
1. 인터넷 프로토콜과 보안

담당교수: 차 영욱

ywcha@andong.ac.kr

목 차

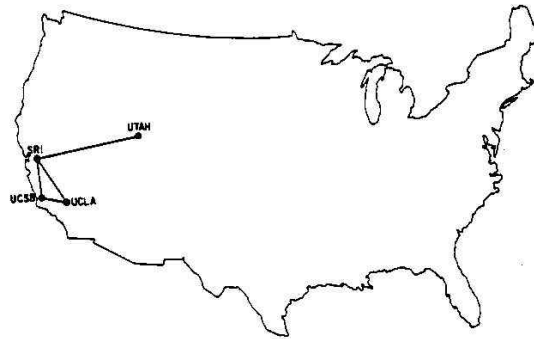
- 인터넷 프로토콜의 개요 및 역사
 - 인터넷의 통신 모델
- 네트워크 보안의 정의 및 해킹 동향
- IP 프로토콜의 보안 취약성과 공격
- 보안기법의 계층 구조
- 네트워크 보안의 구성

인터넷 프로토콜의 개요

- **프로토콜(Protocol)** : 네트워크에 연결된 시스템(라우터, 스위치, 컴퓨터, ...)들의 통신을 위하여 상호 정의한 규칙
- **인터넷(Internet)**은 "정보의 바다"라 불리는 컴퓨터 통신망으로, 전 세계의 컴퓨터가 서로 연결되어 TCP/IP 프로토콜을 이용해 정보를 주고받는 공개 컴퓨터 통신망(참조:<http://ko.wikipedia.org>)
- 인터넷의 응용 서비스
 - 파일 전송, 전자 메일, 전자 상거래, 인터넷 뱅킹, ...
- 초기의 인터넷은 데이터의 전송만을 염두에 두고 개발
 - 메시지의 변조(spoofting) 및 훔쳐보기에 취약
 - **보안의 중요성이 대두되어 보안 프로토콜(IPSec, SSL/TLS, ...) 개발**

인터넷의 역사

- 1969. 미국 국방성의 ARPA는 4 개의 노드로 구성되는 세계 최초의 패킷 스위칭 네트워크인 **ARPANET(Advanced Research Project Agency Network)** 설치
 - UCLA, UC Santa Barbara, Stanford Research Institute, University of Utah

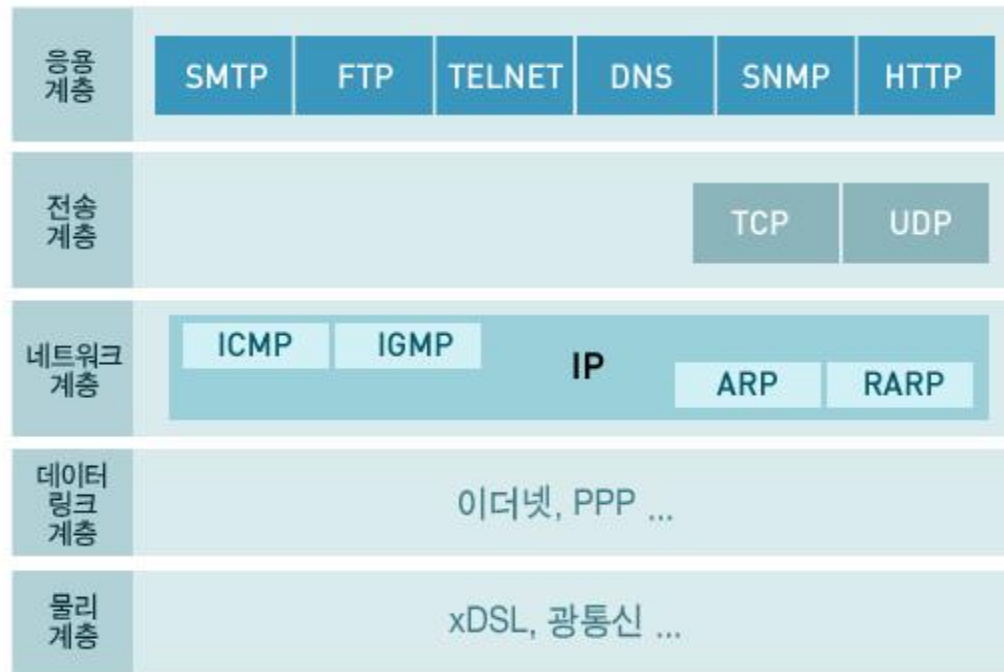


- 노드의 수가 증가함에 따라 ARPANET 네트워크 제어 프로토콜의 연동에 문제 발생
- **1974.** 미국 국방성에서 인터넷 통신을 위한 TCP/IP 프로토콜 정의
- 1981. UC Berkeley가 TCP/IP를 UNIX에 포함시킴
- **1984.** 유연하고 안전하며 상호연동이 가능한 통신 모델을 위하여 ISO(International Standard Organization) 에서 OSI(Open Systems Interconnection) **7계층 모델** 정의

