

6장 네트워크보안

Network Security

박종현

서울과학기술대학교 컴퓨터공학과

jhpark1@seoultech.ac.kr

목 차

1. 네트워크의 이해
2. 네트워크 공격과 보안
 - DoS와 DDoS
 - 스니핑 공격
 - 스푸핑 공격
 - 세션 하이재킹 공격
- 3 무선 네트워크 공격과 보안
- 4 방화벽
- 5 침입 탐지 시스템
- 6 침입 방지 시스템

본 교재

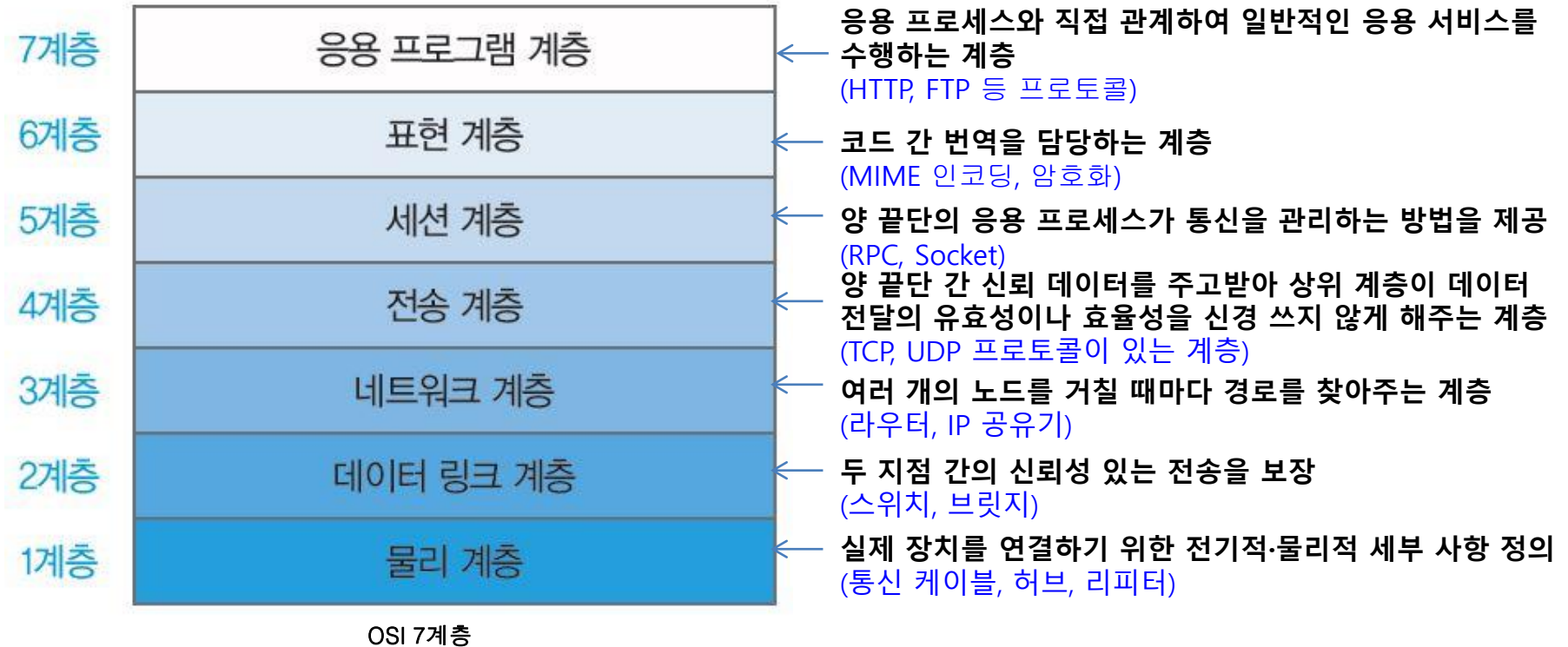
양대일, 정보보안개론(개정3판),
한빛아카데미, 2018

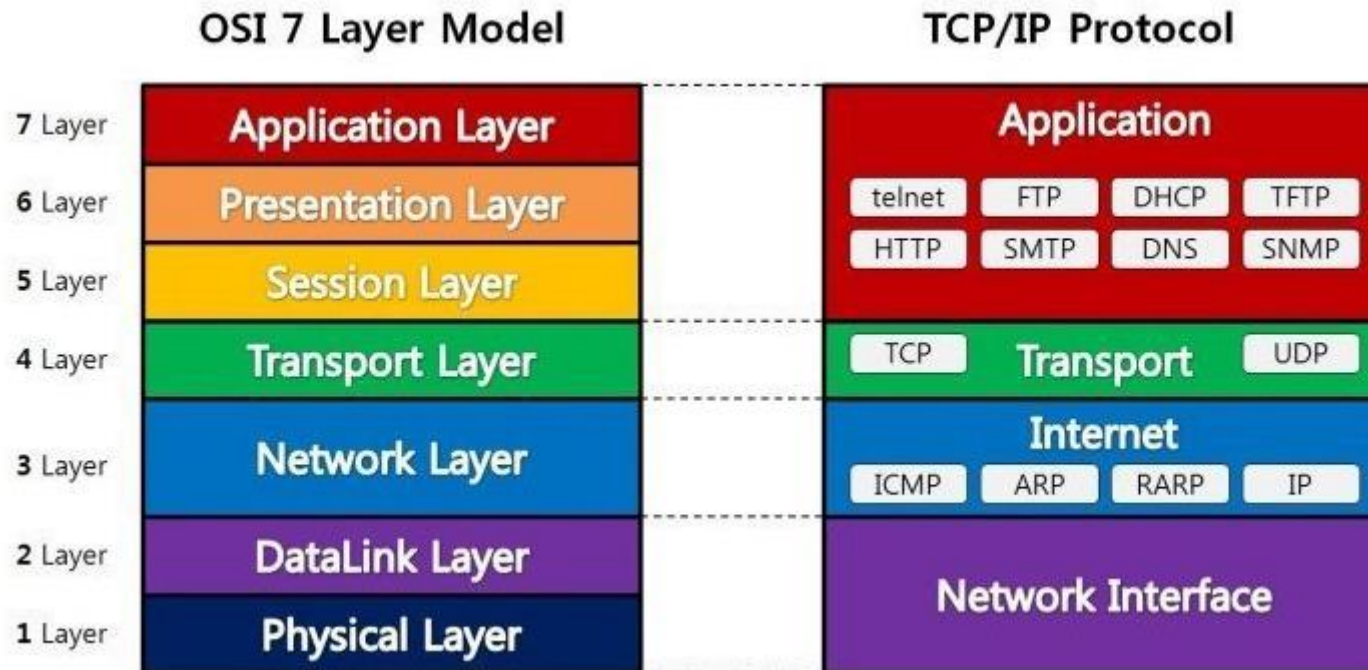
6-1 네트워크의 이해

네트워크의 이해

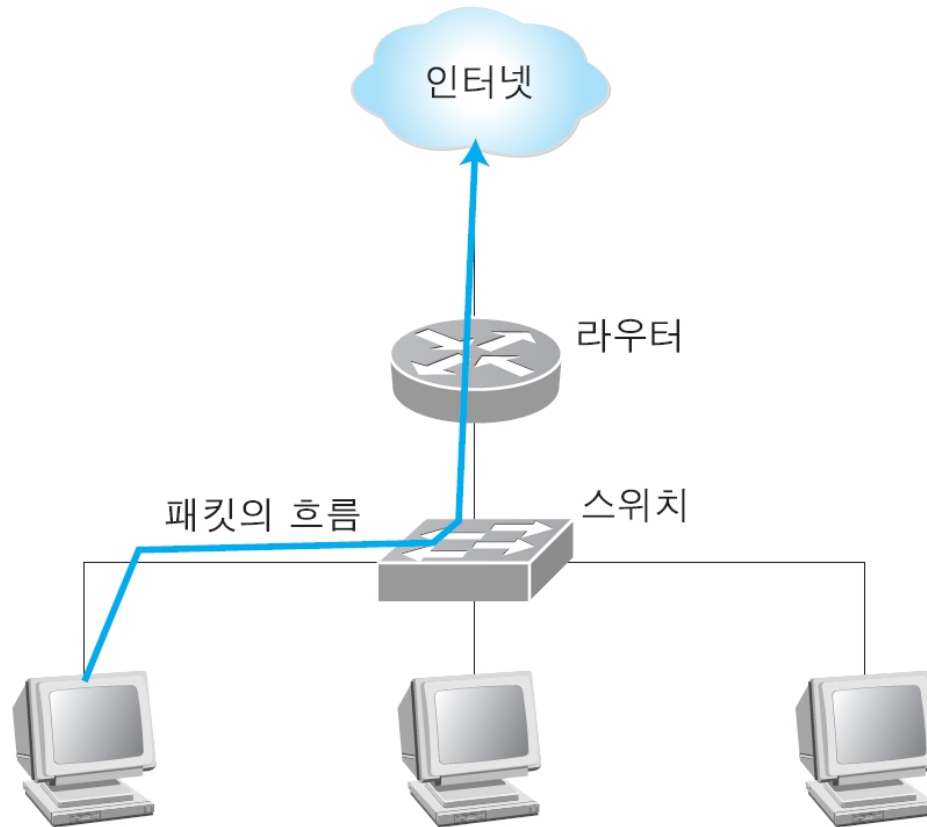
• OSI 7계층

- 국제표준화기구(ISO, International Organization for Standardization)는 다양한 네트워크 간의 호환을 위해 OSI 7계층이라는 표준 네트워크 모델을 만들





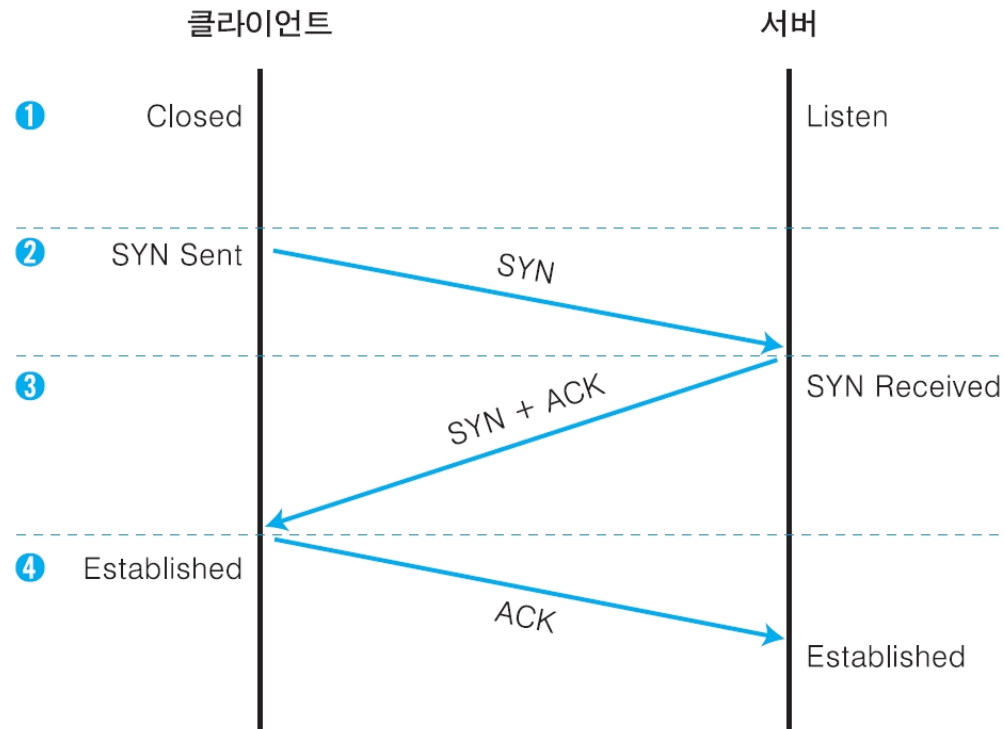
- 2, 3계층에서의 패킷의 흐름



2, 3계층에서의 패킷의 흐름

• 3-웨이 핸드셰이킹 (3-Way Handshaking)

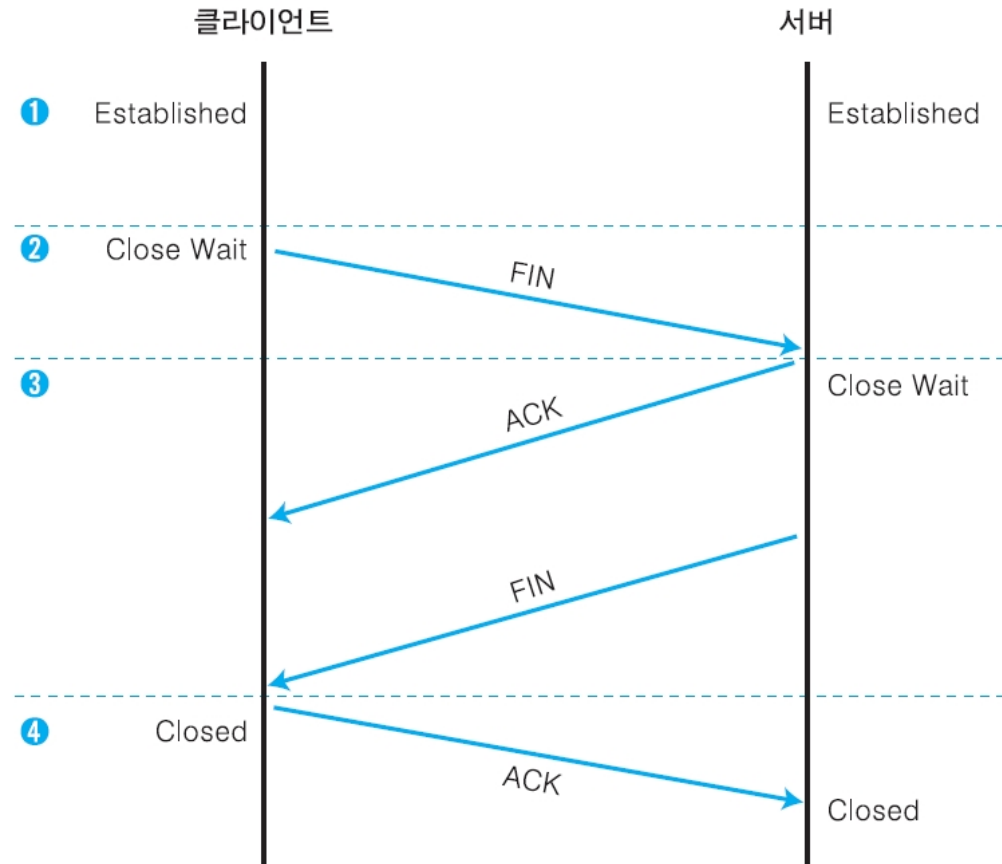
- ① 1단계: 두 시스템이 통신을 하기 전에, 클라이언트는 포트가 닫힌 **Closed** 상태며 서버는 해당 포트에 항상 서비스를 제공할 수 있도록 **Listen** 상태
- ② 2단계: 처음 클라이언트가 통신을 하고자 하면, 임의의 포트 번호가 클라이언트 프로그램에 할당되고 클라이언트는 서버에 연결하고 싶다는 의사 표시로 **Syn Sent** 상태가 됨
- ③ 3단계: 클라이언트의 연결 요청을 받은 서버는 **SYN Received** 상태가 됨. 클라이언트에게 연결을 해도 좋다는 의미로 **SYN+ACK** 패킷을 보냄
- ④ 4단계 : 마지막으로 클라이언트는 연결을 요청한 것에 대한 서버의 응답을 확인했다는 표시로 **ACK** 패킷을 서버에 보냄



TCP에서 연결 설정 과정

• TCP 세션의 종료

- 1 통신을 하는 중에는 클라이언트와 서버 모두 **Established** 상태
- 2 통신을 끊고자 하는 클라이언트가 서버에 **FIN** 패킷을 보냄 이때, 클라이언트는 **Close Wait** 상태가 됨
- 3 서버는 클라이언트의 연결 종료 요청을 확인하고 클라이언트에게 응답으로 **ACK** 패킷을 보냄. 서버도 클라이언트의 연결을 종료하겠다는 의미로 **FIN** 패킷을 보내고 **Close Wait** 상태가 됨
- 4 마지막으로 클라이언트는 연결 종료를 요청한 것에 대한 서버의 응답을 확인했다는 의미로 **ACK** 패킷을 서버에 보냄



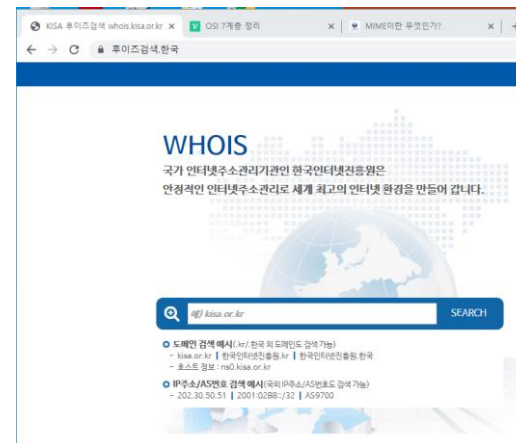
TCP에서 연결 해제 과정

• Whois

국가 인터넷주소(도메인, IP주소/AS번호) 관리기관인 한국인터넷진흥원이 제공하는 인터넷주소의 등록·할당 정보 검색 서비스

• Whois 서버

- 등록, 관리 기관
- 도메인 이름
- 목표 사이트 네트워크 주소와 IP 주소
- 관리자, 기술 관련 정보
- 등록자, 관리자, 기술 관리자
- 레코드 생성 시기와 업데이트 시기
- 주 DNS 서버와 보조 DNS 서버
- IP 주소의 할당 지역 위치
- 관리자 이메일 계정



담당 지역	Whois 서버	담당 지역	Whois 서버
유럽	www ripe net	호주	Whois aunic net
아시아	www arin net	프랑스	www nic fr

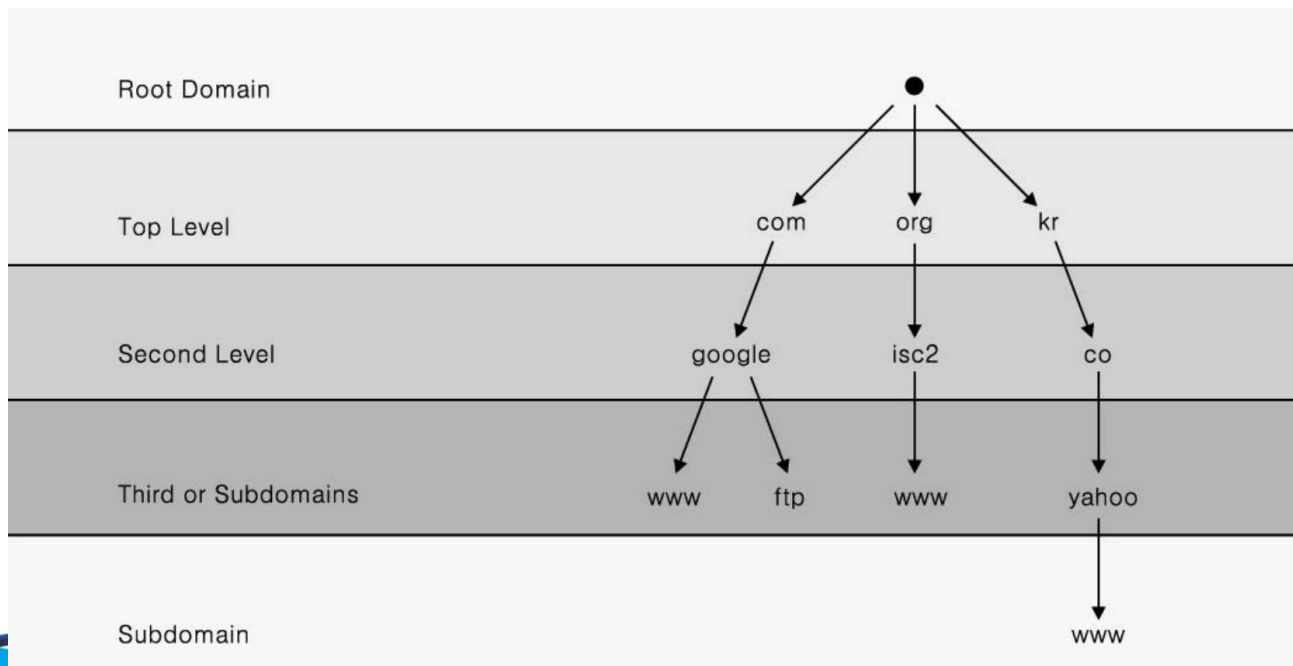
- DNS의 계층 구조

DNS(Domain Name System): 호스트의 도메인 이름을 호스트의 네트워크 주소로 바꾸거나 그 반대의 변환을 수행할 수 있도록 하기 위해 개발 ('전화번호부'에 비유)

