 송신되는 데이터에 오류 복구를 위한 비트를 추가로 붙여서 보내는 방법
- 해당 비트를 통해 오류를 스스로 수정-복구할 수 있다.
- 재전송이 필요 없지만, 실제 데이터의 전송 효율은 떨어진다.

2-2. ARQ(Automatic Repeat reQuest)

- 수신 측에서 오류가 발생하면, 송신 측에 이를 통보하여 데이터를 재전송 받는 방법
- FEC보다 구현이 간단하지만 오류 발생 시, 지연이 발생한다
- 여러 ARQ 기법이 존재한다.

ARQ

1. Stop-and-Wait ARQ

- 데이터를 하나 전송 후에 ACK를 대기하는 ARQ
- ACK를 받으면 다음 데이터를 전송, 받지 못하면 재전송을 한다.

2. Go-Back-N ARQ

- 데이터 여러 개를 한 번에 전송 한 후 오류가 발생하면 오류가 발생한 데이터부터 모두 재전송을 하는 기법

3. Selective Repeat ARQ

- 데이터 여러 개를 한 번에 전송한 후에 오류가 발생한 데이터만 선택하여 재전송을 하는 기법

이더넷, Ethernet

- LAN 네트워크를 구축할 때 사용되는 표준 기술
- 여러 장치들이 한 네트워크로 연결되어 데이터를 주고 받을 수 있게 해준다
- MAC 주소를 기반으로 여러 개의 장치들을 식별하여 통신한다.

MAC 주소(Media Access Control Address)

- 네트워크 장치에 할당되는 고유한 주소(식별자)
- 네트워크 장치 제조사에 의하여 물리적으로 부여/ 변경 X
- 이더넷에서 각 장치들을 식별하고 정확한 목적지에게만 데이터를 전송할 수 있게 한다.

3A:7F:B2:19:CD:85

MAC 주소의 구조

- 총 48 비트의 값으로 구성되며 편의성을 위해 16진수로 표기된다.
- MAC 주소의 첫 24 비트는 OUI, 뒤 24비트는 UAA로 분류된다.

OUI(Organization Unique Identifier): 네트워크 장치 제조사

UAA(Universally Administered Address): 제조사에 의해 부여된 고유한 값

3A:7F:B2:19:CD:85

OUI

UAA

최초의 MAC 주소를 알아오는 것을 ARP라고 부른다.

Out Layers

Layer7
Layer6
Layer5
Layer4
Layer3
Layer 2: Ethernet II Header 0060.4720.B7E3 >> FFFF.FFFF.FFFF ARP Packet Src. IP: 10.0.0.1, Dest. IP: 10.0.0.3
Layer 1: Port(s): FastEthernet0



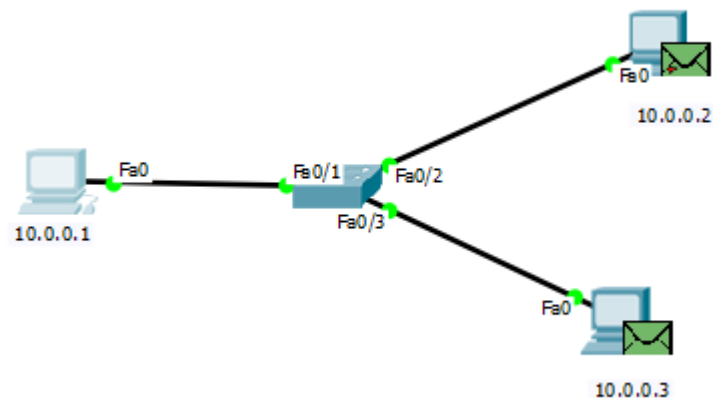
최초에는 맥주소를 모르기 때문에 F 로 채워둔다. 출발지는 호스트 IP이고
목적지는 10.0.0.3

Layers
Layer 2: Ethernet II Header 0060.4720.B7E3 >> FFFF.FFFF.FFFF ARP Packet Src. IP: 10.0.0.1, Dest. IP: 10.0.0.3
Layer 1: Port FastEthernet0/1

Layers
Layer 2: Ethernet II Header 0060.4720.B7E3 >> FFFF.FFFF.FFFF ARP Packet Src. IP: 10.0.0.1, Dest. IP: 10.0.0.3
Layer 1: Port(s): FastEthernet0/2 FastEthernet0/3

1. FastEthernet0/1 receives the frame.

스위치는 맥주소를 모른다. 전부 F로 되어있기 때문에



In Layers

Layer7
Layer6
Layer5
Layer4
Layer3
Layer 2: Ethernet II Header 0060.4720.B7E3 >> FFFF.FFFF.FFFF ARP Packet Src. IP: 10.0.0.1, Dest. IP: 10.0.0.3
Layer 1: Port FastEthernet0

Out Layers

Layer7
Layer6
Layer5
Layer4
Layer3
Layer 2: Ethernet II Header 0003.E4B9.60AC >> 0060.4720.B7E3 ARP Packet Src. IP: 10.0.0.3, Dest. IP: 10.0.0.1
Layer 1: Port(s): FastEthernet0

1. FastEthernet0 receives the frame.

10.0.0.2의 PC는 본인호출이 아니기 때문에 버리고 10.0.0.3은 본인 IP를 호출하였기 때문에 답장을 해야한다. 본인의 맥주소를 담은 답장을.

이렇게 한번 학습하면 다음부터는 이 ARP 과정을 또반복할 필요가 없다.

맥 주소를 알았기 때문이다. 스위치 역시 데이터가 오고가야 주소를 알 수가 있다.