인터넷의 통신 모델

□ 5 계층 모델

- 응용 계층, 전송 계층, 네트워크 계층, 데이터링크 계층, 물리 계층



ARP: Address Resolution Protocol

ICMP: Internet Control Message Protocol

IGMP: Internet Group Management Protocol

IP: Internet Protocol

FTP: File Transfer Protocol

HTTP: HyperText Transfer Protocol

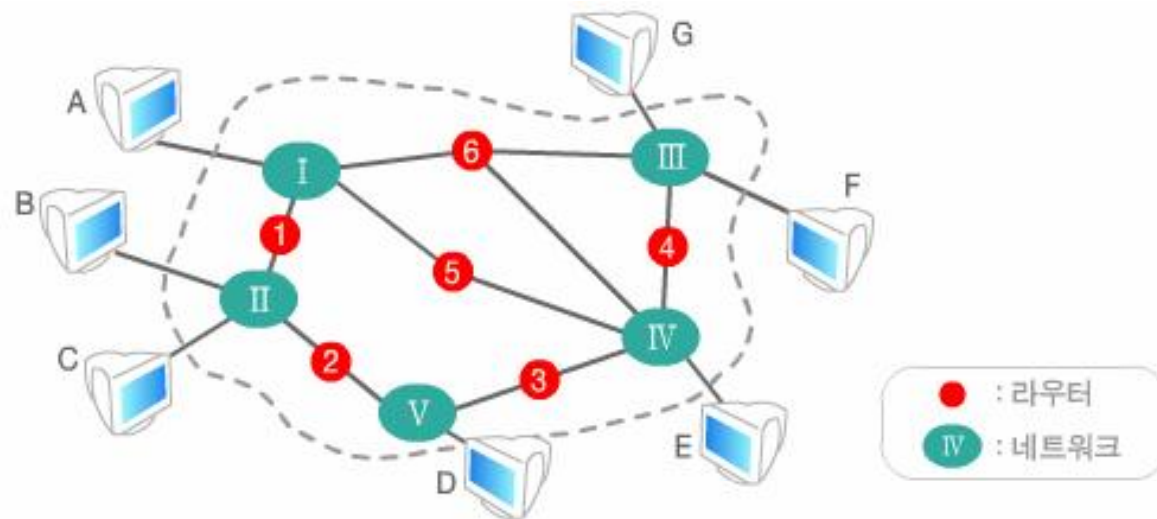
TCP: Transmission Control Protocol

UDP: User Datagram Protocol

네트워크 계층

□ 인터넷 프로토콜(IP: Internet Protocol)

- 발신지에서 인터넷을 통해 목적지로 패킷을 전달하는 프로토콜로 주소지정, 패킷의 분할과 결합 및 라우팅 기능을 수행
- 버전: IPv4와 IPv6



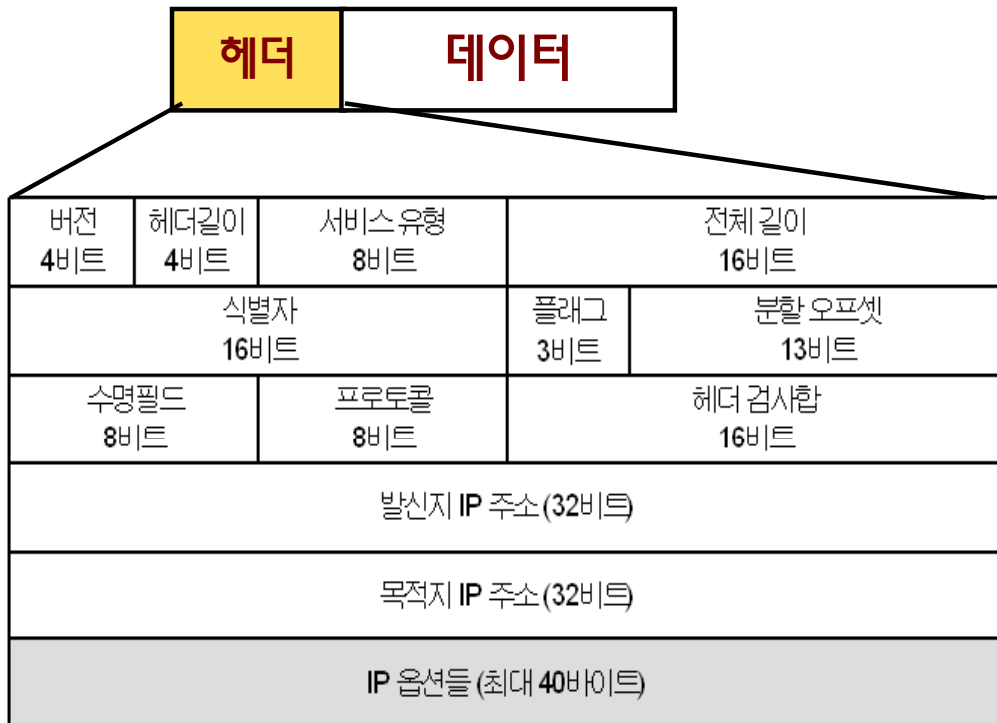
□ 지원 프로토콜

- 인터넷 제어메시지 프로토콜(ICMP), 인터넷 그룹관리 프로토콜(IGMP), 주소변환 프로토콜(ARP)

IP 버전 4 [1/2]

□ IP 패킷

- **헤더 부분**: 20바이트 고정 부분과 가변 길이의 선택사항 부분
- **데이터 부분**: 전송계층(TCP 또는 UDP), ICMP, IGMP, OSPF 메시지



- IP 프로토콜의 버전: 4
- IP 헤더의 길이
- 서비스 유형: 네트워크에 요구하는 지연, 처리율, 신뢰성과 같은 서비스 유형 지시
- IP 패킷의 전체 길이(최대 2^{16})
- 분할과 관련된 헤더필드: 식별자, 플래그, 분할 오프셋
 - 데이터링크 계층이 지원하는 최대 길이 (예, 이더넷 1560 바이트)보다 긴 패킷은 IP 계층에서 여러 패킷으로 분할
- 프로토콜: 패킷 데이터 부분의 메시지 종류(TCP, UDP, ICMP, IGMP, ...)