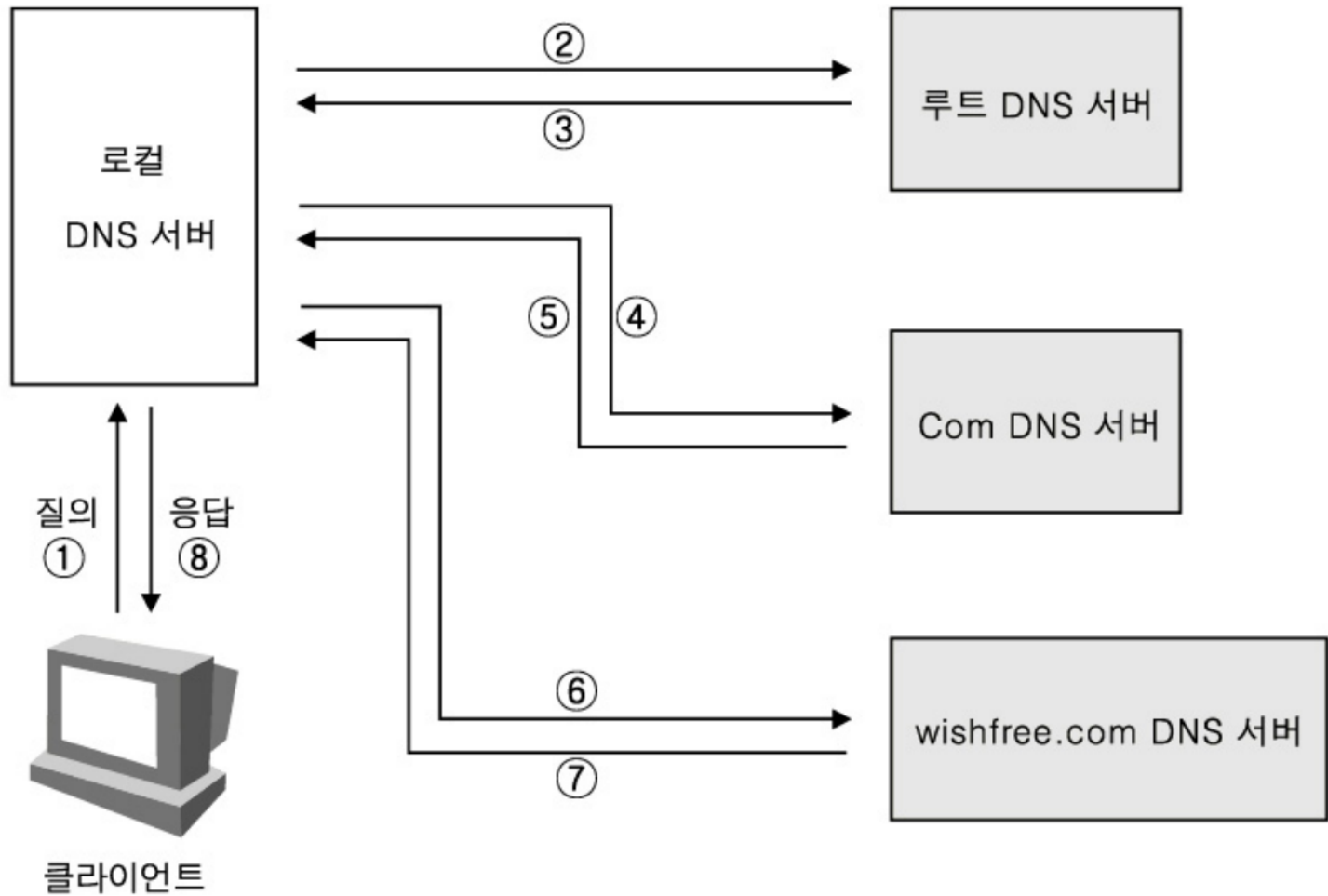
예) www.google.com.

 ↑ ↑ ↑ ↑

 Subdomain Second level Top level Root



- DNS의 서버 이름 해석 과정



- DNS 동작 원리 영상

<https://youtu.be/2ZUxoi7YNgs>

6-2 네트워크 공격과 보안

1. 서비스 거부 공격

- 서비스 거부 공격(Denial Of Service : DOS)

- 공격 대상이 수용할 수 있는 능력 이상의 정보를 제공하거나 초과시켜 동작하지 못하게 하는 공격
- 자원 고갈 공격형, 취약점 공격형으로 분류

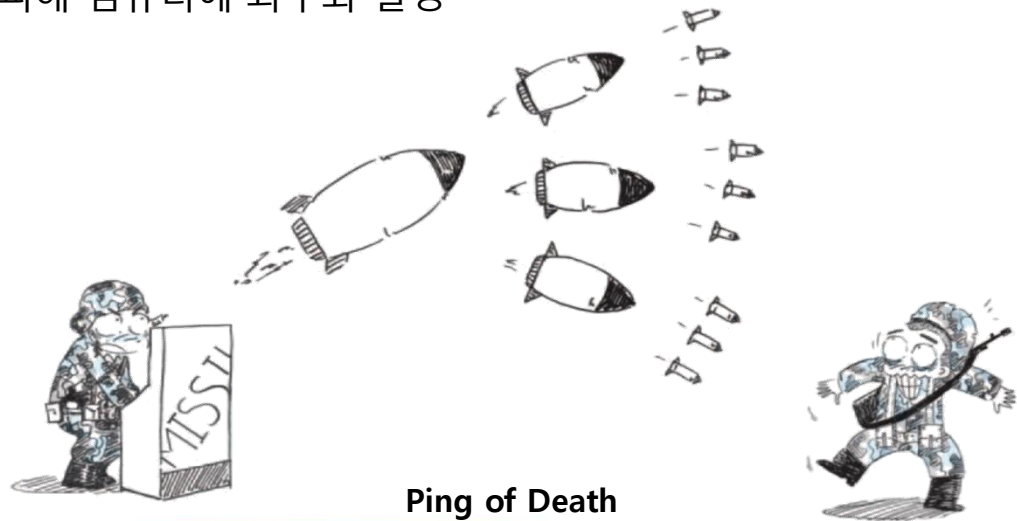


포장마차에서 행해지는 서비스 거부 공격

• 자원 고갈 공격형

– 죽음의 핑 공격(Ping of Death)

- 시스템을 파괴하는 데 가장 흔히 쓰인 초기의 DoS 공격
- 네트워크에서 패킷을 전송하기 적당한 크기로 잘라서 보내는 특성을 이용한 공격
- 네트워크의 연결 상태를 잘게 쪼개져 보내짐. 공격 대상 시스템은 대량의 작은 패킷을 수신하면서 네트워크가 마비됨
- 점검하는 ping 명령을 보낼 때 패킷을 최대한 길게(최대 65,500바이트) 보내면 수백 수천 개의 패킷으로 나누어져 피해 컴퓨터에 과부하 발생



• 자원 고갈 공격형

- SYN 플러딩 공격

- 네트워크에서 서비스를 제공하는 시스템에 걸려있는 사용자 수 제한을 이용한 공격
- 존재하지 않는 클라이언트가 서버별로 한정된 접속 가능 공간에 접속한 것처럼 속여 다른 사용자가 서비스를 제공받지 못하게 함

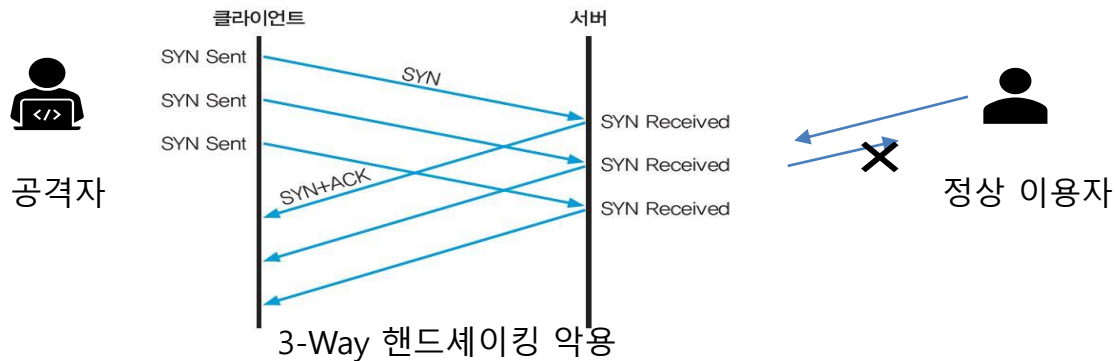


SYN Flooding 공격

• 자원 고갈 공격형

– SYN 플러딩 공격

- TCP의 연결 과정인 3웨이 핸드셰이킹의 문제점을 악용한 공격
 - 마지막에 클라이언트가 서버에 다시 ACK 패킷을 보내야 하는데 보내지 않는다면 ?
 - 서버는 SYN Received 상태로 일정시간 기다려야 함
 - 공격자: 가상의 클라이언트로 위조된 수많은 SYN 패킷을 만들어 서버에 전송
 - ➔ 서버의 가용 접속자 수를 모두 SYN Received 상태로 만들



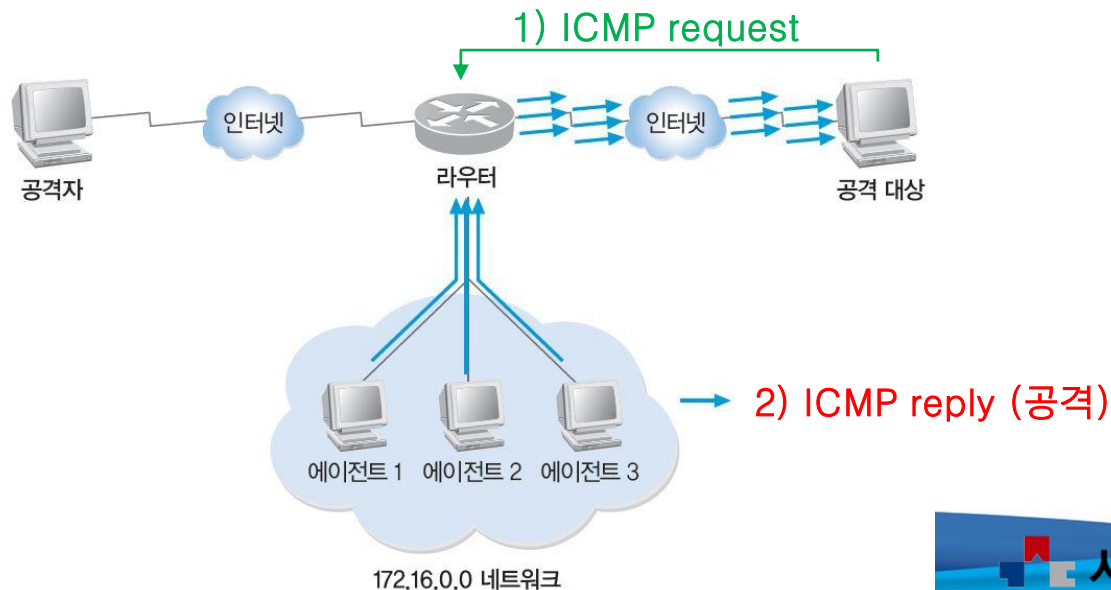
- 공격 대응책은 SYN Received의 대기 시간을 줄이는 것
- 침입 방지 시스템과 같은 보안 시스템으로도 공격을 쉽게 차단할 수 있음

• 자원 고갈 공격형

- 스머프 공격

ICMP(Internet Control Message Protocol, 인터넷 제어 메시지 프로토콜)
네트워크 컴퓨터 위에서 돌아가는 운영체제에서 오류 메시지를
전송받는 데 주로 사용됨

- ICMP 패킷과 네트워크에 존재하는 임의의 시스템으로 패킷을 확장해 서비스 거부 공격을 수행하는 것으로, 네트워크 공격에 많이 사용함
- 다이렉트 브로드캐스트를 악용하는 것으로 공격 방법은 간단함
 - 기본적인 브로드캐스트: 목적지 IP 주소인 255 255 255 255를 가지고 네트워크의 임의의 시스템에 패킷을 보냄
 - 다이렉트 브로드캐스트(direct broadcast): 172.16.0.0 네트워크에 공격자가 브로드캐스트 하기 위해 목적지 IP 주소를 172.16.0.**255** 와 같이 설정하여 패킷을 보냄

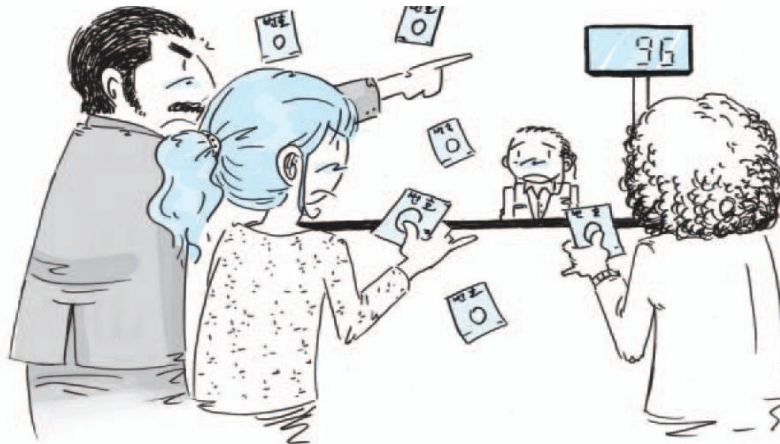


• 취약점 공격형

– Boink, Bonk, TearDrop 공격

- 프로토콜의 오류 제어 로직을 악용해 시스템 자원을 고갈시키는 방식
- TCP 패킷에는 각 패킷이 데이터의 어느 부분을 포함하는지 표시를 위한 시퀀스 넘버가 기록
- 시스템 패킷 재전송, 재조합에 과부하가 걸리도록 시퀀스 넘버를 속이는 공격
- 이러한 공격에 의한 취약점은 패치를 통해 제거하는데 과부하가 걸리거나 계속 반복되는 패킷은 무시하고 버리도록 처리함

1) Boink와 Bonk 공격

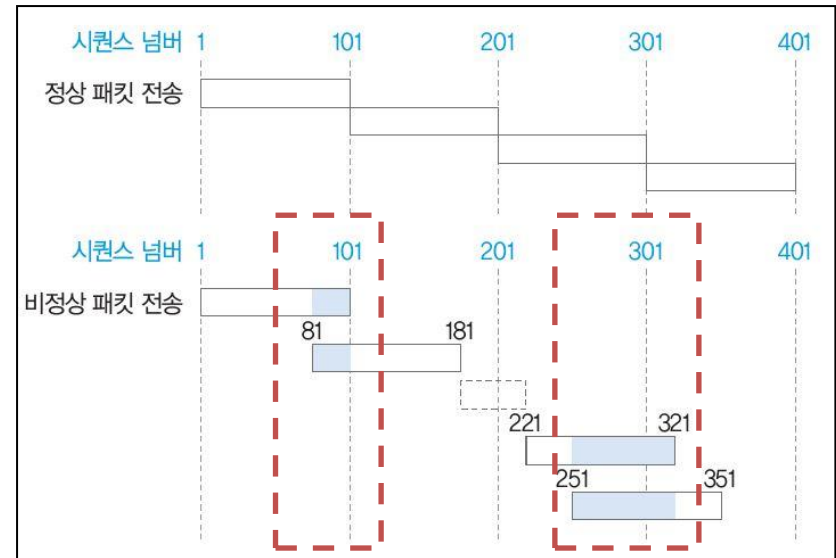


• 취약점 공격형

2) TearDrop 공격

패킷 번호	정상 패킷의 시퀀스 넘버	공격을 위한 패킷의 시퀀스 넘버
1	1~101	1~101
2	101~201	81~181
3	201~301	221~321
4	301~401	251~351

TearDrop 공격시 패킷의 시퀀스 넘버



TearDrop 공격시 패킷의 배치

겹치는 부분이 있으면 패킷의 재조합 불가!