IP 버전 4 (2/2)

□ 수명(TTL: Time-To-Live)

- 발신지 호스트는 패킷의 생성 시에 초기값(예, 32) 설정 → 패킷이 라우터를 통과하면 TTL 값이 1씩 감소
- 목적지에 도착하기 전에 TTL 값이 0이 되면 라우터는 패킷 폐기 → 목적지가 없는 패킷이 네트워크에서 무한정 순환하는 것을 방지

□ 헤더 검사합: IP 헤더의 손상 여부를 검사하기 위하여 사용

□ 발신지/목적지 IP 주소: 패킷의 발신지 및 목적지를 나타내는 4바이트 IP 주소(예, 220.89.62.37)

□ IP 헤더 옵션

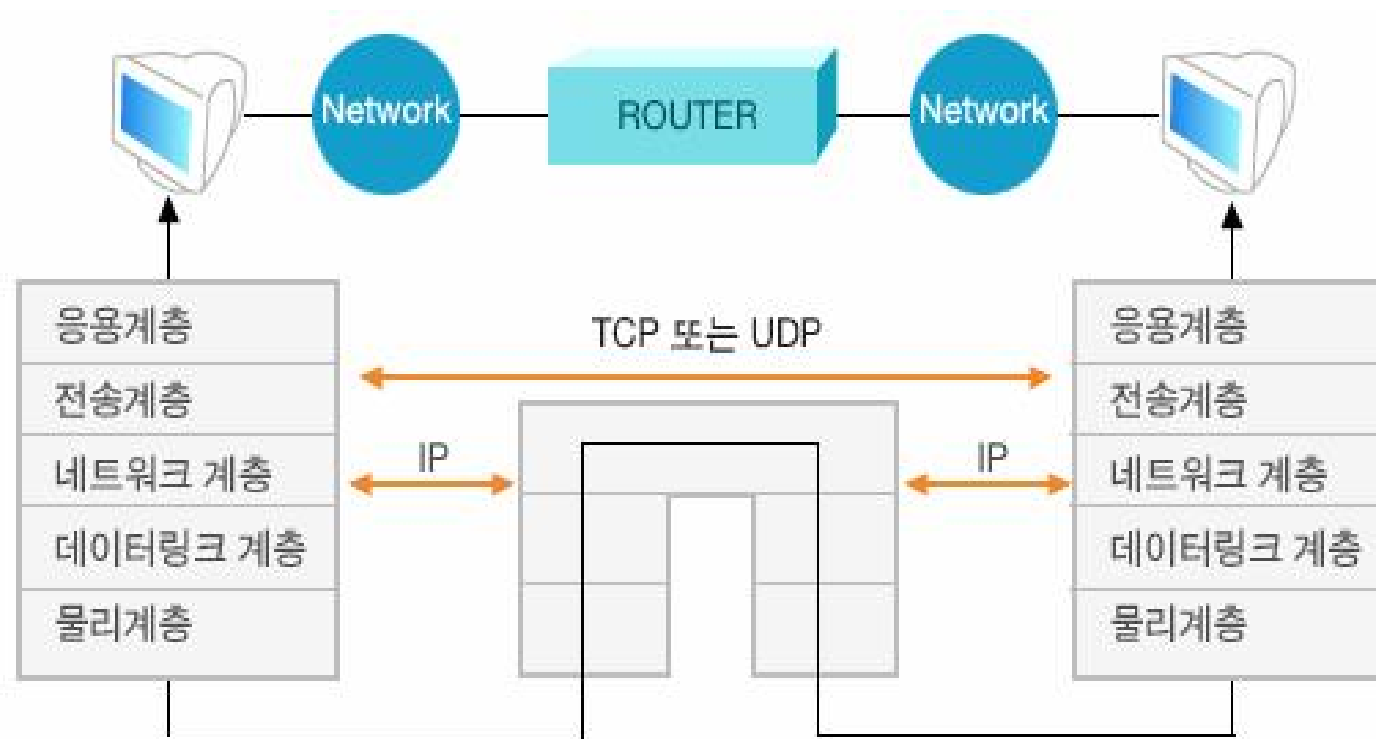
- 경로설정, 타이밍 관리 등과 같은 패킷에 대한 부가적인 정보를 전달
- 대부분의 라우터들이 IP 헤더 옵션 필드를 사용하지 않음



전송계층

□ 파일전송, 메일전송, 웹 서비스 등의 인터넷 서비스를 위하여 **호스트와 호스트 사이에 공통적으로 적용되는 프로토콜**

- 전송제어 프로토콜(TCP: Transmission Control Protocol)
- 사용자 데이터그램 프로토콜(UDP: User Datagram Protocol)



TCP 프로토콜

- 연결형 전송 서비스 제공
- 흐름제어 및 오류제어 서비스 제공



- **포트번호**: 발신지 및 착신지 호스트의 응용계층을 식별
 - FTP: 20, 21
 - HTTP: 80
 - 전자우편 프로토콜(SMTP): 25
- **순서 및 응답번호**: 신뢰성 있는 전달을 위하여 메시지의 손실 및 중복 등의 오류 제어 기능 지원
- **제어 필드**: TCP 연결의 설정 및 해제 등을 위한 제어 플래그
- **윈도우**: 호스트 사이에 주고 받는 메시지의 양을 조정하는 흐름제어 기능 지원
- **검사합**: 메시지의 손상 여부를 검사

UDP 프로토콜

❑ 흐름제어 및 오류제어 기능이 없는 비연결형 전송 서비스 제공

❑ UDP 헤더

- 포트번호

- 부트스트랩 프로토콜: 67
- 시간 동기화 프로토콜(NTP): 123
- 망관리 프로토콜(SNMP): 161
- 실시간 인터넷 방송

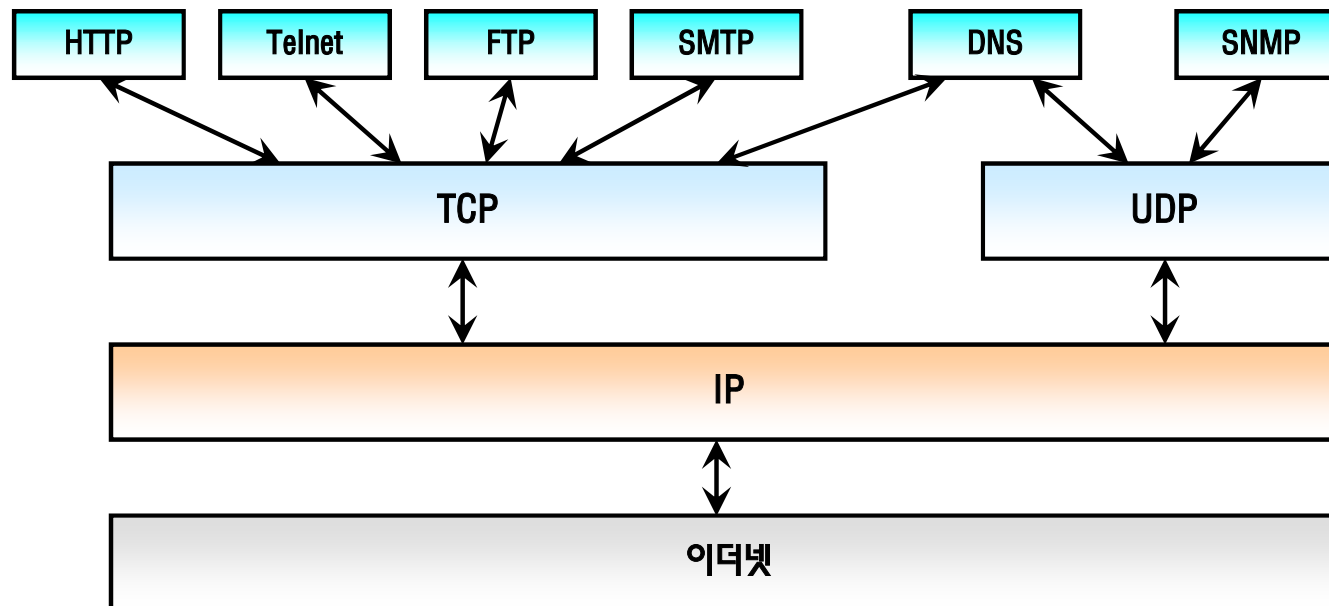
- 전체 길이: 메시지의 전체 길이

- 검사합: 메시지의 손상 여부를 검사



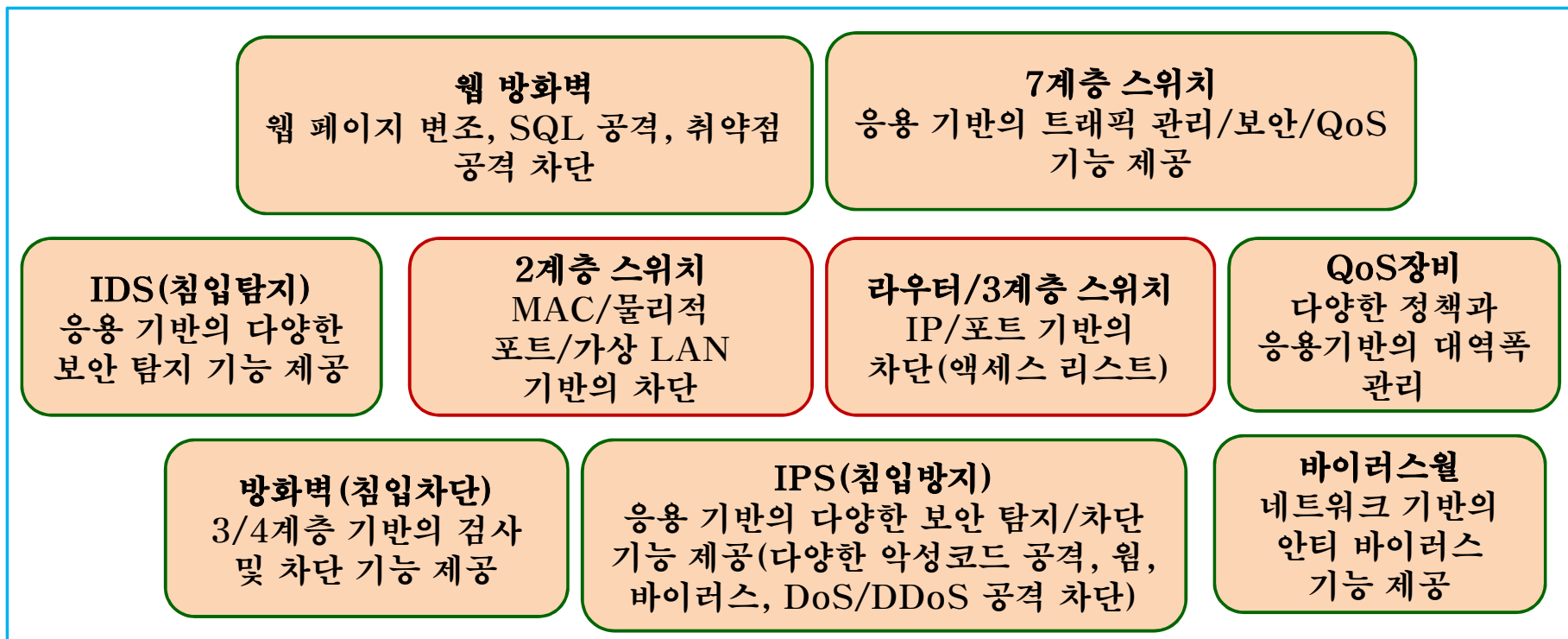
응용 계층

- ❑ FTP (File Transfer Protocol): 파일 전송 프로토콜
- ❑ SMTP (Simple Mail Transfer Protocol): 메일 전송 프로토콜
- ❑ DNS (Domain Name System): 도메인 이름 시스템 프로토콜
 - www.fifa.com → 125.56.214.97
- ❑ HTTP (Hypertext Transfer Protocol): 하이퍼텍스트 전달 프로토콜
- ❑ Telnet: 원격 로그인 프로토콜
- ❑ SNMP(Simple Network Management Protocol): 망 관리 프로토콜