• 취약점 공격형

– Land 공격

- 패킷을 전송할 때 출발지 IP주소와 목적지 IP주소값을 똑같이 만들어서 공격 대상에게 보내는 공격 (조작된 IP주소값은 공격 대상의 IP여야 함)
- Land 공격에 대한 보안 대책도 운영체제의 패치를 통해서 가능
- 방화벽 등과 같은 보안 솔루션에서 패킷의 출발지 주소와 목적지 주소의 적절성을 검증하는 기능을 이용하여 필터링

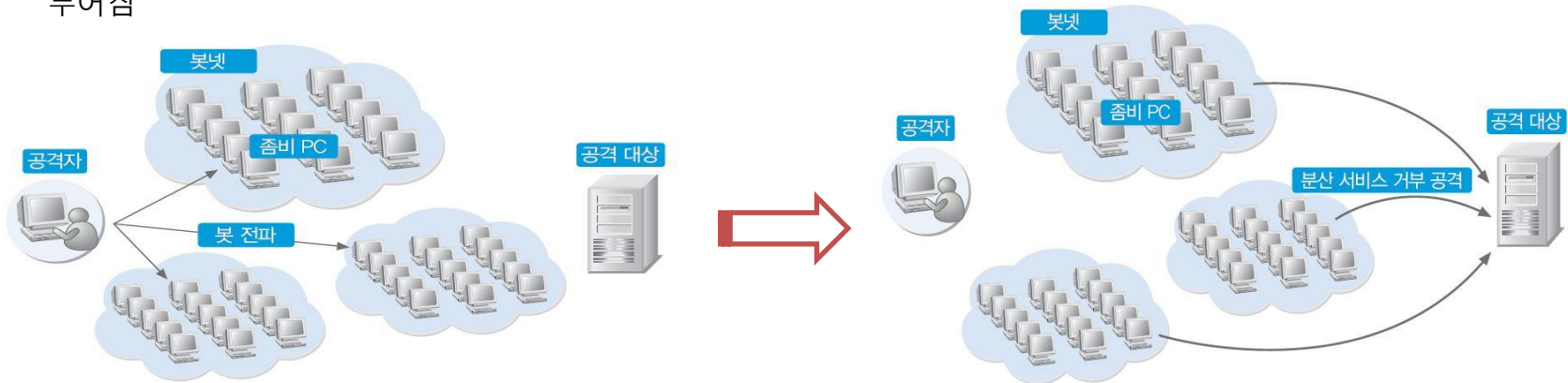


Land 공격

2. 분산 서비스 거부 공격

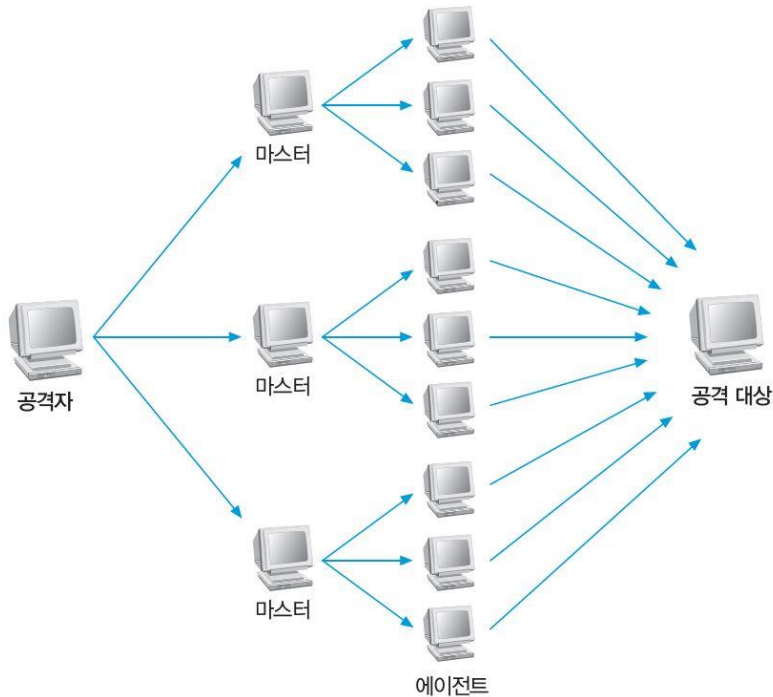
• 분산 서비스 거부 공격(DDOS: Distributed Denial Of Service)

- 공격 대상에 여러 대의 공격자를 분산적으로 배치하여 동시에 DoS를 발생시켜 공격하는 방법
- DoS 공격의 상위 단계
- 최근 발생하는 분산 서비스 거부 공격은 악성 코드와 결합된 형태가 다수
 - ① PC에서 전파가 가능한 형태의 악성 코드 작성
 - ② 사전에 공격 대상과 스케줄을 정한 뒤 미리 작성한 악성 코드에 코딩
 - ③ 인터넷으로 악성 코드 전파하는데 전파 과정에서는 공격이 이루어지지 않도록 잠복
 - 봇넷(botnet): 좀비 PC끼리 형성된 네트워크
 - ④ 공격자가 명령을 내리거나 정해진 스케줄에 따라 일제히 공격을 수행하면 대규모의 분산 서비스 거부 공격이 이루어짐



• 분산 서비스 거부 공격(DDOS)

- 분산 서비스 거부 공격의 기본 구성



- ✓ 공격자(attacker): 공격을 주도하는 해커 컴퓨터
- ✓ 마스터(master): 공격자에게 직접 명령을 받는 시스템으로 여러 대의 에이전트를 관리
- ✓ 핸들러(handler) 프로그램: 마스터 시스템의 역할을 수행하는 프로그램
- ✓ 에이전트(agent): 직접 공격을 가하는 시스템
- ✓ 데몬(daemon) 프로그램: 에이전트 시스템의 역할을 수행하는 프로그램

• DOS/DDOS 탐지 및 보안 방법

- 사이버 대피소 이용 : DDoS 트래픽을 대피소로 우회하여 분석, 차단
- DDoS보안 솔루션 이용 : 서버 접속 사용자를 정상 사용자와 좀비PC 구분 검증
 - ✓ 안랩, 시큐아이, 원스 등 네트워크 보안 기업



KISA 사이버대피소



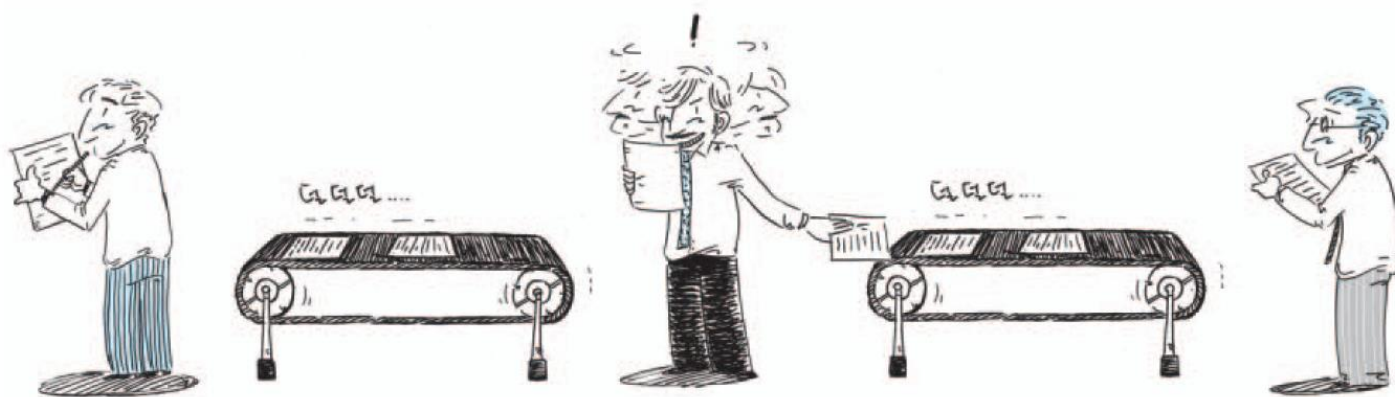
TrusGuard

DDoS 보안 솔루션

3. 스니핑 공격

• 스니핑 공격

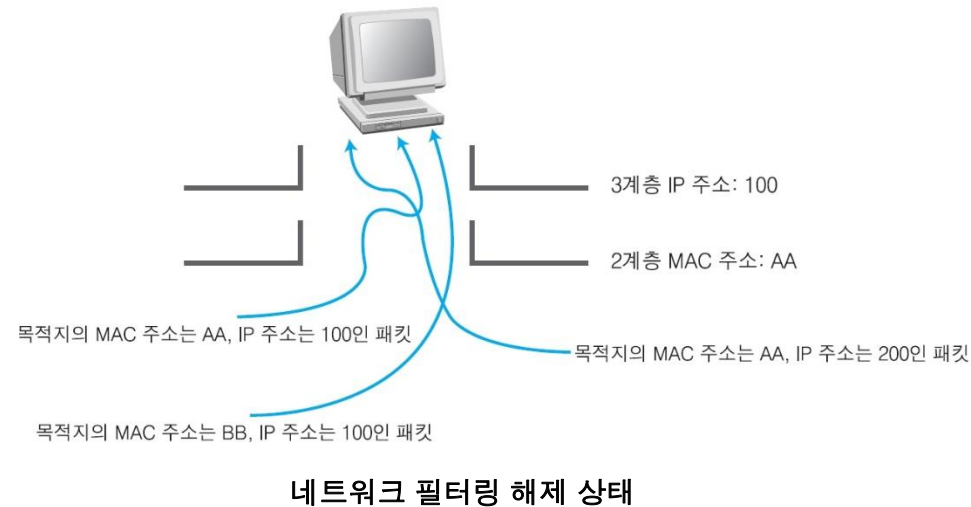
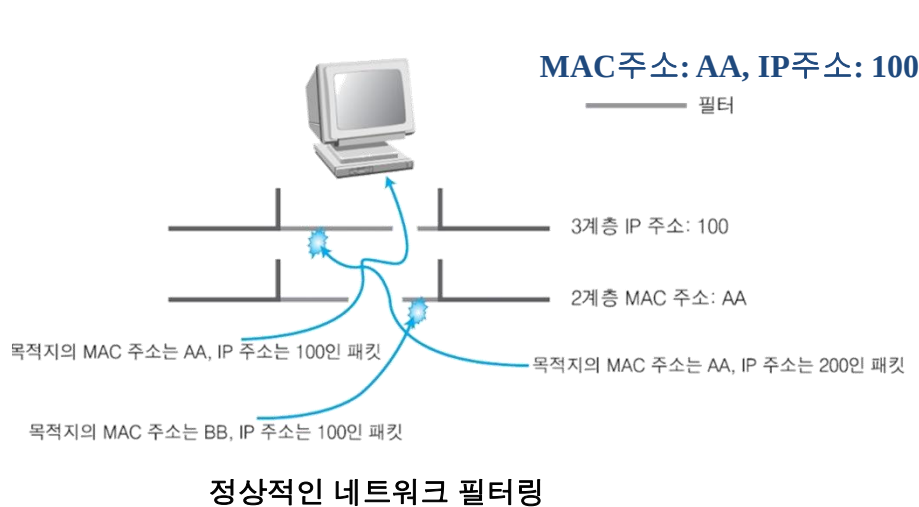
- Sniff : '코를 킁킁거리다'
- 데이터 속에서 정보를 찾는 것으로 공격 시 아무것도 하지 않고 조용히 있음 (수동적 공격)
- 스니핑 공격자는 가리지 말아야 할 정보까지 모두 볼 수 있어야 하므로
랜 카드의 프러미스큐어스(promiscuous) 모드를 이용해 데이터 링크 계층과 네트워크 계층의 정보를 이용한 필터링을 해제함



스니퍼 공격

❖ 스니핑 공격자의 프러미큐어스 모드

- 스니핑을 수행하는 공격자는 자신이 가지지 말아야 할 정보까지 모두 볼 수 있어야 하기 때문에 2계층과 3계층 정보를 이용한 필터링은 방해물임
- 이럴 때 2, 3계층에서의 필터링을 해제 ➔ 랜 카드의 모드를 프러미큐어스 (Promiscuous) 모드



• 스니핑 공격의 종류

– 스위치 재밍 공격

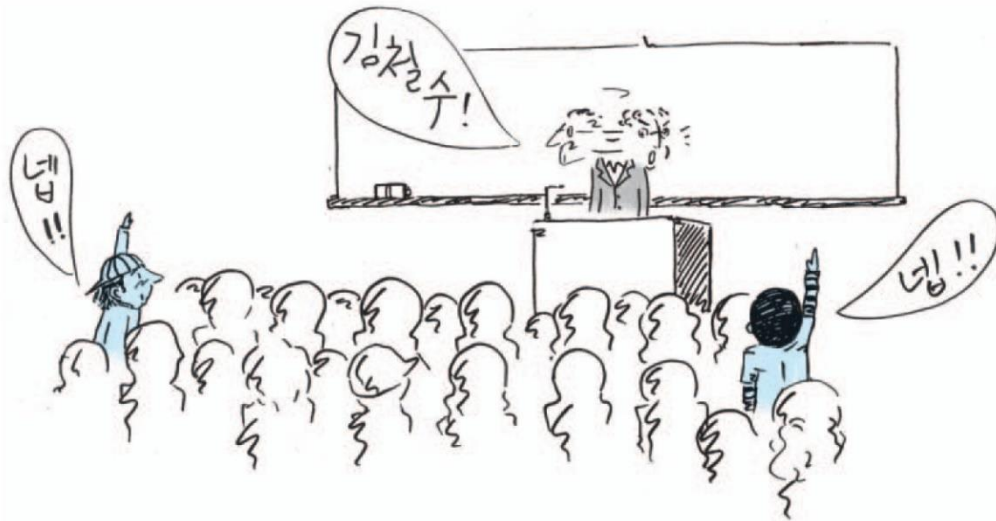
- 스위치가 MAC 주소 테이블을 기반으로 포트에 패킷을 스위칭할 때 정상적인 스위칭 기능을 마비시키는 공격
- MACOF 공격 이라고도 함
- 고가의 스위치는 MAC 테이블의 캐시와 연산자가 쓰는 캐시가 독립적으로 나뉘어 있어 스위치 재밍 공격이 통하지 않음

– SPAN 포트 태핑 공격

- 스위치의 포트 미러링(port mirroring) 기능을 이용한 공격
- 포트 미러링: 각 포트에 전송되는 데이터를 미러링하는 포트에도 똑같이 보내는 것으로 침입 탐지 시스템이나 네트워크 모니터링 또는 로그 시스템을 설치할 때 많이 사용

- 스니핑 공격의 탐지

- 자신의 이름이 아닌데도 아무 이름에나 받아들여 대답하다가 교수님께 걸리는 프리미엄 스쿼어스 모드의 학생



대출이 들키는 상황

• 스니핑 공격의 탐지

- ping을 이용한 스니퍼 탐지
 - 의심이 가는 호스트에 네트워크에 존재하지 않는 MAC 주소를 위장해서 ping을 보내면 스니퍼 탐지 가능
 - 존재하지 않는 MAC 주소를 사용했으므로 스니핑을 하지 않는 호스트라면 ping request를 볼 수 없는 것이 정상이기 때문
- ARP를 이용한 스니퍼 탐지
 - 위조된 ARP request를 보냈을 때 ARP response가 오면 프러미스큐어스 모드로 설정된 것이므로 탐지 가능
- DNS를 이용한 스니퍼 탐지
 - 일반적인 스니핑 프로그램은 스니핑한 시스템의 IP 주소에 DNS의 이름 해석 과정인 Reverse-DNS lookup을 수행함
 - 대상 네트워크로 ping sweep를 보내고 들어오는 Reverse-DNS lookup을 감시하면 스니퍼 탐지 가능

– 유인을 이용한 스니퍼 탐지

- 가짜 아이디와 패스워드를 네트워크에 계속 뿌려서 공격자가 이를 이용해 접속을 시도하면 스니퍼 탐지 가능

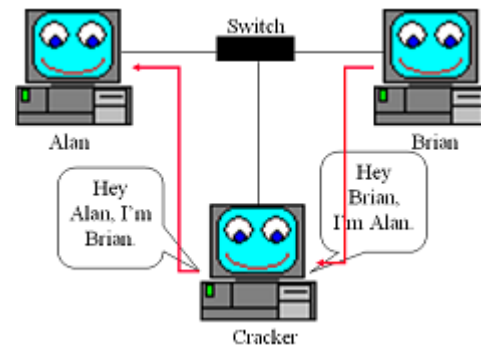
– ARP watch를 이용한 스니퍼 탐지

- ARP watch는 MAC 주소와 IP 주소의 매칭 값을 초기에 저장하고 ARP 트래픽을 모니터링하여 이를 변하게 하는 패킷이 탐지되면 알려주는 툴
- 대부분의 공격 기법은 위조된 ARP를 사용하기 때문에 쉽게 탐지 가능

4. 스푸핑 공격

- 스푸핑 공격

- Spoof : '속이기'
- 외부의 악의적 공격자가 웹사이트를 구성하여 사용자 방문을 유도, TCP/IP 구조적 결함을 이용하여 사용자 시스템 권한을 획득한 뒤, 정보를 빼가는 공격



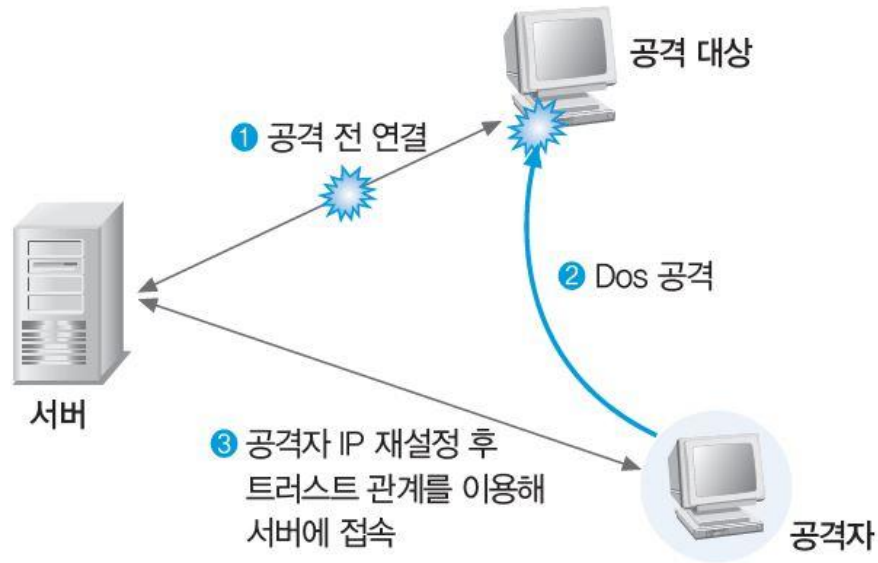
- ARP 스푸핑 공격

- ARP 스푸핑은 MAC 주소를 속이는 것
- 로컬에서 통신하는 서버와 클라이언트의 IP 주소에 대한 데이터 링크 계층의 MAC 주소를 공격자의 MAC 주소로 속여
 - 클라이언트에서 서버로 가는 패킷이나 서버에서 클라이언트로 가는 패킷이 공격자에게 향하게 하여 랜의 통신 흐름을 왜곡하는 공격
- 현재 인지하는 IP와 해당 IP를 가진 시스템의 MAC 주소 목록 확인 가능

➔ ARP 테이블

• IP 스푸핑 공격

- 트러스트 관계(신뢰 관계)를 맺고 있는 서버와 클라이언트를 확인한 후
- 클라이언트에 서비스 거부 공격을 하여 연결을 끊은 뒤
- 클라이언트의 IP 주소를 확보한 공격자는 실제 클라이언트처럼 패스워드 없이 서버에 접근



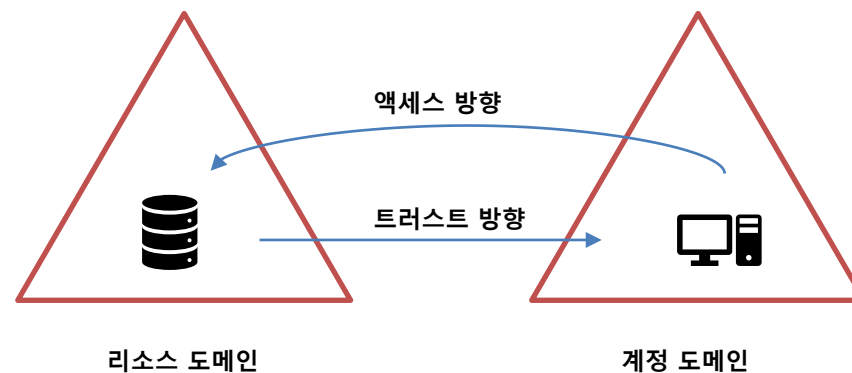
[IP 스푸핑을 이용한 서버 접근]

❖ 트러스트에 대한 이해

- 트러스트는 도메인 사이에 설정되는 신뢰 관계
- 서버에 미리 정보가 기록된 클라이언트가 접근하면 아이디와 패스워드 입력 없이 로그인을 허락하는 인증법
- 사용자가 다른 도메인 자원을 사용할 수 있도록 함