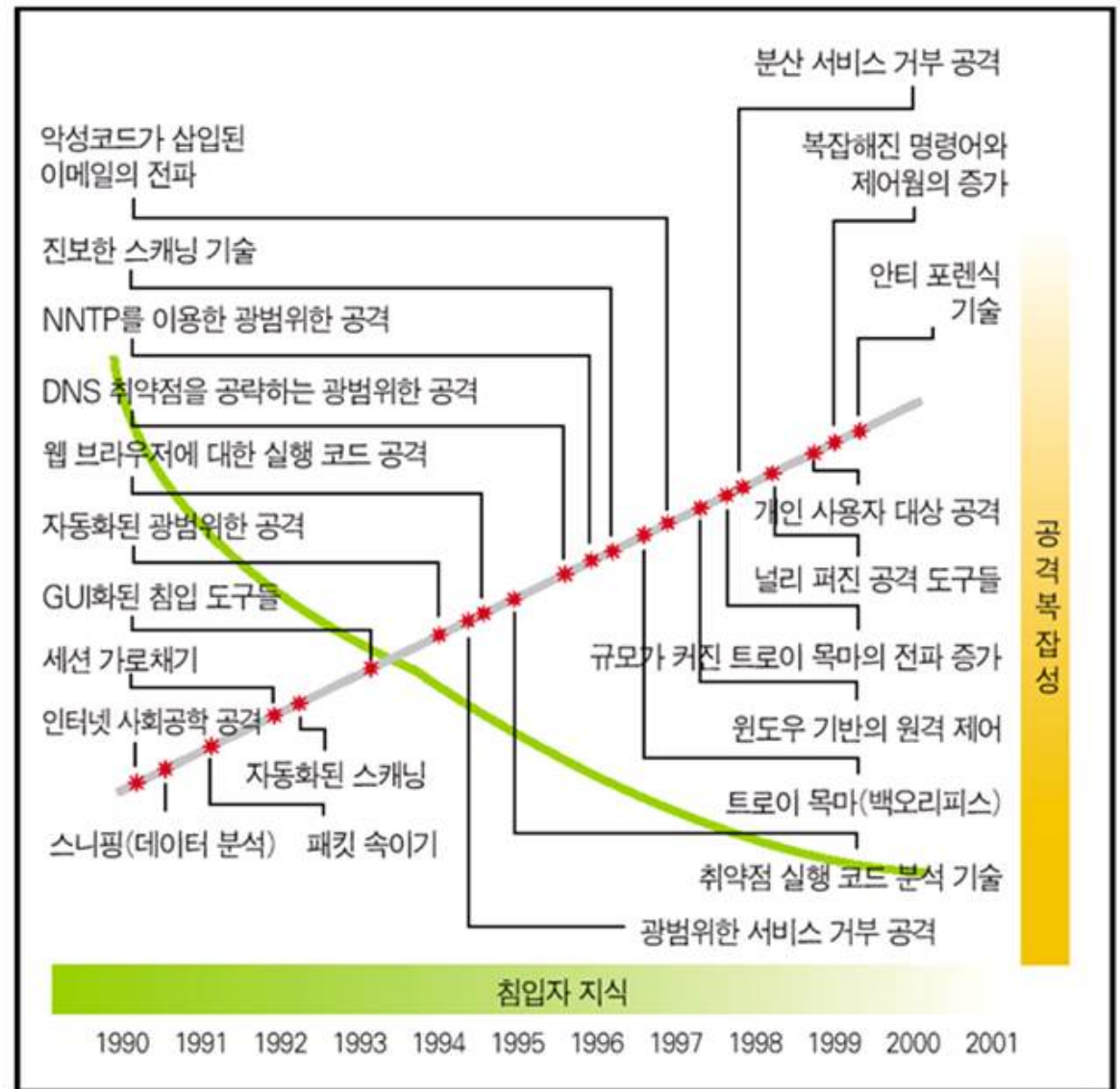
네트워크 보안

- ❑ 네트워크의 위협적인 공격 요소로부터 네트워크 장비, 서버, 운영 체제, 응용 프로그램, 사용자 정보 등을 안전하게 보호
- ❑ 근래에는 해킹뿐만 아닌 각종 웜, 바이러스 등이 공격 요소로 등장하면서 네트워크 보안의 범주가 더욱 넓어짐
- ❑ 다양한 보안장비



해킹 기술과 공격도구의 발전사

- ❑ 해커의 자기과시에서 정치적, 경제적 이익 추구
- ❑ 해킹 기술과 공격도구 경향
 - 공격 도구의 사용 편의성 및 공격 능력 증대
 - 침입자에게 요구되는 지식 감소



출처 | 카네기 멜론 대학

인터넷 프로토콜의 보안 취약성

- ❑ 인터넷 프로토콜은 데이터의 신뢰성 있는 전달을 염두에 두고 설계 → 1970년 대에는 보안이 중요한 고려 대상이 아니었음
- ❑ IP 프로토콜의 보안 취약성
 - IP 주소 및 패킷 내용의 변조 → 헤더 검사합 재계산,
 - 패킷의 재 전송, 패킷 내용의 훔쳐보기, ...