• 트러스트의 방향성

- 단방향 : 트러스트 방향이 일방적으로 설정된 경우
- 양방향 : 두 개의 도메인이 서로 상대방 도메인에 대해 트러스트를 준 경우

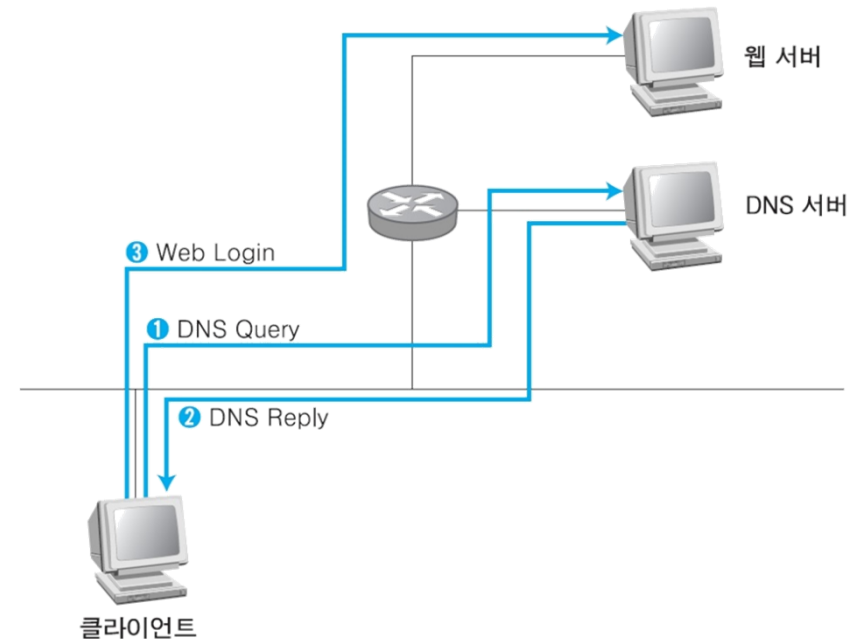


• DNS 스푸핑 공격

- 실제 DNS 서버보다 빨리 DNS response 패킷을 보내어 공격 대상이 잘못된 IP 주소로 웹 접속을 하도록 유도하는 공격
- DNS 스푸핑 공격을 막으려면 중요 서버에 대해 DNS query를 보내지 않으면 되는 데이터를 위해서는 중요 접속 서버의 URL에 대한 IP를 hosts 파일에 등록해야 함
- 모든 서버의 IP를 등록하는 것은 무리이므로 모든 서버의 DNS 스푸핑을 막기는 어려움
- DNS Cache Poisoning 공격, DNS 서버 변조 공격, 도메인 서버 변조 공격 등

• 정상적인 DNS

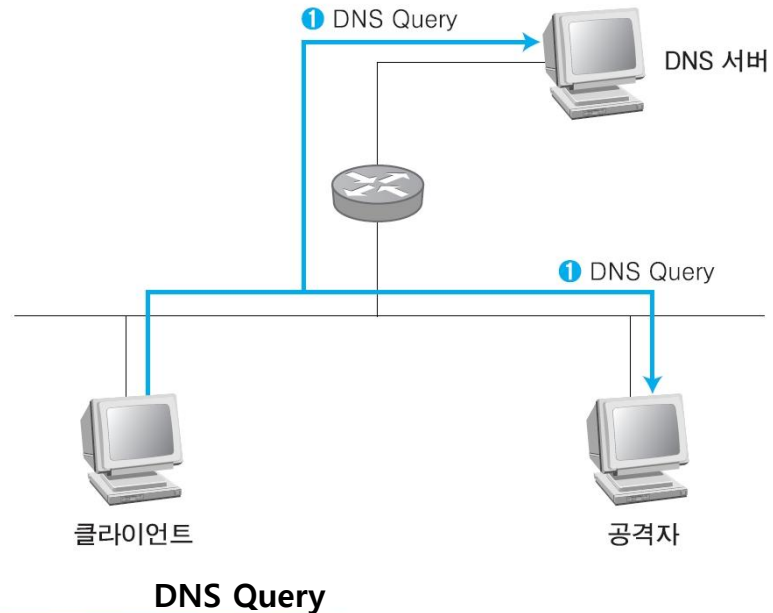
- ① 클라이언트가 DNS 서버에게 접속하고자 하는 IP 주소(www wishfree com과 같은 도메인 이름)를 물어봄 (패킷은 DNS Query)
- ② DNS 서버가 해당 도메인 이름에 대 한 IP 주소를 클라이언트에게 보내줌
- ③ 클라이언트가 받은 IP 주소를 바탕으로 웹 서버를 찾아감



정상적인 DNS 서비스

• DNS 공격

- ① 클라이언트가 DNS 서버로 DNS Query 패킷을 보내는 것을 확인
 - 스위칭 환경일 경우에는 클라이언트 DNS Query 패킷을 보내면 이를 받아야 하므로 ARP 스누핑과 같은 선행 작업이 필요함
 - 만약 허브를 쓰고 있다면 모든 패킷이 자신에게도 전달되므로 클라이언트가 DNS Query 패킷을 보내는 것을 자연스럽게 확인할 수 있음



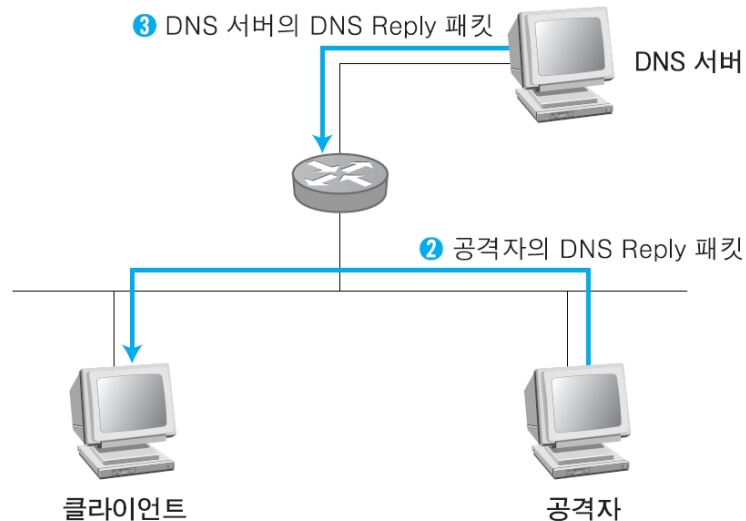
• DNS 공격

② 공격자는 로컬에 존재하므로 DNS 서버보다 지리적으로 가까움

따라서 DNS 서버가 올바른 DNS Response 패킷을 보내주기 전에 클라이언트에 게 **위조된 DNS Response 패킷을 보낼 수 있음**

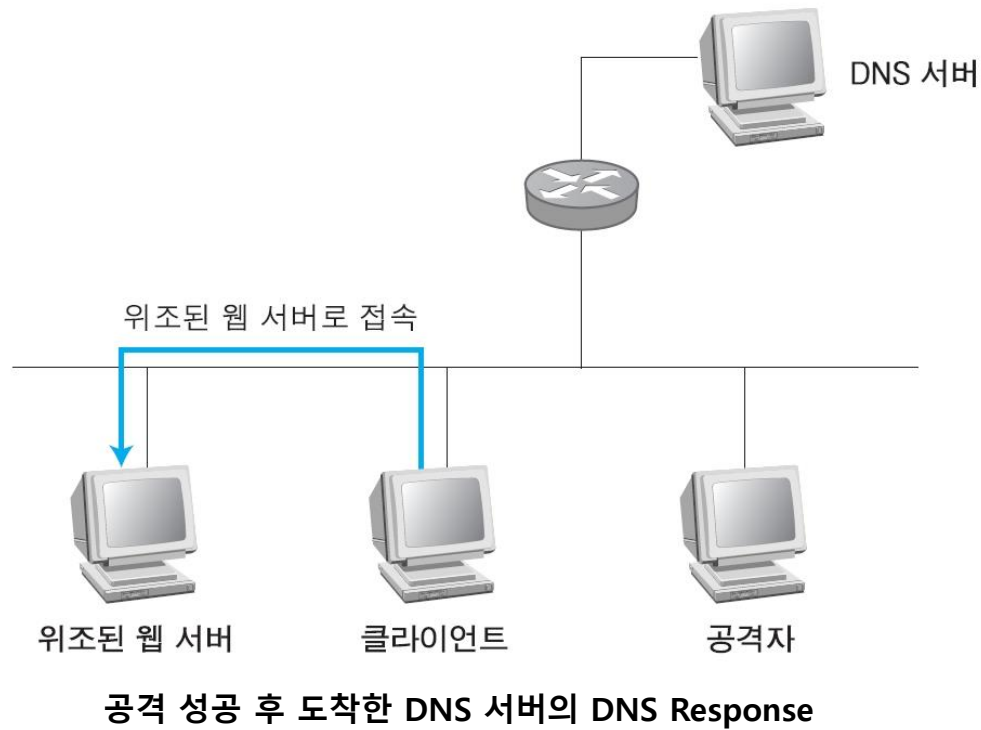
② 클라이언트는 공격자가 보낸 DNS Response 패킷을 올바른 패킷으로 인식하고, 웹에 접속

- 지리적으로 멀리 떨어져 있는 DNS 서버가 보낸 DNS Response 패킷은 **버림**



공격자와 DNS 서버의 DNS Response

- DNS 공격 결과



- DNS 스푸핑 공격에 대한 대응책

- hosts 파일에는 주요 URL과 IP 정보가 등록

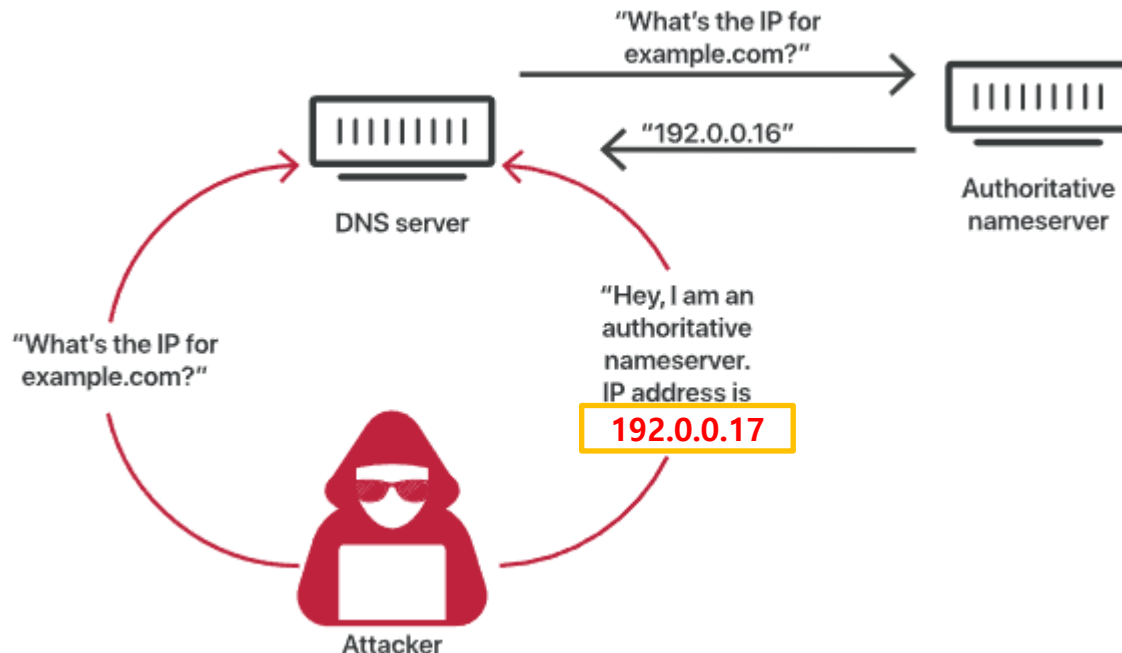
127 0 0 1	localhost
200 200 200 123	www wishfree com
201 202 203 204	www sysweaver com

- **DNS Cache Poisoning (캐시 오염)**

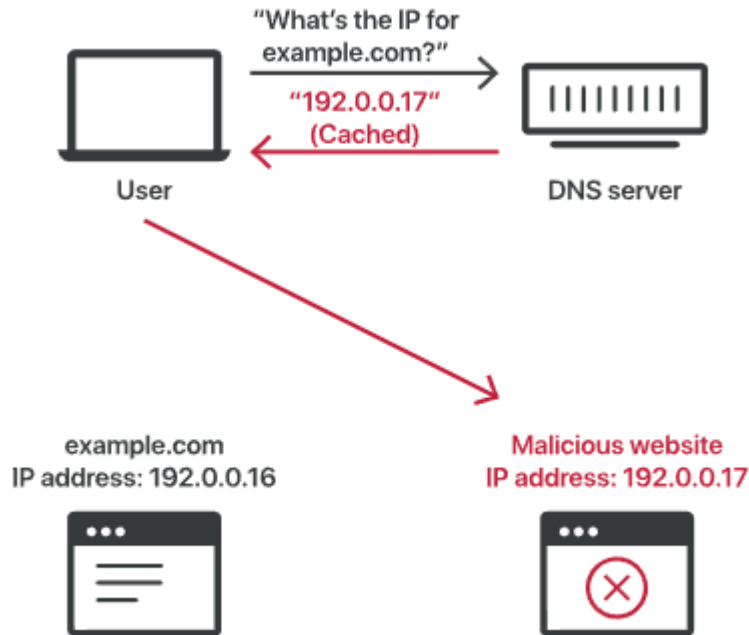
- DNS의 Resolver 캐시에 변조된 주소를 주입해 사용자가 웹페이지 접속 시 공격자가 의도한 페이지로 접속을 유도하는 주소 변조 공격

- **DNS 캐시 악성 침입 프로세스**

- 공격자는 DNS 이름 서버를 가장하여 DNS 확인자에 요청을 보낸 후,
- DNS 확인자가 이름 서버를 쿼리할 때 응답을 위조하여 DNS 캐시를 감염시킴



- 악성 침입된 DNS 캐시

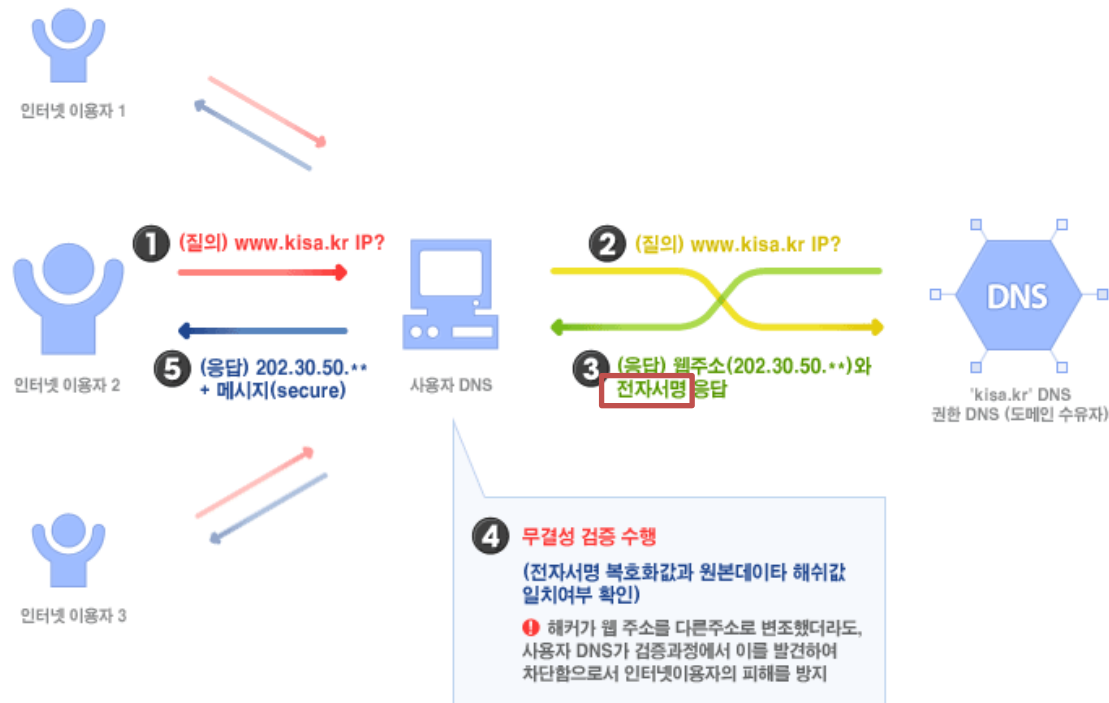


- DNS Cache Poisoning 공격의 대응

= => DNSSEC(DNS Security Extension)

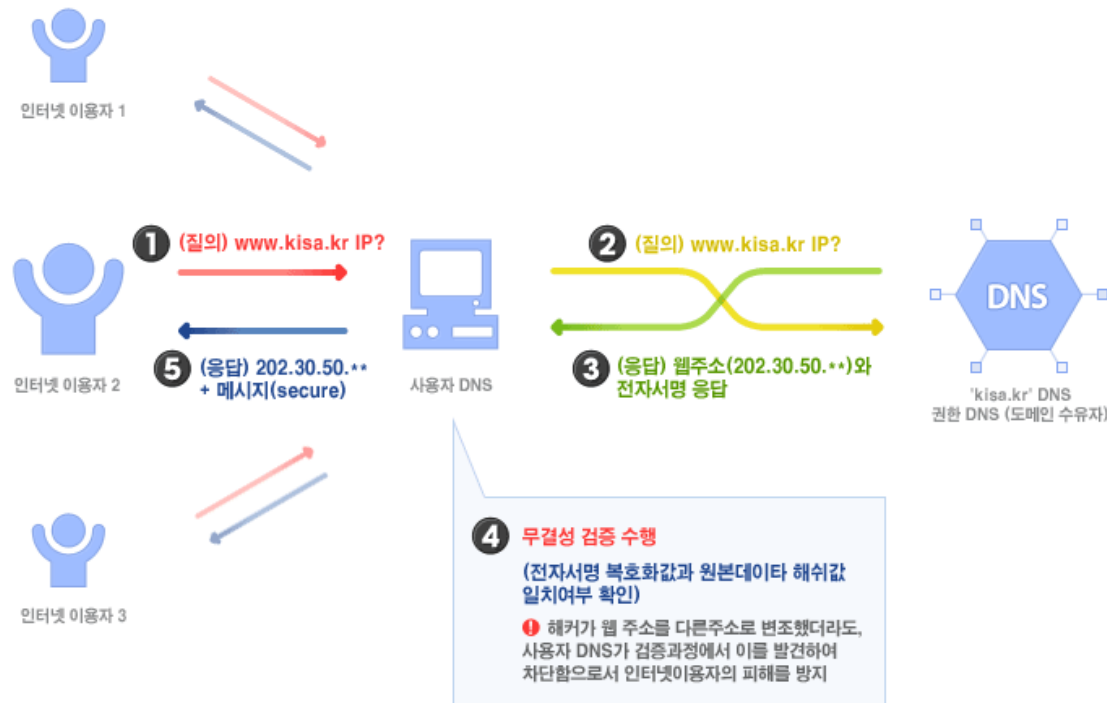
• DNSSEC(DNS Security Extensions)

- DNS 데이터 대상의 데이터 위조-변조 공격을 방지하기 위한 인터넷 표준기술
- 공개키 암호화방식(Public Key Cryptography)의 전자서명 기술을 DNS 체계에 도입 적용



• DNSSEC(DNS Security Extensions)

- DNS 데이터 대상의 데이터 위조-변조 공격을 방지하기 위한 인터넷 표준기술
- 공개키 암호화방식(Public Key Cryptography)의 전자서명 기술을 DNS 체계에 도입 적용



- 보안침해 공격에 대한 DNSSEC이 제공하는 보안성 범위

공격유형	방어여부	비고
파밍 (캐시 포이즈닝)	방어/방지	- DNS 데이터 위-변조 방식 이용 공격에 효과적 대응
피싱	해당없음	- 피싱은 유사 도메인네임 사용하지만, 데이터 위-변조에 해당하지 않음
DDoS 공격	해당없음	- DDoS 공격방어 메커니즘이 아님
월바이러스에 의한 호스트 정보변조	해당없음	- DNSSEC은 DNS 질의응답 절차관련 "데이터 위-변조" 방지기술

• 세션 하이재킹

- 세션 가로채기라는 뜻으로 세션은 사용자와 컴퓨터 또는 두 컴퓨터 간의 활성화된 상태
- 세션 하이재킹은 두 시스템 간의 연결이 활성화된 상태, 즉 로그인된 상태를 가로채는 것
- 가장 쉬운 세션 가로채기
 - ✓ 누군가 작업을 하다가 잠시 자리를 비운 PC를 몰래 사용해 원하는 작업을 하는 것



• TCP 세션 하이재킹

- TCP의 고유한 취약점을 이용하여 정상적인 접속을 빼앗는 방법
- 서버와 클라이언트에 각각 잘못된 시퀀스 넘버를 사용해서 연결된 세션에 잠시 혼란을 준 뒤 자신이 끼어 들어가는 방식
 - ① 클라이언트와 서버 사이의 패킷을 통제하고 ARP 스푸핑 등으로 통신 패킷 모두가 공격자를 지나가게 함
 - ② 서버에 클라이언트 주소로 연결을 재설정하기 위한 RST reset 패킷을 보냄
서버는 패킷을 받아 클라이언트의 시퀀스 넘버가 재설정된 것으로 판단하고 다시 TCP 3-웨이 핸드셰이킹을 수행
 - ③ 공격자는 클라이언트 대신 연결되어 있던 TCP 연결을 그대로 물려받음

• 세션 하이재킹 대응책

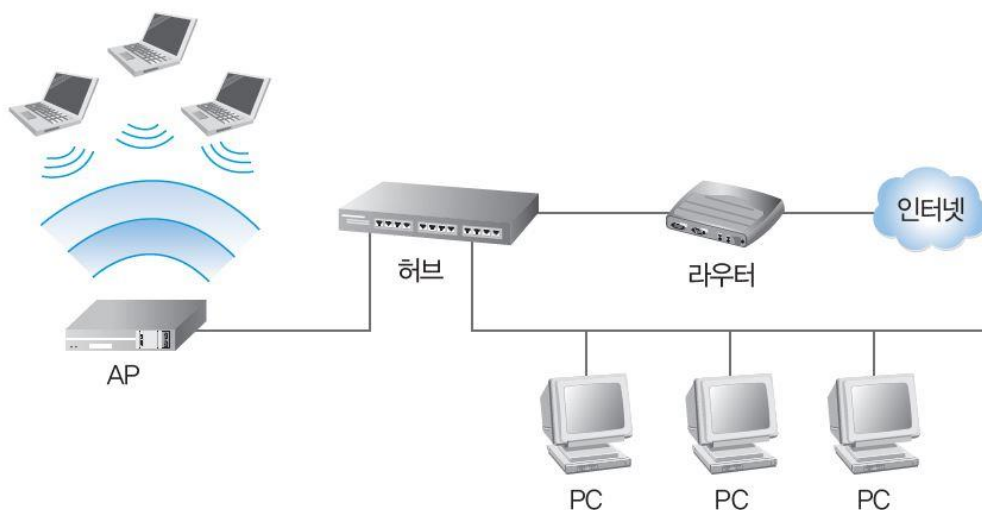
- 텔넷과 같은 취약한 프로토콜을 이용하지 않고 SSH와 같이 세션 인증 수준이 높은 프로토콜로 서버에 접속해야 함
- 또는 클라이언트와 서버 사이에 MAC 주소를 고정해야 함

6-3 무선 네트워크 공격과 보안

무선 네트워크 공격과 보안

• 무선 랜

- 유선 랜의 네트워크를 확장하려는 목적으로 사용되며 이를 위해서는 내부의 유선 네트워크에 AP (Access Point) 장비를 설치해야 함
- 확장된 무선 네트워크는 AP를 설치한 위치에 따라 통신 영역이 결정되며 보안이 설정되어 있지 않으면 공격자가 통신 영역 안에서 내부 사용자와 같은 권한으로 공격 가능



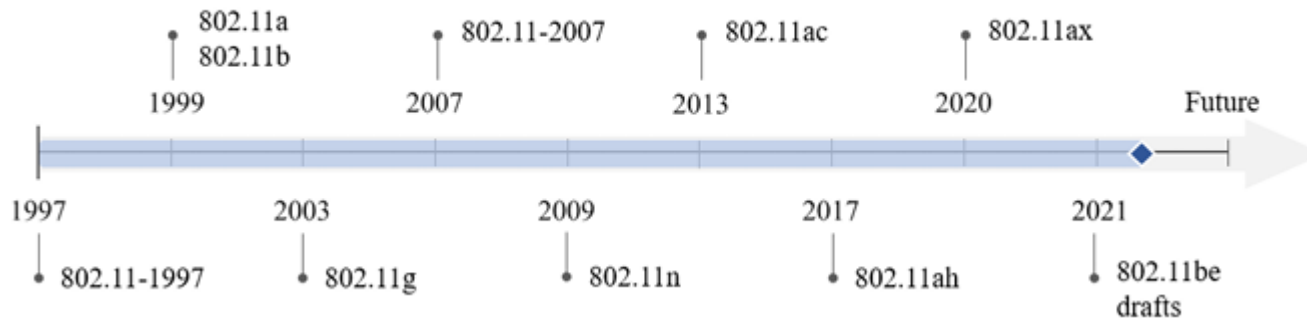
무선 네트워크 공격과 보안

• 무선 랜

- 주요 무선 랜 프로토콜

시기	프로토콜	주요 사항	설명
1997년 7월	802.11	2.4GHz/2Mbps	최초의 무선 랜 프로토콜이다.
1999년 9월	802.11b	2.4GHz/11Mbps	와이파이(Wi-Fi)라고 하며 WEP 방식의 보안을 구현한다.
	802.11a	5GHz/54Mbps	와이파이5(Wi-Fi5)라고 하며, 전파 투과성과 회절성이 떨어져 통신 단절 현상이 심하고 802.11b와 호환되지 않는다.
2003년 6월	802.11g	2.4GHz/54Mbps	802.11b에 802.11a의 속도 성능을 추가한 프로토콜로, 802.11b와 호환되지만 네트워크 공유 시 데이터 처리 효율이 현격히 떨어지는 문제가 발생한다.
2004년 6월	802.11i	2.4GHz/11Mbps (802.11b와 동일)	802.11b 표준에 보안성을 강화한 프로토콜이다.
2007년	802.11n	5GHz, 2.4GHz	여러 안테나를 사용하는 다중 입력/다중 출력(MIMO) 기술로, 대역폭 손실을 최소화하고 최대 속도는 600Mbps이다.
2012년	802.11ac	5GHz, 2.4GHz	5GHz 주파수에서 높은 대역폭(80~160MHz)을 지원하고, 2.4GHz에서는 802.11n과의 호환성을 위해 40MHz까지 대역폭을 지원한다.
2014년	802.11ad	60GHz	최대 속도가 7Gb/s이다. 기존 2.5GHz/5GHz 대신 60GHz 대역을 사용하여 데이터를 전송하는 방식으로, 대용량 데이터나 무압축 HD 비디오 등 높은 비트레이트 동영상 스트리밍에 적합하다. 60GHz는 장애물 통과가 어려워서 10m 이내 같은 공간 내에서만 사용 가능하여 근거리 기기에만 사용할 수 있다.

- IEEE 802.11 WLAN 표준 타임라인



무선 네트워크 공격과 보안

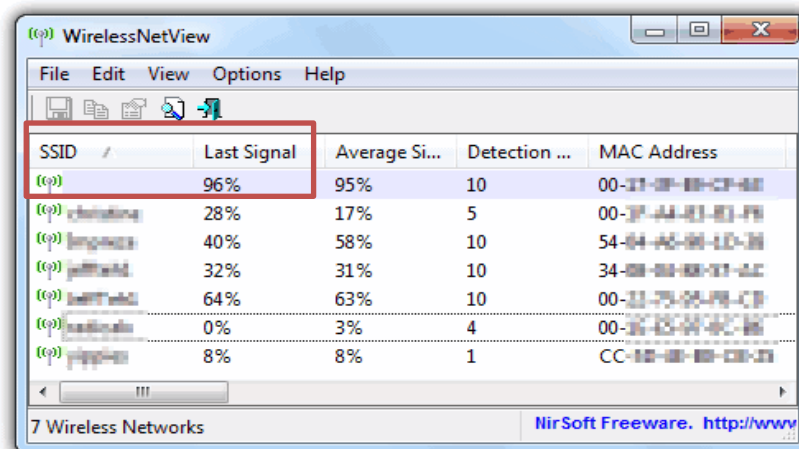
- 무선 네트워크 보안

- 물리적인 보안 및 관리자 패스워드 변경

- AP 보호를 위한 첫 번째 사항은 물리적인 보안
 - AP 신호 세기가 건물 내에 한정되도록 출력을 조정하고, 눈에 쉽게 띄지 않는 곳에 설치
 - 설치 후 기본 계정 패스워드는 반드시 재설정

- SSID 브로드캐스팅 금지

- 무선랜을 검색을 위한 AP 탐색 이후, 나타나는 SSID(Service Set Identifier)는 쉽게 노출 되지 않도록 Hidden AP로 변경한다



SSID	Last Signal	Average Si...	Detection ...	MAC Address
(c)	96%	95%	10	00-11-32-83-CF-4E
(c) chrisdina	28%	17%	5	00-0F-44-83-83-F8
(c) longmax	40%	58%	10	54-04-00-00-10-20
(c) jett-wifi	32%	31%	10	34-08-00-00-00-00
(c) jett-wifi	64%	63%	10	00-11-32-83-CF-4E
(c) haidian	0%	3%	4	00-0F-44-83-83-F8
(c) pppp	8%	8%	1	CC-00-00-00-00-00

7 Wireless Networks

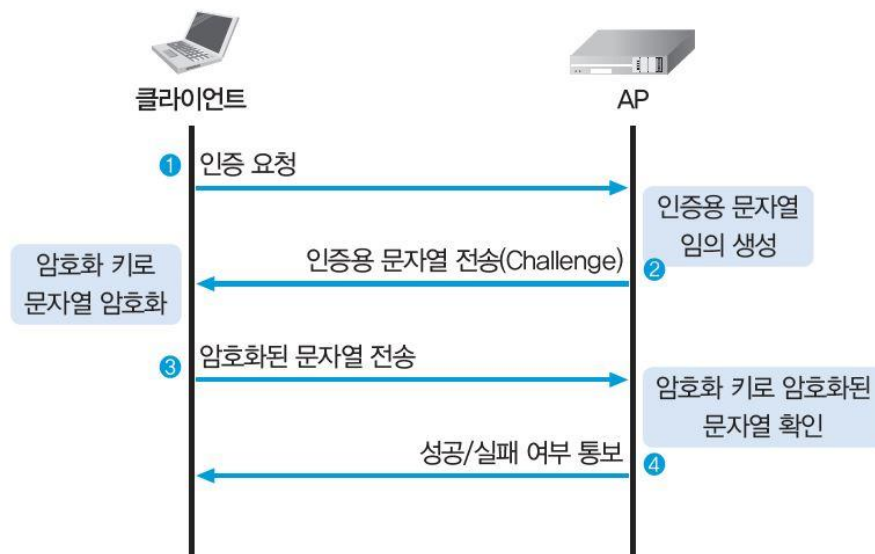
NirSoft Freeware. <http://www.nirsoft.net>

무선 네트워크 공격과 보안

• 무선 랜 통신의 암호화

– WEP (Wired Equivalent Privacy)

- ✓ 무선 랜 통신을 암호화하기 위해 802.11b 프로토콜부터 적용되기 시작
- ✓ 1987년에 만들어진 RC 4 암호화와 알고리즘을 기본으로 사용
- ✓ 문제점
 - 전사공격 (Brute force Attack)에 취약
 - 짧은 길이(24bit)의 초기벡터(IV) 사용 위험
 - RC4암호 안전성 깨짐



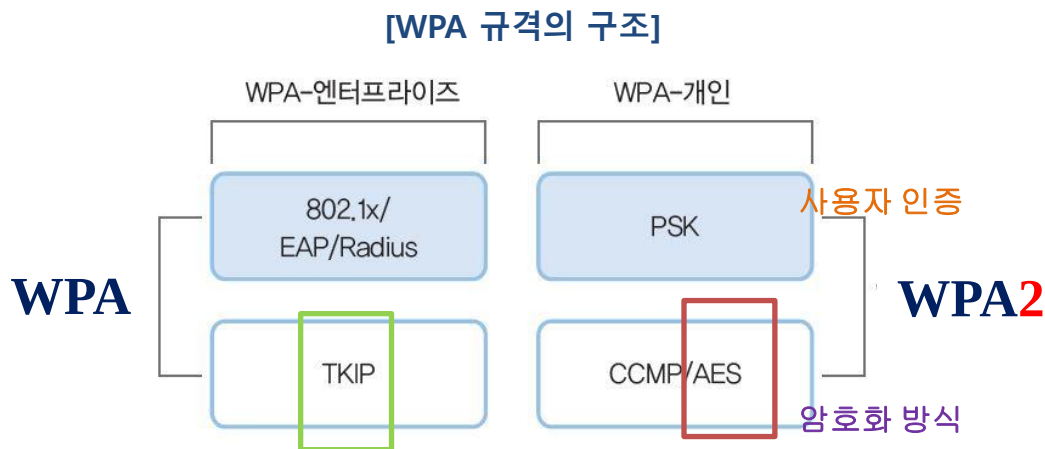
[WEP 암호화 세션의 생성]

무선 네트워크 공격과 보안

- 무선 랜 통신의 암호화

- WPA-PSK (Wi-Fi Protected Access Pre-Shared Key)

- WEP 방식 보안의 문제점을 해결하기 위해 만들어짐
 - WPA 규격은 WPA-개인과 WPA-엔터프라이즈로 각각 규정

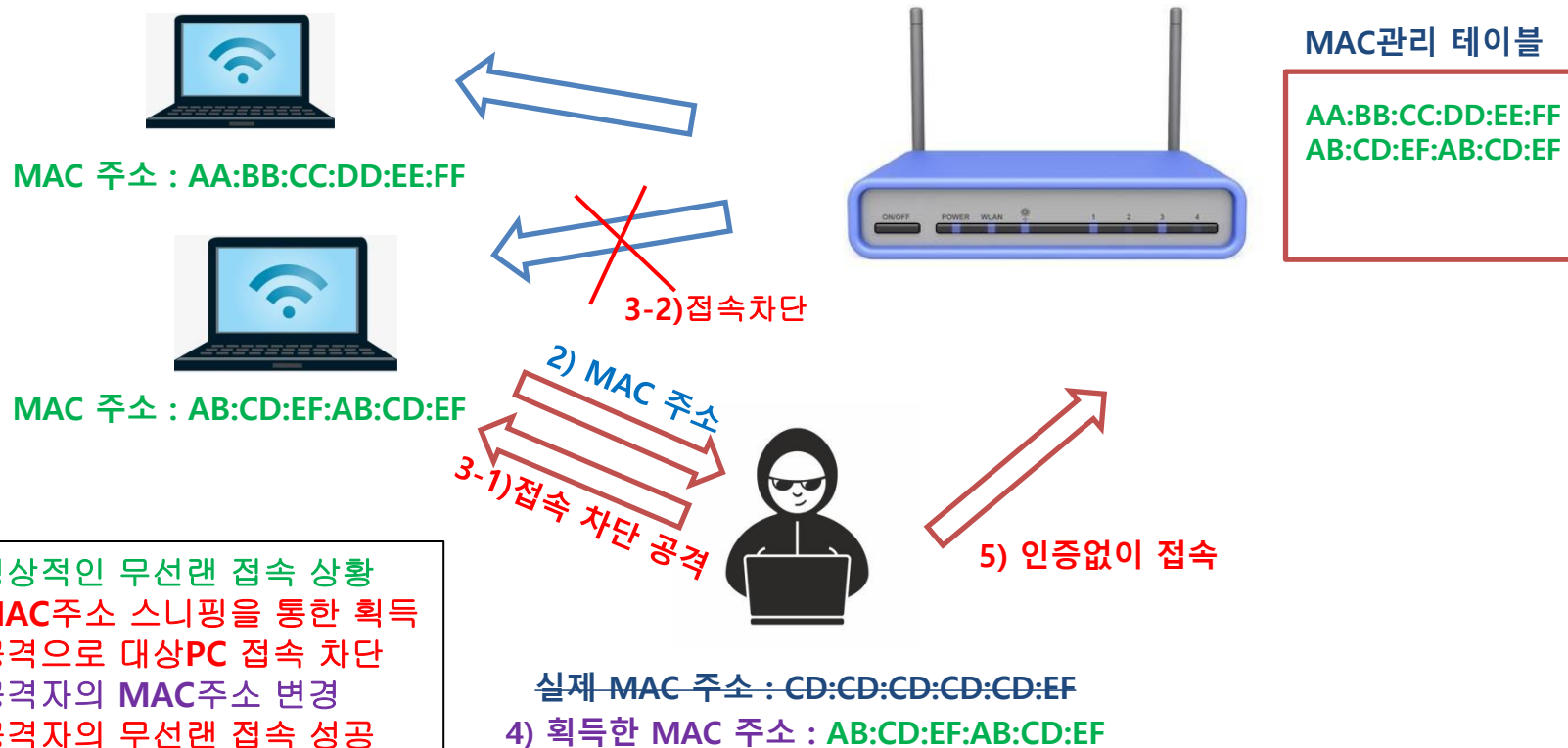


- EAP: Extensible Authentication Protocol
- TKIP: Temporal Key Integrity Protocol
- PSK: Pre-Shared Key
- CCMP: Counter Mode with Cipher Block Chaining Message Authentication Code Protocol