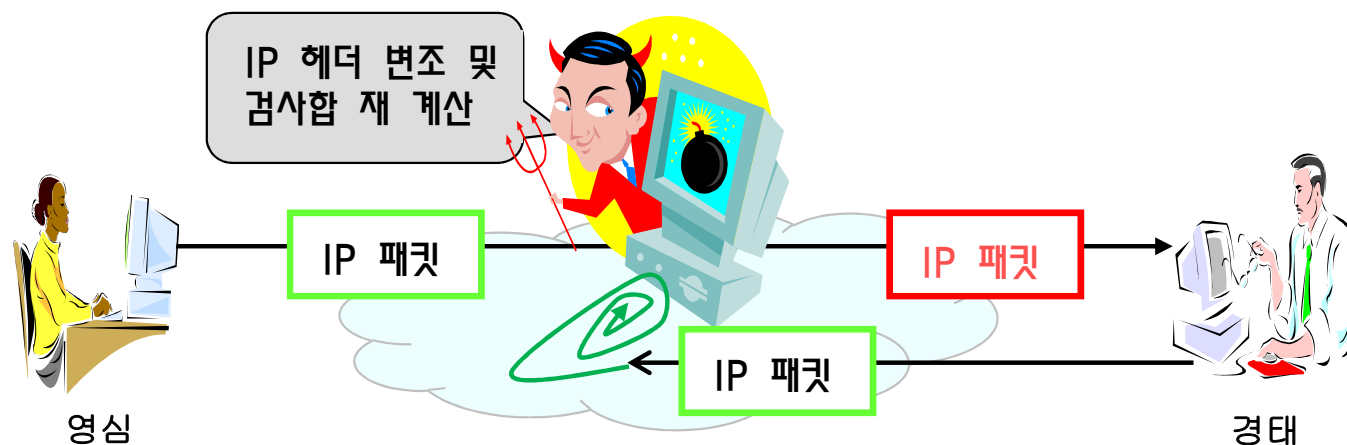
버전 4비트	헤더길이 4비트	서비스 유형 8비트	전체 길이 16비트	
식별자 16비트			플래그 3비트	분할 오프셋 13비트
수명필드 8비트	프로토콜 8비트		헤더 검사합 16비트	
발신지 IP 주소 (32비트)				
목적지 IP 주소 (32비트)				
IP 옵션들 (최대 40바이트)				



- ❑ 헤더 검사합 필드
 - IP 헤더의 손상 여부를 검사
 - 계산의 용이성: 16비트의 덧셈 및 보수 계산(각 비트의 1은 0, 0은 1로 변환)

헤더 검사합의 취약성

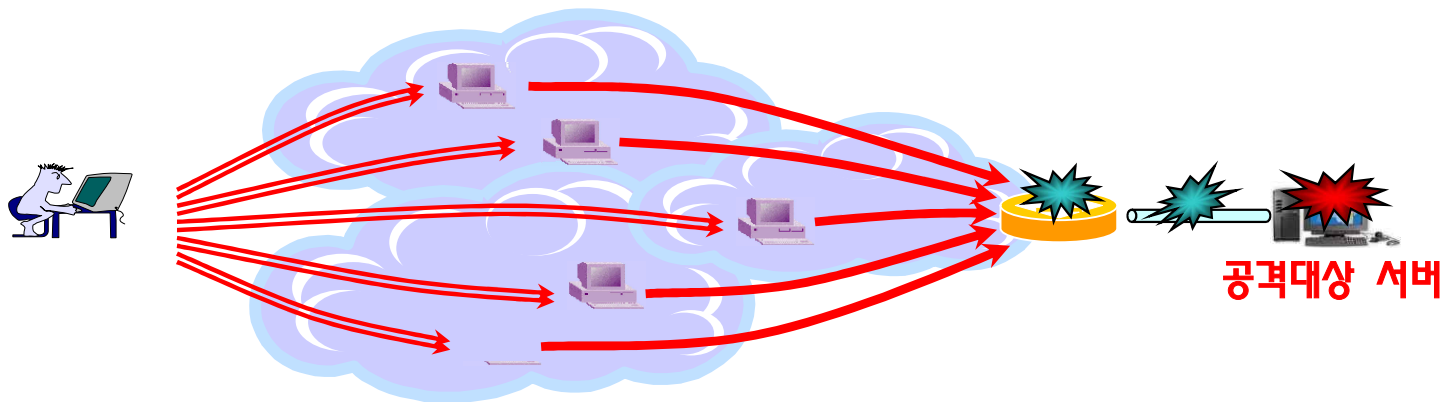
- ❑ 공격자는 영심이 생성한 IP 패킷(목적지: 경태)을 중간에서 캡처
- ❑ IP 헤더의 필드(예, 발신지 IP 주소)를 변조 후 헤더 검사합을 다시 계산하여 경태에게 전송
- ❑ 경태는 변조된 IP 패킷을 정상적인 것으로 잘못 검증 후 응답 IP 패킷을 전송 함. 응답 패킷은 변조된 IP 패킷의 발신지 주소를 목적지 주소로 사용
- ❑ 공격자가 발신지 IP 주소를 변조한 경우 경태가 생성한 IP 패킷은 목적지가 없으므로 네트워크에서 순환하다가 없어 짐



서비스 거부 공격

□ 서비스 거부(DOS: Denial of Service) 공격

- 공격자가 시스템의 자원(예, 메모리, 테이블, 지원하는 연결의 수,...)을 모두 사용하거나 파괴함으로 다른 사용자들이 시스템의 서비스를 더 이상 사용할 수 없도록 만드는 공격
- 7.7 DDoS(분산 서비스 공격) 대란: 2009년 7월 7일을 기점으로 한국과 미국 등의 주요 정부기관, 포털사이트, 은행 사이트 등의 DDoS 공격으로 서비스의 일시적인 마비 발생



□ 헤더 검사함의 취약성을 이용한 서비스 거부 공격

- 스머프(Smurf) 공격, LAND 공격, UDP 홍수(flood),
- 동일 착.발신 주소/포트를 갖는 패킷 공격, 과도한 TCP 연결설정(TCP Syn) 공격, ...

사례 - IP 주소의 변조에 의한 DoS

flow_cap - 메모장

파일(F) 편집(E) 서식(O) 도움말(H)

Destination IP	Source IP	Prot	DstPrt	SrcPrt	Stat-Pkts	Stat-Bytes
192.8.3.16	220.4.67	UDP	2610	48839	1	1052
192.8.3.14	220.4.144	UDP	2546	49323	1	1052
192.8.3.14	220.4.195	UDP	5916	9600	1	1052
192.8.3.14	220.4.185	UDP	7571	11761	1	1052
192.8.3.14	220.4.44	UDP	9006	49682	1	1052
192.8.3.14	220.4.216	UDP	8184	9944	1	1052
192.8.3.14	220.4.79	UDP	5954	64629	1	1052
192.8.3.14	220.4.65	UDP	2641	52215	1	1052
192.8.3.14	220.4.246	UDP	1402	39960	1	1052
192.8.3.14	220.4.142	UDP	656	64014	1	1052
192.8.3.14	220.4.254	UDP	9316	57602	1	1052
192.8.3.14	220.4.219	UDP	4689	16189	1	1052
192.8.3.14	220.4.94	UDP	7019	25896	1	1052
192.8.3.14	220.4.9	UDP	7490	12183	1	1052
192.8.3.14	220.4.30	UDP	3650	27644	1	1052
192.8.3.14	220.4.174	UDP	3842	27272	1	1052
192.8.3.14	220.4.64	UDP	4502	35076	1	1052
192.8.3.14	220.4.245	UDP	2563	43650	1	1052
192.8.3.16	220.4.213	UDP	9095	21584	1	1052
192.8.3.14	220.4.4	UDP	4254	10644	1	1052
192.8.3.14	220.4.81	UDP	8480	54775	1	1052

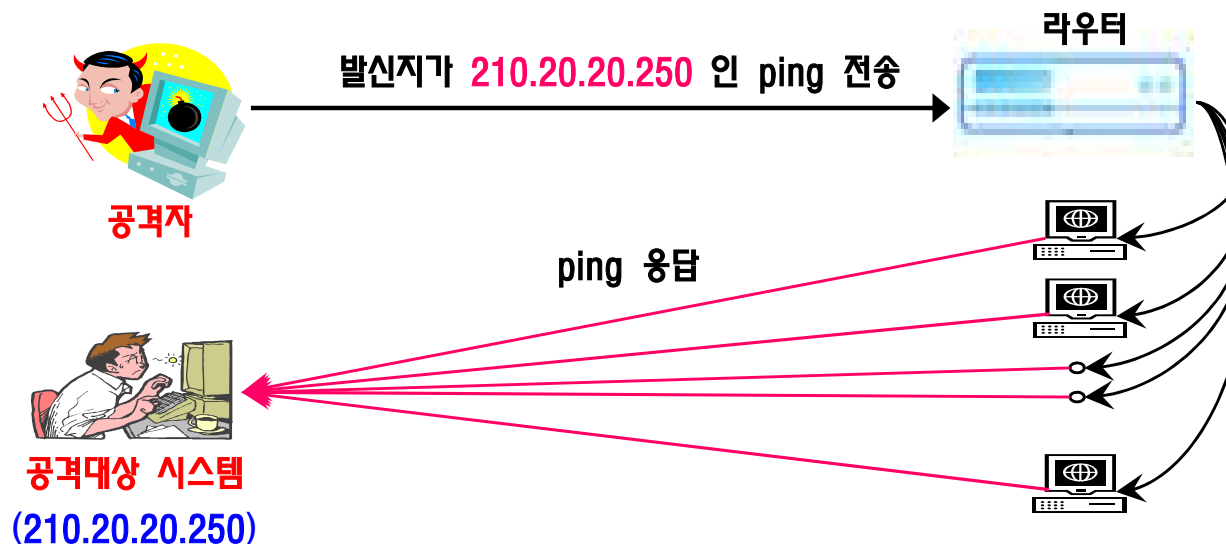
스머프 공격

① 공격자의 ping 전송

- 발신지 IP 주소: 공격대상 시스템의 주소인 210.20.20.250 으로 위장
- 목적지 IP 주소: 공격대상 시스템이 있는 네트워크의 방송 주소

② 공격대상 시스템이 있는 네트워크의 모든 시스템들은 ping 응답을 공격대상 시스템으로 전송

③ 공격대상 시스템은 과도한 ping 응답으로 시스템의 부하 증가 또는 다운



과도한 TCP 연결설정 공격 (1/2)

□ 연결설정을 위한 TCP의 제어 필드

- 연결설정 요청: SYN 비트
- 연결설정 확인: ACK 비트

발신지 포트 16bits		목적지 포트 16bits	
순서 번호 32bits			
응답번호 32bits			
헤더길이 4bits	예약 6bits	제어필드 6bits	윈도우 16bits
검사합 16bits		긴급 포인터 16bits	
선택			