WEP - RC4 안전성 문제로 한시적으로 대체하기 위한 개선 확장판

무선 네트워크 공격과 보안

- 무선 네트워크 공격
 - 무선 랜 인증 우회

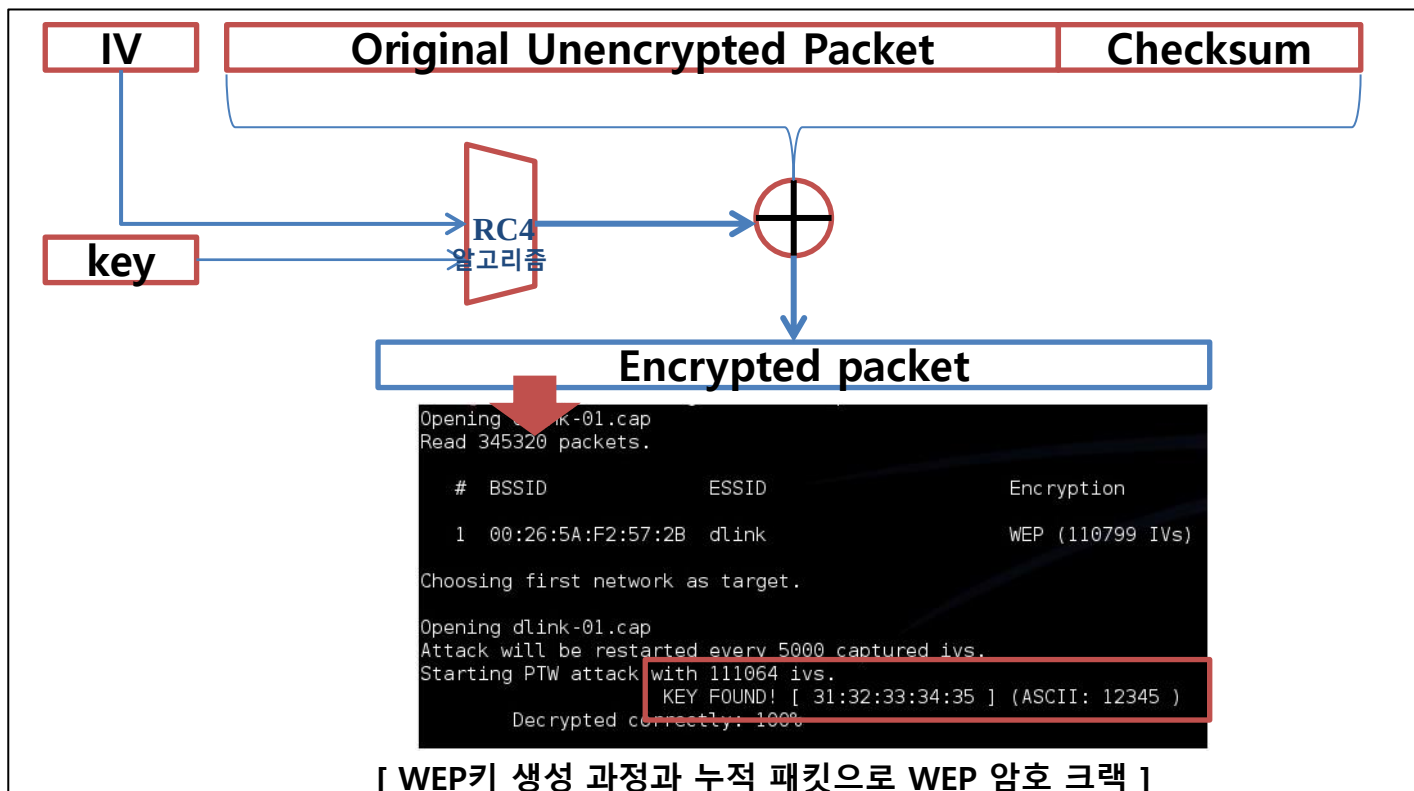


무선 네트워크 공격과 보안

• 무선 네트워크 공격

- WEP 암호 크랙

- 키스트림을 재사용하는 취약점이 있음
- 일정 평문을 얻고 암호문을 만드는 IV에 대한 키스트림 테이블을 생성할 수 있음
- 2004년 발표된 802.11i 표준에서 IEEE는 WEP를 **사용중단(deprecated) 선언**



무선 네트워크 공격과 보안

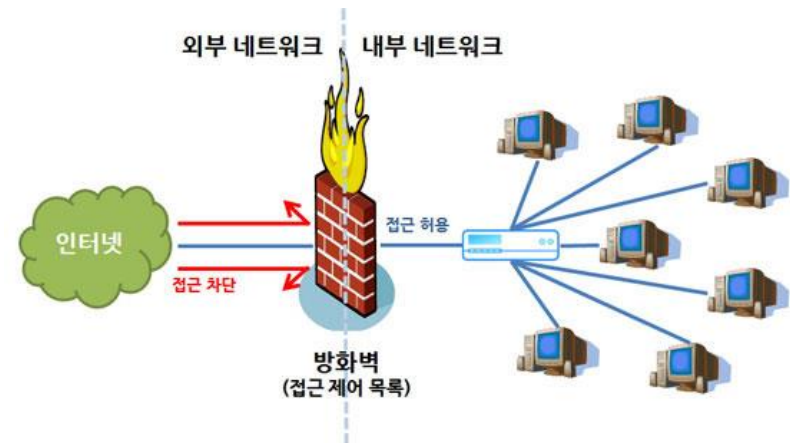
- 무선 네트워크 공격

- 기존 유선 네트워크에 적용되었던 DoS, Man in the Middle Attack, Spoofing, Sniffing 등의 공격 방법도 무선 네트워크에서도 이루어질 수 있음

6-4 방화벽

• 방화벽

- 네트워크 트래픽을 모니터링하고 정해진 보안 규칙을 기반으로 특정 트래픽의 허용 또는 차단을 결정하는 네트워크 보안 디바이스
- 신뢰하지 않는 외부 네트워크와 신뢰하는 내부 네트워크 사이를 지나는 패킷을 미리 정한 규칙에 따라 차단하거나 보내주는 기능을 하는 하드웨어나 소프트웨어
- 내부 네트워크의 보안을 제공하기 위한 가장 기본적인 솔루션



• 방화벽의 기능

– 접근 제어

- ✓ 관리자가 통과시킬 접근과 거부할 접근을 명시하면 방화벽이 그에 따라 수행
- ✓ 구현 방법에 따라 패킷 필터링(packet filtering) 방식, 프록시(proxy) 방식으로 나뉨
- ✓ 접근 제어를 수행하는 룰셋(rule set)
 - 방화벽을 기준으로 보호하려는 네트워크의 외부
 - 내부에 존재하는 시스템의 IP 주소와 포트로 구성

방화벽 룰셋의 예

번호	외부(From)		내부(To)		동작
	IP 주소	포트	IP 주소	포트	
1	External	Any	192.168.100.100	80	Allow
2	Any	Any	Any	Any	deny

- 로깅과 감사 추적
 - ✓ 방화벽은 룰셋 설정과 변경, 관리자 접근, 네트워크 트래픽의 허용 또는 차단과 관련한 사항을 로그로 남김
 - ✓ 사고 발생시 출입자를 확인하여 추적을 하기 위함
- 인증
 - ✓ 방화벽에서는 메시지 인증, 사용자 인증, 클라이언트 인증 방법 사용
 - ✓ 메시지 인증
 - .VPN과 같은 신뢰할 수 있는 통신선으로 전송되는 메시지의 신뢰성을 보장
 - ✓ 사용자 인증
 - .패스워드를 이용한 단순한 인증부터 OTP, 토큰 기반 인증 등 높은 수준의 인증 등
 - ✓ 클라이언트 인증
 - .모바일 사용자처럼 특수한 경우에 접속을 요구하는 호스트 자체가 정당한지 확인하는 방법
- 데이터 암호화
 - ✓ 한 방화벽에서 다른 방화벽으로 데이터를 암호화해서 보내는 것
 - ✓ 일반적으로 VPN의 기능을 이용

방화벽의 한계

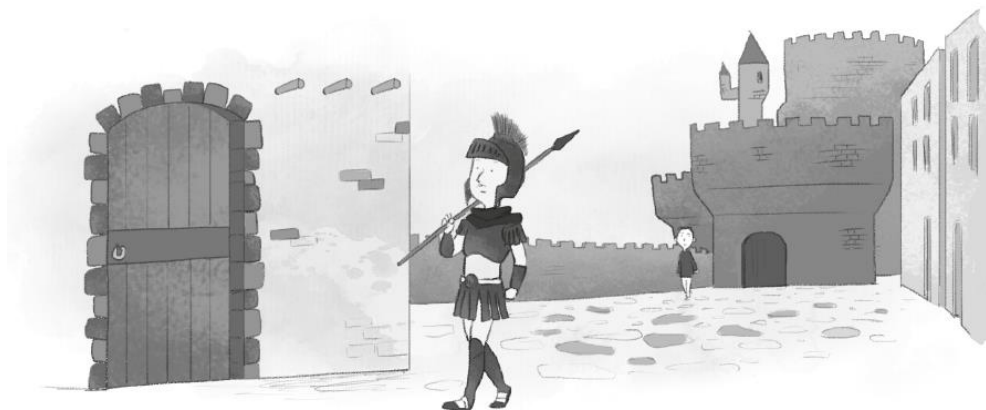
- 바이러스 감염 등은 근본적으로 방화벽이 영향을 미치기 어려움
- .일부 웜은 막을수 있지만, 정상적인 서비스포트의 웜 공격은 불가

6-5 침입 탐지 시스템

침입 탐지 시스템

- 정의

- 침입 탐지 시스템은 네트워크를 통한 공격을 탐지하기 위한 장비로 내부의 해킹이나 악성 코드 활동 탐지와 같이 방화벽이 하지 못하는 일을 수행
- 설치 위치와 목적에 따른 구분
 - ✓ 호스트 기반 침입 탐지 시스템
(Host-based Intrusion Detection System, HIDS)
 - ✓ 네트워크 기반 침입 탐지 시스템
(Network-based Intrusion Detection System, NIDS)



침입 탐지 시스템

- 주요 기능

- 데이터 수집

- 호스트 기반의 침입 탐지 시스템(HIDS)

- 윈도우나 유닉스 등의 운영체제에 부가적으로 설치, 운용되거나 일반 클라이언트에 설치
 - 운영체제에 설정된 사용자 계정에 따라 어떤 사용자가 어떤 접근을 시도하고 어떤 작업을 했는지 기록을 남기고 추적
 - 네트워크 환경과의 연계성이 낮으므로 전체 네트워크에 대한 침입 탐지가 불가능하고 자신이 공격 대상이 될 때만 침입 탐지 가능
 - 운영체제의 취약점이 HIDS를 손상할 수 있으며 다른 침입 탐지 시스템보다 비용이 많이 드는 것이 단점

침입 탐지 시스템

- 네트워크 기반의 침입 탐지 시스템(NIDS)
 - 네트워크에서 하나의 독립된 시스템으로 운용
 - 감사와 로깅을 할 때 네트워크 자원이 손실되거나 데이터가 변조되지 않고 HIDS로는 할 수 없는 네트워크 전반에 대한 감시를 할 수 있으며 감시 영역이 상대적으로 큼
 - IP 주소를 소유하지 않아 해커의 직접적인 공격을 거의 완벽하게 방어할 수 있고 존재 사실도 숨길 수 있음
 - 공격에 대한 결과를 알 수 없으며 암호화된 내용을 검사할 수 없음
 - 스위칭 환경에서 NIDS를 설치하려면 다른 부가 장비 필요
 - 10Gbps 이상의 고속 네트워크에서는 네트워크 카드 등의 하드웨어 적인 한계로 네트워크의 모든 패킷을 검사하기 어렵다는 것이 단점
- HIDS와 NIDS는 각각 장단점이 있어 상호 보완적으로 사용함

침입 탐지 시스템

- 데이터 필터링과 축약

- HIDS와 NIDS로 수집한 침입 관련 데이터를 상호 연관시켜 좀 더 효과적으로 분석하면 공격에 빠르게 대응 가능
- 보안이 강화된 시스템에 데이터를 보관하면 침입으로 인한 손실을 막을 수 있음
- 보안 감사에서는 세밀하고 자세한 데이터보다 빠르고 정확하게 파악할 수 있는 데이터가 더 유용하므로 데이터의 효과적인 필터링과 축약이 필수
- 효과적인 필터링에는 데이터 수집 규칙을 설정하는 작업 필요
- 클리핑 레벨(clipping level)을 설정
 - 잘못된 패스워드로 일정 횟수 이상 접속하면 로그를 남기도록 하여 조정 가능

침입 탐지 시스템

- 침입 탐지

- 오용 탐지 기법 (Misuse Detection)

- 이미 발견되고 정립된 공격 패턴을 미리 입력해 두었다가 해당하는 패턴이 탐지되면 알려주는 것
- 비교적 오탐률이 낮고 효율적이지만, 알려진 공격 외에는 탐지할 수 없고 대량 데이터를 분석하는 데는 부적합
- 어떤 순서로 공격을 실시했는지에 대한 정보를 얻기 어려움
- 오용 탐지 기법의 또 다른 형태인 **상태 전이(state transition) 방법**
 - » 공격 상황에 대한 시나리오를 작성해두고 각각의 상태에 따른 공격을 분석하는 것
 - » 결과가 매우 직관적이지만 세밀한 시나리오를 만들기가 어렵고 추론 엔진이 포함되어 시스템 부하 가능

- **오탐률이 낮음**

침입 탐지 시스템

- 지식 기반 침입탐지 (Knowledge-based Detection)

비정상 행위에 대한 패턴을 입력하여 일치하는 패턴을 탐지

- ✓ 전문가 시스템 (Expert System)
- ✓ 상태전이 모델
- ✓ 패턴 매칭 (Signature-based Detection)

침입 탐지 시스템

- 이상 탐지 기법 (Anomaly Detection)

- 정상적이고 평균적인 상태를 기준으로 급격한 변화를 일으키거나 확률이 낮은 일이 발생하면 알려주는 것
- 면역 시스템은 새로운 공격을 당하면 스스로 학습하여 다시 그 공격이 발생하면 대응, 재설치를 하면 처음 상태로 되돌아가는 것이 단점

- **인공지능**을 활용하여 침입 탐지 시스템에 활용하는 사례가 급속하게 늘어남

- 행위 기반 침입탐지 (Behavior Detection)

정상 행위와 비정상 행위를 프로파일링하여 통계 및 AI를 이용하여 정상/비정상을 구분

- ✓ 통계적 분석
- ✓ 예측 가능한 패턴 생성
- ✓ 신경망 모델

- **오탐률이 높음**

➤ 오탐과 미탐

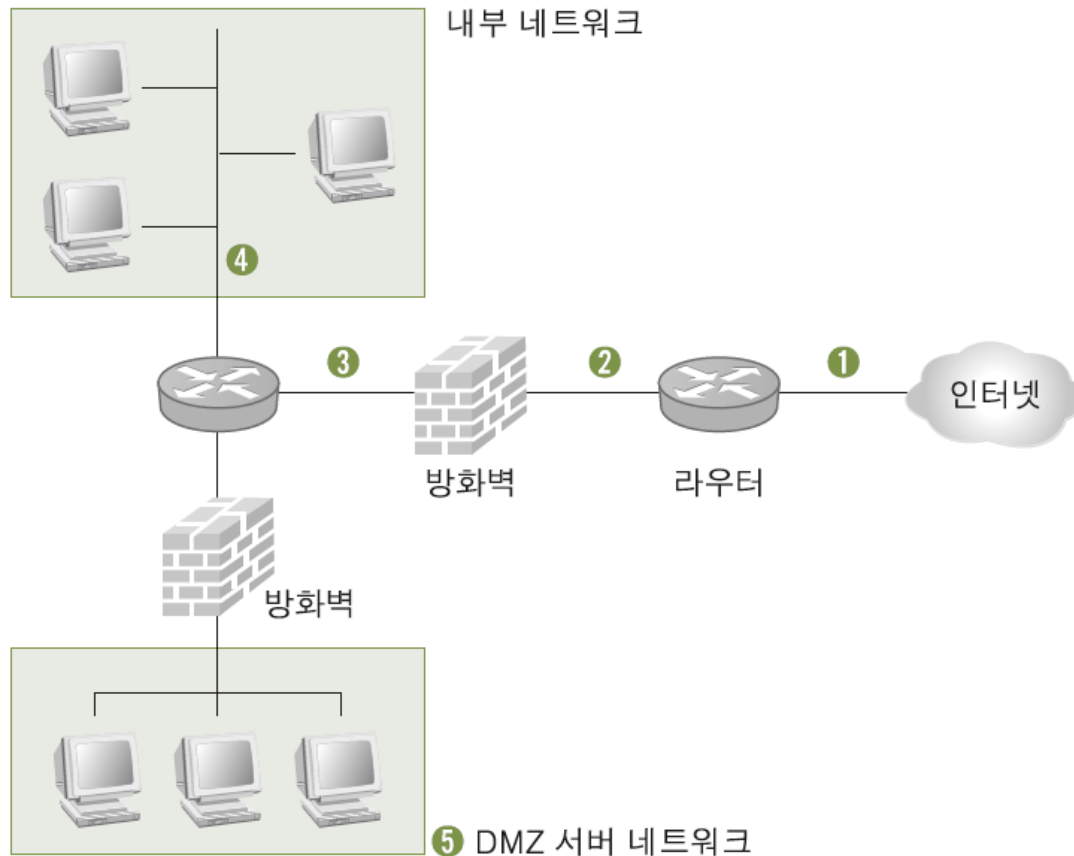
- 오탐(false positive): 공격이 아닌 것을 공격으로 탐지
- 미탐(false negative) : 실제 공격을 정상으로 인식하여 탐지하지 못함

침입 탐지 시스템

- 책임 추적 및 대응
 - 침입 탐지 시스템은 기본적으로 침입을 알려주는 시스템
 - 최근에는 공격을 역추적하여 침입자의 시스템이나 네트워크를 사용하지 못하게 하는 능동적인 기능이 많이 추가됨
 - ➔ 침입 방지 시스템(Intrusion Prevention System, IPS)

침입 탐지 시스템

- 설치 위치



침입 탐지 시스템의 위치

- DMZ 내의 컴퓨터는 오직 외부 네트워크에만 연결할 수 있음
- 메일서버, 웹서버, DNS 서버 등

침입 탐지 시스템

- 설치 위치

- ① 패킷이 라우터로 들어오기 전

- 네트워크에 실행되는 모든 공격 탐지 가능
 - 공격 의도를 가진 패킷을 미리 파악할 수 있지만 공격이 아닌 패킷을 너무 많이 수집하고 내부 네트워크로 침입한 공격과 그렇지 않은 것이 구분되지 않아 효율적인 대응이 어려움

- ② 라우터 뒤

- 라우터의 패킷 필터링을 거친 패킷 검사
 - 패킷 필터링 과정에서 단순한 공격 패킷이 걸러지므로 더 강력한 의지를 가진 공격자 탐지 가능

- ③ 방화벽 뒤

- 방화벽 뒤에서 탐지되는 공격은 네트워크에 직접 영향을 주므로 공격에 대한 정책과 방화벽 연동성이 가장 중요
 - 내부에서 외부로 향하는 공격도 탐지할 수 있어 내부 공격자도 어느 정도 탐지 가능
 - 침입 탐지 시스템을 한 대만 설치할 수 있다면 이곳에 설치하는 것이 좋음

침입 탐지 시스템

④ 내부 네트워크

- 내부의 클라이언트를 신뢰할 수 없어 내부 네트워크 해킹을 감시하려 할 때 설치

⑤ DMZ

- DMZ에 침입 탐지 시스템을 설치하는 이유
 - » 능력이 매우 뛰어난 외부 및 내부 공격자에 의한 중요 데이터의 손실이나 서비스 중단을 막기 위함
- 중요 데이터와 자원을 보호하기 위해 침입 탐지 시스템을 별도로 운영하기도 함

➤ 침입 탐지 시스템의 설치 우선순위는 ③ → ⑤ → ④ → ② → ①

➤ 네트워크의 목적에 따라 중간에 NIDS를 선택적으로 설치 가능

➤ HIDS는 유지, 관리 비용이 너무 많이 들어서 웹 서버와 같이 사업을 유지하는 매우 중요한 시스템에만 설치

6-6 침입 방지 시스템

침입 방지 시스템

- 개발 이유

- 방화벽이 공격을 차단하는 비율은 30%
- 공격에 대한 능동적인 분석과 차단을 수행하기 위해 침입 방지 시스템 (Intrusion Prevention System, IPS) 개발

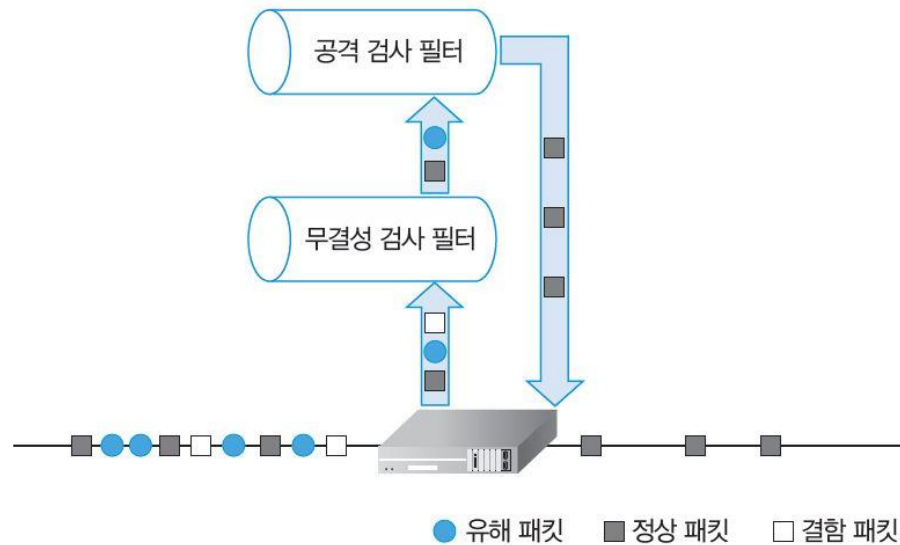
- 필요성

- 방화벽은 IP 주소나 포트에 의한 네트워크 공격을 차단할 수 있지만
- 응용 프로그램 수준의 공격과 새로운 패턴의 공격에 대한 적응력이 낮고 실시간 대응이 어려움
- 침입 탐지 시스템은 실시간 탐지는 가능하지만 대응책을 제시하지 못하기 때문에 대안 필요
- 취약점 발표 후 실제 공격까지 하루가 채 걸리지 않는 제로데이 공격(zero day attack)이 많음
- 방화벽과 침입탐지 시스템의 단점을 보완할 시스템이 필요

침입 방지 시스템

• 동작 원리

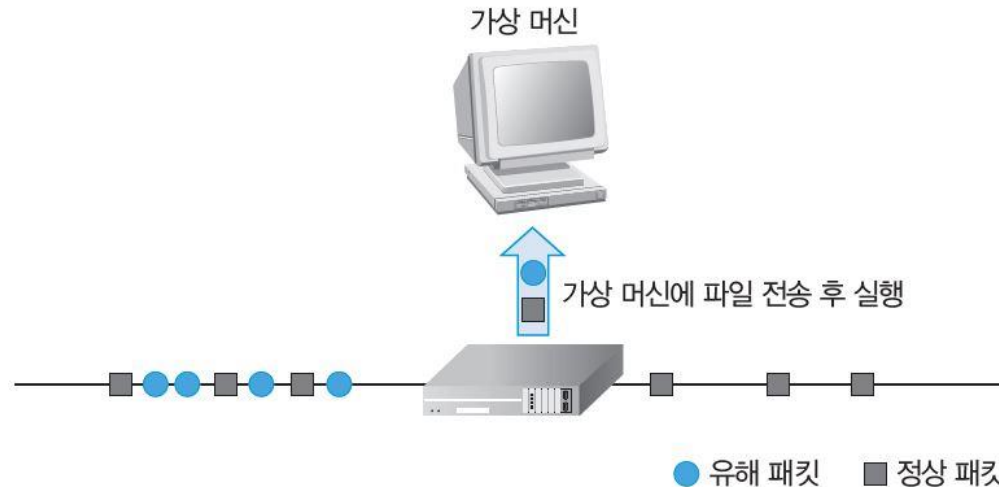
- 침입 방지 시스템은 침입 탐지 시스템과 방화벽의 조합
- 침입 탐지 기능을 수행하는 모듈이 패킷 하나하나를 검사, 분석하여 정상적이지 않으면 방화벽 기능의 모듈로 패킷 차단



[침입 방지 시스템의 동작 원리]

침입 방지 시스템

- 공격의 종류와 기술이 다양해지면서 모든 유형의 패턴을 등록하여 차단할 수는 없음
- 침입 방지 시스템에 가상 머신(virtual machine)을 이용한 악성 코드 탐지 개념 도입



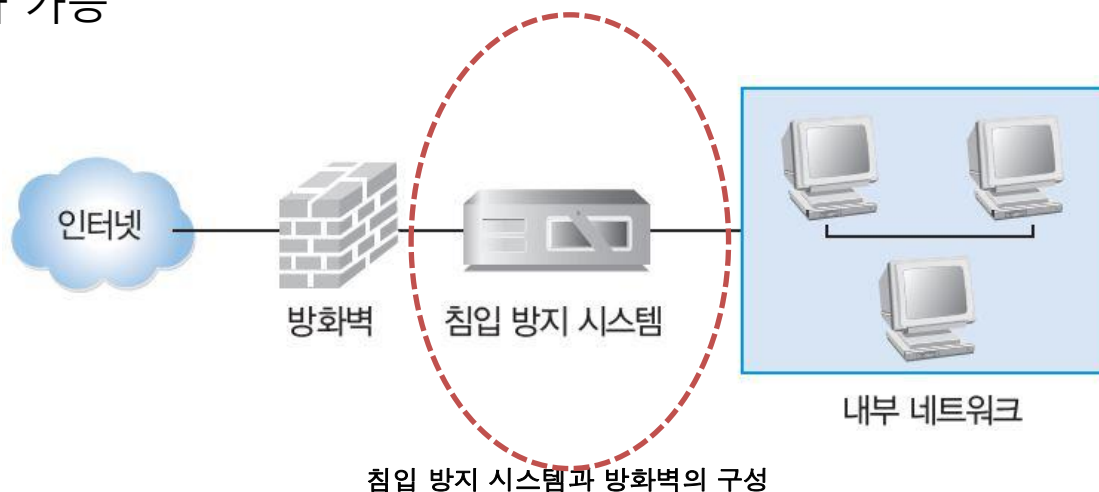
[가상 머신을 이용한 침입 방지 시스템의 동작 원리]

- 가상 머신을 이용한 탐지
 - ✓ 네트워크에서 확인되는 실행 파일, 악성 코드와 같은 형태, 공격으로 보이는 패킷 등을 분석하지 않고 침입 방지 시스템에 내장된 가상 머신에 보내 그대로 실행시키는 것
 - ✓ 가상 머신에서 실행된 코드나 패킷이 키보드 해킹이나 무차별 네트워크 트래픽 생성 등 악성 코드와 유사한 동작을 보이면 해당 패킷을 차단

침입 방지 시스템

• 설치

- 침입 방지 시스템은 일반적으로 방화벽 다음에 설치
- 방화벽이 네트워크 앞부분에서 불필요한 외부 패킷을 한 번 걸러주어 더 효율적으로 패킷 검사 가능

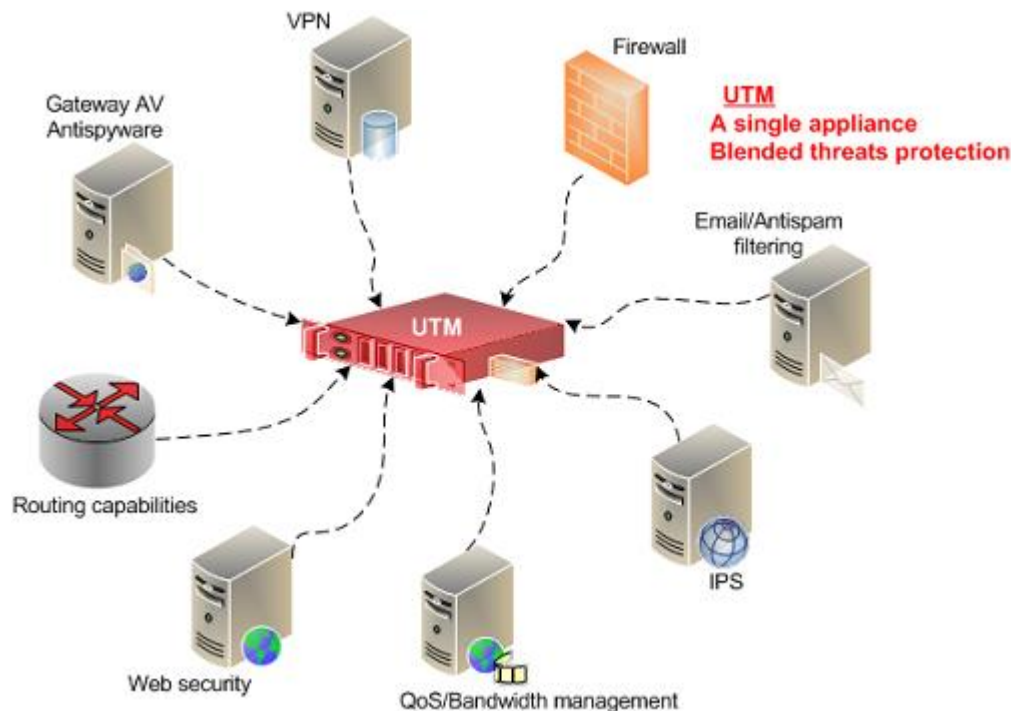


- 방화벽 없이 침입 방지 시스템만 설치하기도 함
- 하드웨어 칩으로 만든 ASIC(Application Specific Integrated Circuit)를 소프트웨어로 많이 이용

6-7 기타 보안 시스템

통합보안시스템(UTM)

- UTM (Unified Threat Management): 방화벽 기반의 VPN, IPS, 웹 필터링, 안티바이러스, 트래픽 관리 등 다양한 기능을 통합해 지원



- 초기의 UTM은 성능 저하, 이후 진화 → HW 사양 업그레이드 됨
- 근래 보안 성능이 더 추가된 미래의 보안위협에 대응할 수 있는 차세대 UTM, '확장형 위협 관리(eXtensible Threat Management, 이하 XTM)' 솔루션 등장
- UTM의 대안: 차세대 방화벽(Next Generation Firewall: NGFW)에 대한 요구 증가

차세대 방화벽 (NGFW: Next Generation Firewall)

• 차세대 방화벽 기능

- 애플리케이션 인식
 - ✓ 포트만이 아닌 애플리케이션을 기반으로 트래픽을 필터링하고 복잡한 규칙을 적용
 - ➔ NGFW의 핵심 기능: 이 기능을 통해 특정 애플리케이션의 트래픽을 차단할 뿐 아니라 개별 애플리케이션을 더 잘 제어
- 심층 패킷 검사
 - ✓ 패킷에 포함된 데이터를 검사
 - ✓ 패킷의 IP 헤더만을 검사하여 소스와 대상을 확인하는 기존의 방화벽 기술보다 개선
- 침입 방지 시스템(IPS)
 - ✓ 네트워크의 악성 활동을 모니터링하여 이러한 활동이 발생하는 위치에서 차단
 - ✓ 시그니처 기반, 정책 기반, 또는 이상 기반 운영
- 고성능
 - ✓ 속도 저하 없이 막대한 양의 네트워크 트래픽을 모니터링
- 외부 위협 인텔리전스
 - ✓ 네트워크와 통신하여 위협에 대한 정보를 최신 상태로 유지하고 악성 행위자를 파악

UTM과 NGFW의 차이

	UTM (Unified Threat Management)	NGFW (Next Generation Firewall)
구성요소	FW + IPS/Anti-DDoS+AV/AS+IPSecVPN + WebFilter	UTM + 애플리케이션 제어 + 사용자 기반 제어 + DLP + SSL Inspection + SSL VPN + Anti-APT + Etc.
트래픽 제어	- 정적 정보인 IP, Port 기반의 제어 - Layer-4까지 제어	- 동적 정보인 애플리케이션, 사용자 기반의 제어 - Layer-7 까지 제어
주요 특징	- 암호화 트래픽 제어 불가 - 고도화된 위협에 대한 탐지/제어 불가	- 암호화 트래픽 제어 가능(w/SSL Inspection) - 고도화된 위협에 대한 탐지/제어 가능 - 외부 기능과의 연동을 통해 제공
정보 가시성 (Visibility)	- 단순/나열식 형태의 모니터링 정보 - 정보의 판단/분석은 100% 관리자의 몫	- 상관 분석, Drill-Down 형태 등의 모니터링 정보 - 정보의 판단/분석을 일정 부분 장비 자체적으로 수행하여 관리자 판단이 용이한 형태로 제공
관리 편의성 (Manageability)	설정 추가/수정 등의 기본적인 편의성	- 정책/객체에 대한 고도화된 편의성 제공 - 다양한 부가 기능 제공 - 미사용/미참조 정책 검색, 중복 정책 검색 등

(출처: 안랩)

• VPN

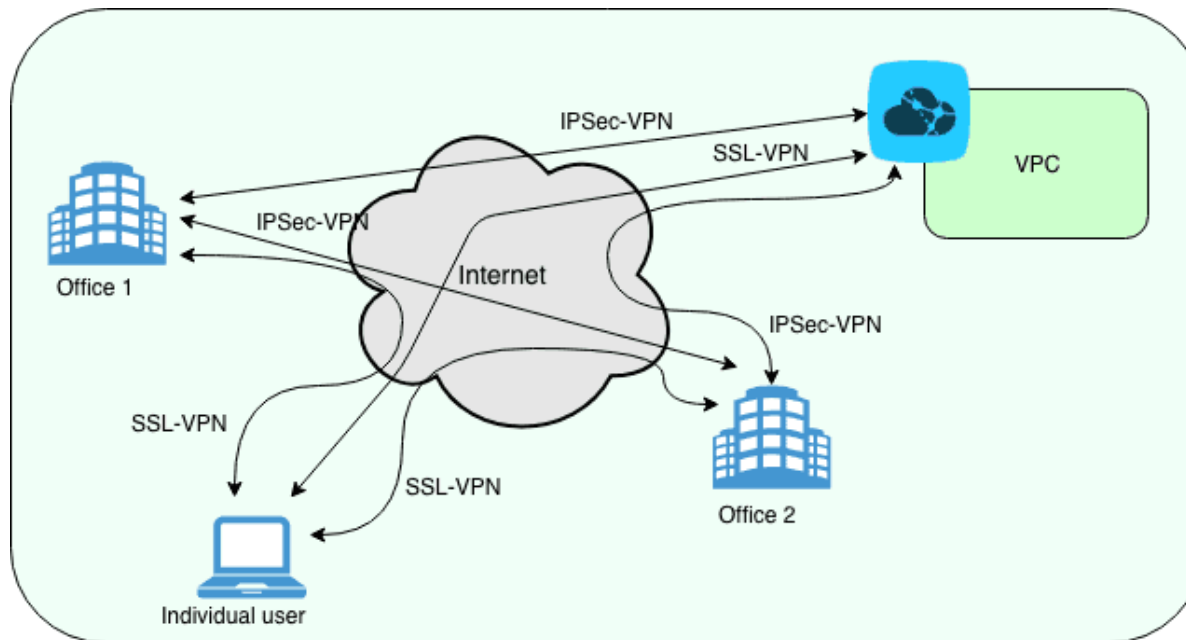
- VPN(Virtual Private Network): 가상사설망
- 방화벽, 침입 탐지 시스템과 함께 사용되는 가장 일반적인 보안 솔루션
- 기존의 인터넷 서비스를 통해 하나의 사설 네트워크처럼 사용하는 가상 사설망
- 터널링 프로토콜과 보안 과정을 거쳐 내부 기밀을 유지
- 기업 내부의 네트워크에서 주고받는 데이터는 외부로 유출되면 안 되는 경우가 많아 기업 내의 데이터 통신에는 인터넷과 구분된 별도의 임대 회선 (leased line)을 사용

• VPN 터널을 위한 프로토콜

- 2계층: PPTP(Point-toPoint Tunneling Protocol), L2TP(Layer 2 Tunneling Protocol), L2F(Layer 2 Forwarding Protocol)
- 3계층: SSL(Secure Sockets Layer)

• VPN의 용도

- ✓집에서도 회사 내의 서버에 보안 상태로 접근하는 경우
- ✓원격의 두 지점을 내부 네트워크처럼 이용하는 경우
- ✓해외여행 중 국내 온라인 게임에 접속하는 경우



• VLAN (Virtual Local Area Network)

- VLAN을 이용할 때 네트워크 관리자는 네트워크를 작은 네트워크로 나눔
- VLAN은 ACL(Access Control List)을 통해 접근 통제 가능, 악성 코드 발생시 범위 제한 가능
- VLAN은 스위치에서 설정하며 포트별로 구분
- 통신을 위한 절차

① 패킷 전송

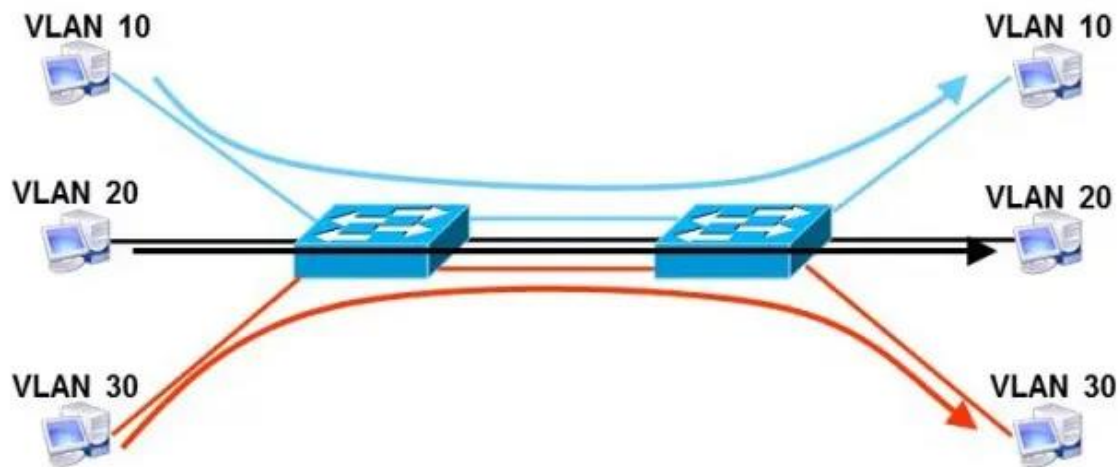
- 클라이언트가 스위치에 프레임을 전달하면 스위치는 클라이언트가 속한 VLAN을 표시하기 위해 전송받은 프레임에 VLAN 정보 붙임

② 패킷 수신

- 프레임을 스위치 밖으로 보내기 전에 프레임의 VLAN 정보와 스위치 포트의 VLAN 정보 비교
- 두 정보가 같으면 프레임에 붙어 있는 VLAN 정보를 떼어내고 프레임만 전송
- 다른 VLAN으로 프레임을 보낼 때는 해당 포트의 VLAN과 프레임에 추가된 VLAN이 다르므로 프레임 차단

③ 스위치 간의 VLAN 통신

- 2개 이상의 스위치에서 VLAN 간 통신을 하려면 여러 개의 VLAN 프레임을 전송할 수 있는 트렁크(trunk) 포트 이용



- **VLAN의 스위치 구현 방법 6가지 예**

- Port 기반
- MAC address 기반
- Network layer protocol 기반
- IP multicast 기반
- Policy
- 사용자 정의 기반

- **NAC**

- NAC(Network Access Control) : 네트워크에 접근하는 접속단말의 보안성을 강화할 수 있는 보안 인프라 (하드웨어 및 소프트웨어)
- IP 관리 시스템에서 발전한 솔루션

- **도입 배경**

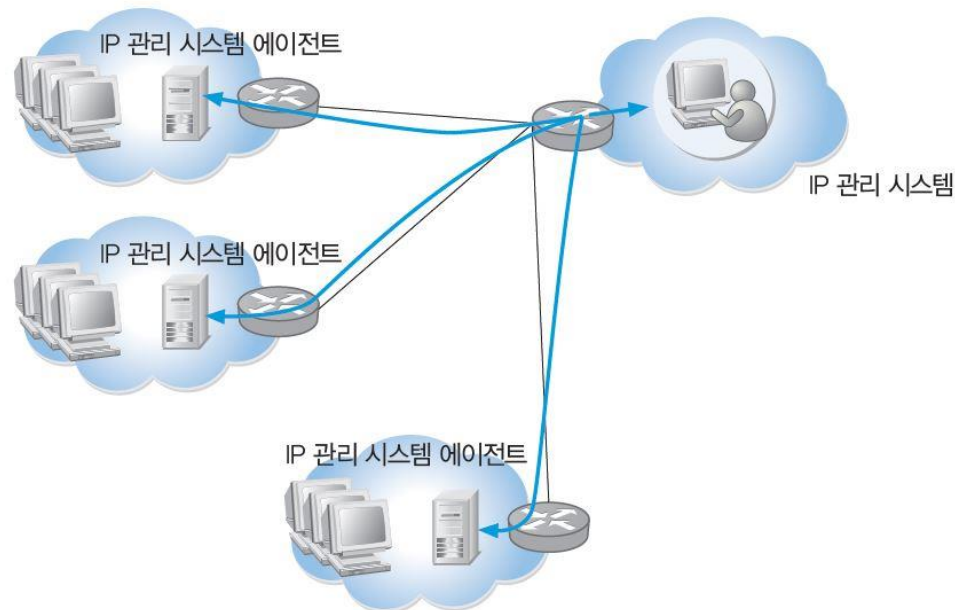
- 모바일 환경의 일반화
- 접속단말의 다양화
- 내부 보안관리의 필요성 증가

- NAC 주요 기능

구분	기능
접근 제어 및 인증	• 내부 직원 역할 기반의 접근 제어 • 네트워크의 모든 IP 기반 장치 접근 제어
PC 및 네트워크 장치 통제(무결성 확인)	• 백신 관리 • 패치 관리 • 자산 관리(비인가 시스템 자동 검출)
해킹, 웜, 유해 트래픽 탐지 및 차단	• 유해 트래픽 탐지 및 차단 • 해킹 행위 차단 • 완벽한 증거 수집

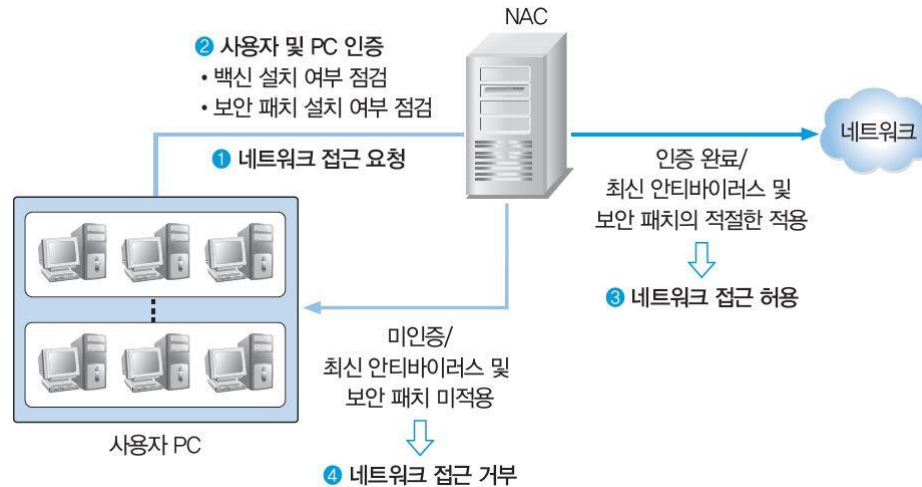
[NAC의 주요 기능]

- 접근 제어 및 인증 기능은 MAC 주소를 기반으로 수행
- NAC는 등록된 MAC 주소만 네트워크에 접속할 수 있게 허용
- 라우터로 구분된 서브 네트워크마다 에이전트 시스템이 설치되어야 함



[NAC의 구성]

• NAC 사용자 인증 절차



- ① 네트워크 접근 요청: 접속하려는 PC 사용자가 네트워크에 대한 접근을 처음 시도
- ② 사용자 및 PC 인증
 - NAC에 등록되어 있는 MAC 주소로 사용자 PC 인증
 - SSO와 연계하여 네트워크에 접근하는 사용자의 아이디와 패스워드를 추가로 요청하여 인증 수행
 - 인증 과정 중 백신, 보안 패치의 적절성 여부 검토
- ③ 네트워크 접근 허용: 인증이 완료되면 네트워크 접근 허용
- ④ 네트워크 접근 거부
 - 보안 정책을 제대로 준수하지 않거나 바이러스에 감염되었을 때는 **네트워크 접근이 거부되고 네트워크에서 격리됨**
 - 격리된 PC는 필요한 정책 적용이나 치료 과정을 거친 후 **다시 점검**

• NAC 구현 방식

- 인라인 방식

- ✓ NAC를 이용하여 방화벽과 같은 방식으로 접근 차단
- ✓ 게이트웨이 형태로 일부 물리적 네트워크에 NAC를 추가하는 것으로, 기존 네트워크 변경을 최소화하여 적용 가능

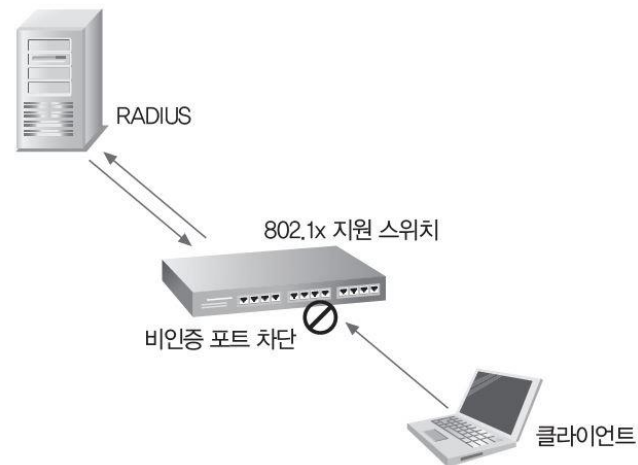


[인라인 방식을 이용한 NAC 구현]

• NAC 구현 방식

- 802.1x 방식 (스위치 이용)

- ✓ 802.1x 프로토콜과 RADIUS 서버를 이용하는 것
- ✓ 실질적인 접근 허용이나 차단은 스위치에서 수행
- ✓ 신규 클라이언트에 대한 인증 요청은 실제로 인증을 수행하는 RADIUS 서버로 전달
- ✓ RADIUS 서버에서 스위치로 반환되는 결과에 따라 스위치는 네트워크에 대한 클라이언트 접근을 허용하거나 거부

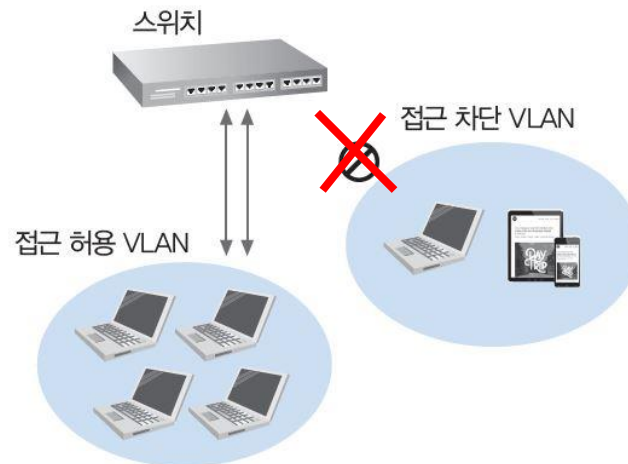


[802.1x 방식을 이용한 NAC 구현]

• NAC 구현 방식

- VLAN 방식

- ✓ 인가받지 않은 사용자는 VLAN으로 미리 분리된 망 중에서 통신이 되지 않는 VLAN 망에 신규 클라이언트 할당
- ✓ 인가받은 사용자라면 통신이 가능한 VLAN 망에 할당

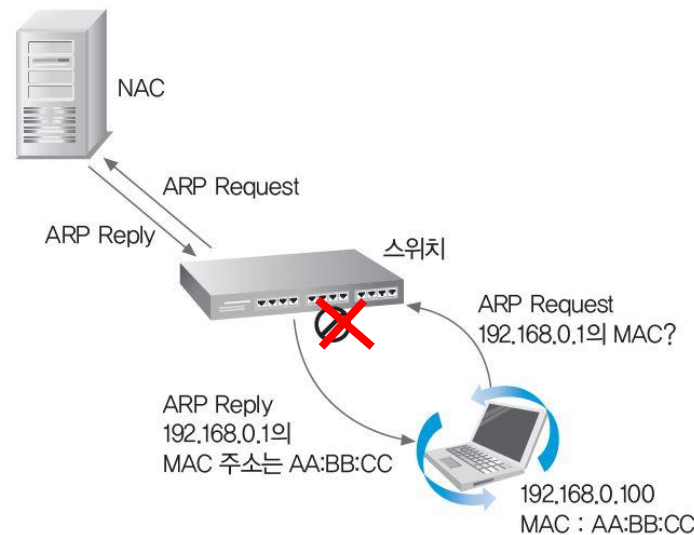


[VLAN 방식을 이용한 NAC 구현]

• NAC 구현 방식

- ARP 방식

- ✓ 신규 클라이언트가 적법한 사용자라면 NAC가 게이트웨이의 정상적인 MAC 주소를 알려줌
- ✓ 적법하지 않은 사용자라면 비정상적인 MAC 주소를 전송하여 네트워크에 대한 접근을 막음

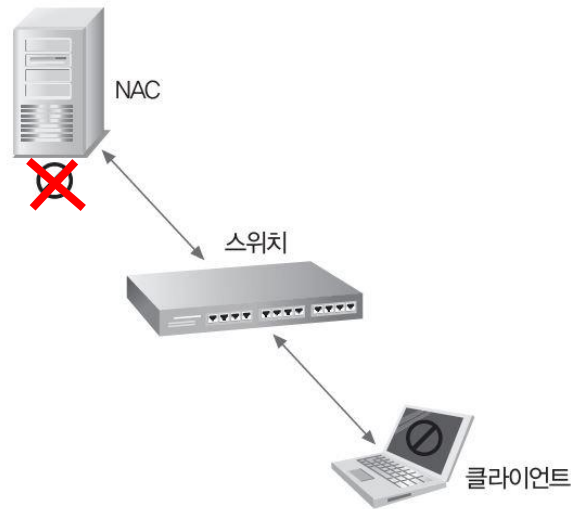


[ARP 방식을 이용한 NAC 구현]

• NAC 구현 방식

- 소프트웨어 에이전트 설치 방식

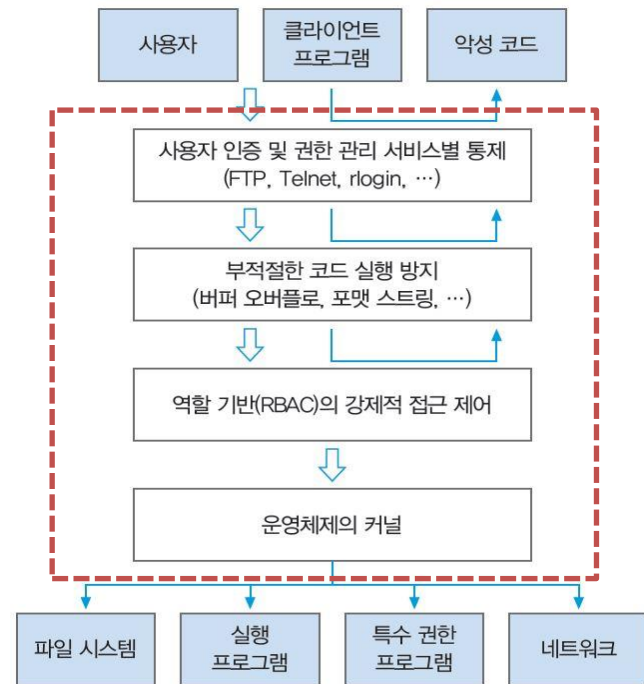
- ✓ 네트워크에 접속하려는 모든 클라이언트에 에이전트를 설치하는 것
- ✓ 서버에서 차단 정책을 설정하여 설치된 에이전트로 네트워크를 차단



[소프트웨어 에이전트 설치 방식을 이용한 NAC 구현]

• 보안 운영체제

- 운영체제에 내재된 결함으로 발생할 수 있는 각종 해킹으로부터 시스템을 보호하기 위해 보안 기능이 통합된 보안 커널을 추가로 이식한 운영체제
- 일반적인 서버용 시스템은 보안성보다 **가용성**이 우선이지만
- 보안 운영체제는 기본으로 열려 있는 취약 서비스를 모두 차단하여 더 나은 보안 체계로 운영되도록 함



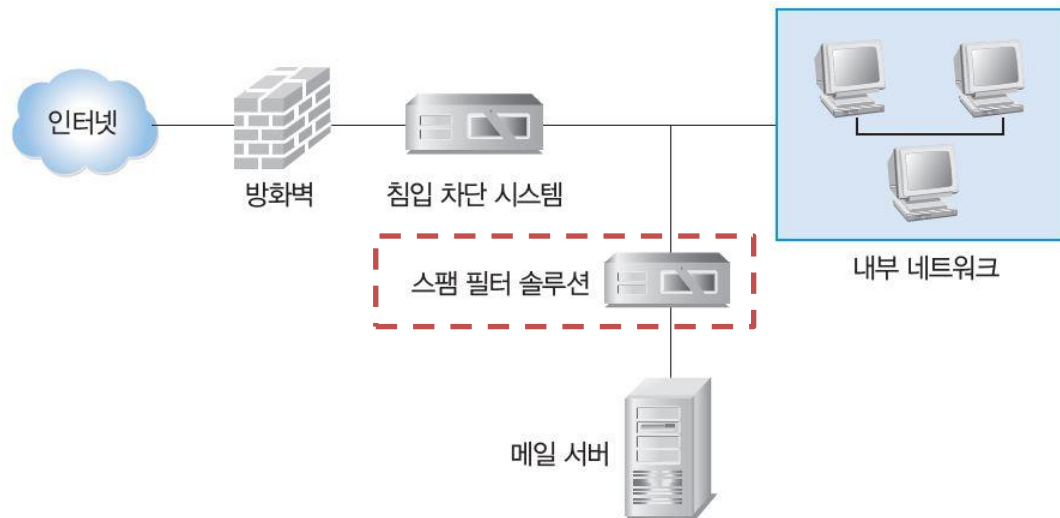
- ✓ 보안 운영체제는 일정 수준의 CPU를 점유하므로 성능이 중요할 때는 신중하게 도입해야 함
- ✓ 보안상의 이유로 구매했다가 성능 때문에 다시 제거하는 경우가 많음

[보안 운영체제의 구성]

• 스팸 필터 솔루션

- 메일 헤더 필터링

- ✓ 메일 헤더의 내용 중에서 ID/보내는 사람 이름/도메인에 특정 내용이 포함되어 있는지 검사 후
- ✓ 보낸 서버에서 IP/도메인/반송 주소(Reply-to)의 유효성과 이상 유무 검사
- ✓ 메일 헤더의 받는 사람, 참조자, 숨은 참조자 필드에 너무 많은 수신자가 포함되어 있는지, 존재하지 않은 수신자가 포함되어 있는지 검사



[스팸 필터 솔루션의 구성]

- 제목 필터링

- ✓ 메일을 이용한 웜 공격은 제목에 특정 문자열이 있거나 일정 수 이상의 공백 문자열이 있는 것이 특징
- ✓ 메일 제목에 '광고' 등의 특정 문자열이 포함되어 있는지 검사하여 웜 차단 가능

- 본문 필터링

- ✓ 메일 본문에 특정 단어나 문자가 포함되어 있는지 검사
- ✓ 메일 본문과 메일 전체의 크기를 비교하여 유효성 확인

- 첨부 파일 필터링

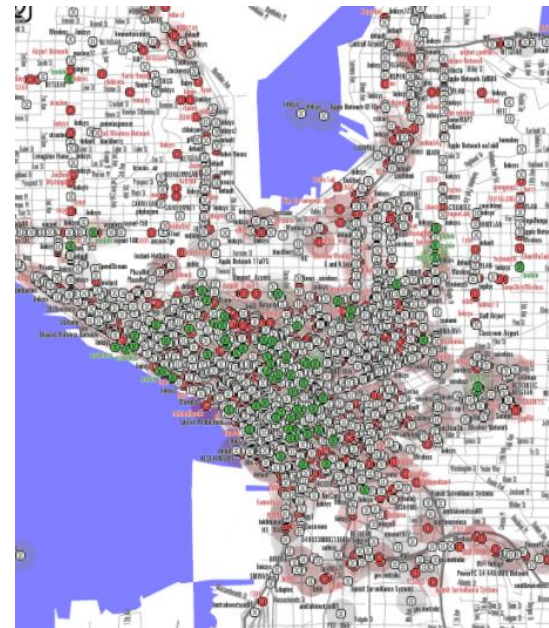
- ✓ 첨부된 파일의 이름, 크기, 개수 및 첨부 파일 이름의 길이를 기준으로 필터링 수행
- ✓ 특정 확장자를 가진 첨부 파일만 전송되도록 설정
 - exe, com, dll, bat처럼 실행이 가능한 확장자를 가진 첨부 파일을 필터링

• 모바일 보안 – 이동성 문제

- 모바일 기기는 이동성이 뛰어나므로 공격을 받을 때보다 공격에 사용될 때 더 위험
- 워드라이빙 (wardriving) : 노트북에 수신율 좋은 안테나 연결하고 차에 탄 채 보안이 취약한 무선 랜을 탐색하며 해킹 시도하는 것
 - ✓ 워워킹 (War walking): 걸어 다니면서 하는 행위



[워드라이빙]



[어느 학생이 제작한 시애틀의 무선랜 노드 맵, Wikipedia]

• 블루투스

- 선을 사용하지 않고 휴대전화, 휴대용 단말기, 주변 장치 등을 연결하는 기술
- 여러 가지 장치가 작은 규격과 적은 전력으로 접근하기 때문에 높은 수준의 암호화와 인증을 구현하기가 어려워 다양한 위험에 노출될 수 있음
- 블루투스와 관련된 다양한 해킹 기술은 네트워크 해킹과 개념이 유사
- 블루프린팅
 - 블루프린팅(blueprinting)은 블루투스 공격 장치의 검색 활동을 의미
 - 블루투스 장치의 종류(전화 통화, 키보드 입력, 마우스 입력 등)를 식별하기 위해 사용하는 서비스 발견 프로토콜 (Service Discovery Protocol, SDP)을 이용해 공격이 가능한 블루투스 장치 검색 및 모델 확인 가능
- 블루스나프
 - 블루스나프(bluesnarf)는 블루투스 취약점을 이용하여 장비의 임의 파일에 접근하는 공격
 - 블루투스 장치끼리 인증 없이 정보를 교환하도록 개발된 OPP(Obex Push Profile) 기능을 사용
 - 특정 내용을 요청 및 열람하거나 취약한 장치의 파일에 접근함
- 블루버그
 - 블루버그(bluebug)는 블루투스 장비 간의 취약한 연결 관리를 악용한 공격
 - 한 번 연결되면 다시 연결하지 않아도 서로 연결되는 인증 취약점을 이용

- 
- SEOULTECH

Q & A