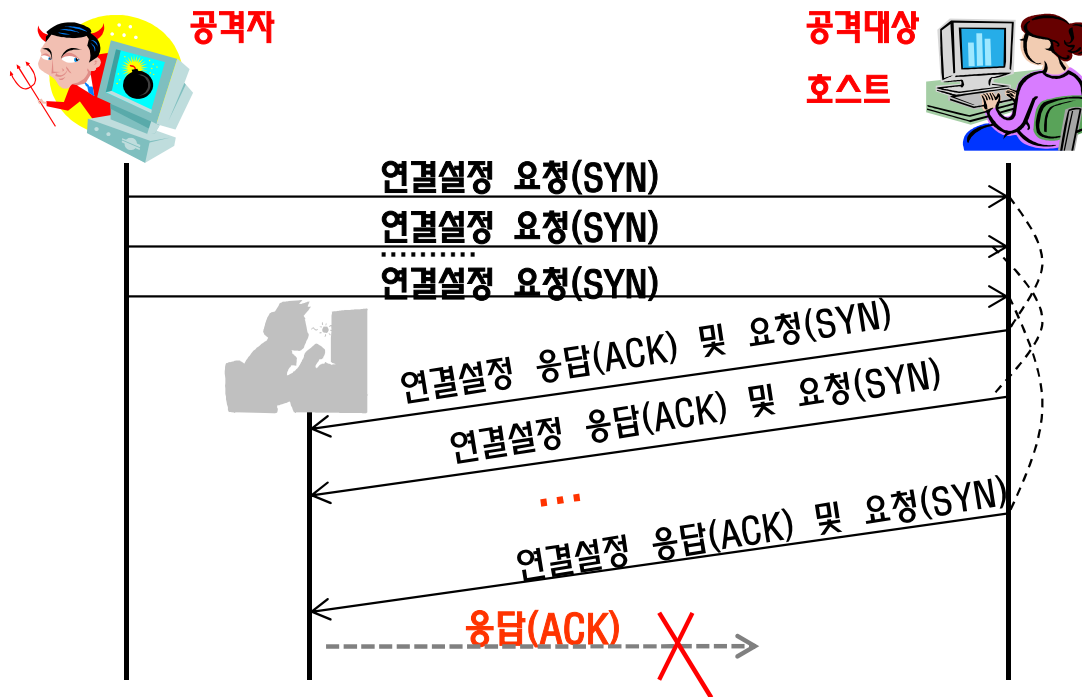
□ TCP의 3단계 핸드셰이크 연결 설정

- ① 호스트-A는 호스트-B로의 데이터 송신을 위하여 TCP 연결설정 요청(SYN) 송신
- ② 호스트-B는 응답(ACK)을 보내고 호스트-A로의 데이터 송신을 위하여 위하여 연결설정 요청(SYN) 송신
- ③ 호스트-A는 호스트-B의 연결요청을 응답(ACK) 함으로 양 방향 통신을 위한 연결설정 완료



과도한 TCP 연결설정 공격 (2/2)

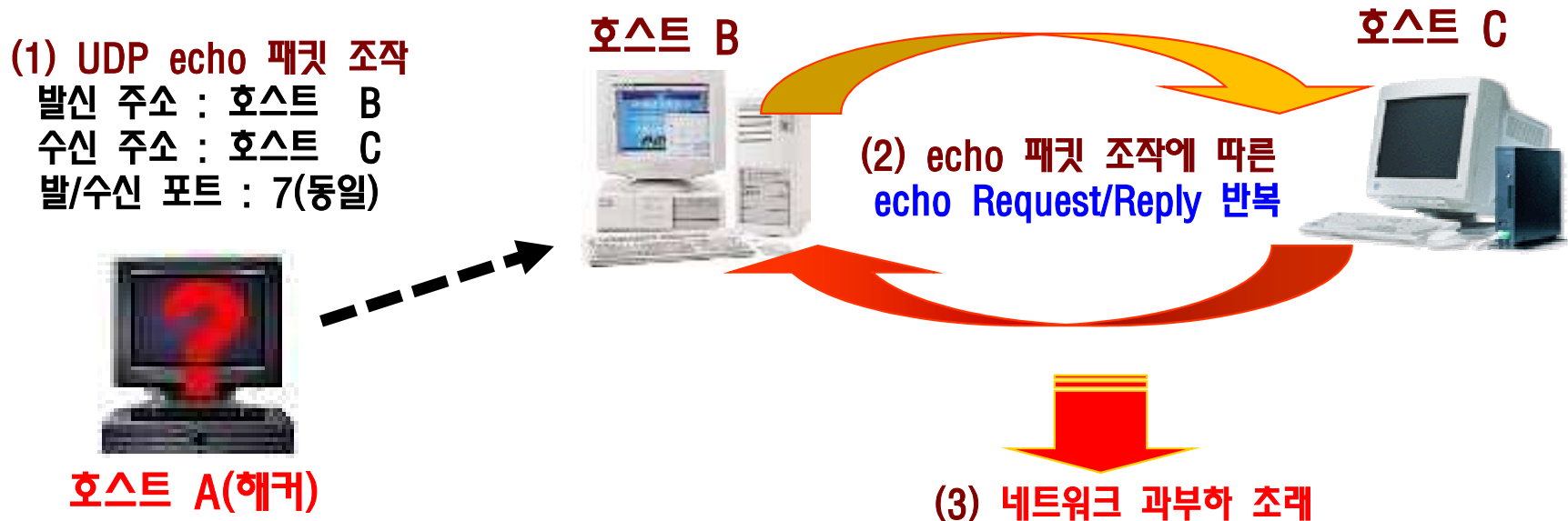
- ❑ 공격자는 발신지 IP 주소 위조 → 공격대상 호스트에게 대량의 연결설정(SYN) 요청
- ❑ 공격대상 호스트는 존재하지 않는 위조된 IP 주소로 응답(ACK)을 보내고 양방향 통신을 위하여 연결설정(SYN) 요청 → 위조된 IP 주소로 부터 응답(ACK)을 받을 때까지 대기
- ❑ 위조된 대량의 연결설정(SYN) 요청 패킷이 수신되면 서버의 대기 큐(Backlog Queue)에 오버플로우 → 서비스거부 상태



	Local	Remote
root@net /root]# netstat -na grep SYN		
tcp	0 0 127.0.0.1:80	83.232.136.253:1911 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	199.106.229.9:1308 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	1.81.31.169:2051 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	47.95.74.60:1107 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	57.138.85.69:1697 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	54.125.11.117:2433 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	160.187.111.239:2064 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	167.129.136.239:2043 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	47.183.44.170:1256 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	124.215.160.217:1636 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	76.151.250.211:1673 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	95.168.224.46:1986 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	22.249.49.106:1362 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	21.255.176.15:1610 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	50.110.236.208:2272 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	114.218.24.238:1351 SYN_RECU
tcp	0 0 127.0.0.1:80	88.78.25.148:1215 SYN_RECU

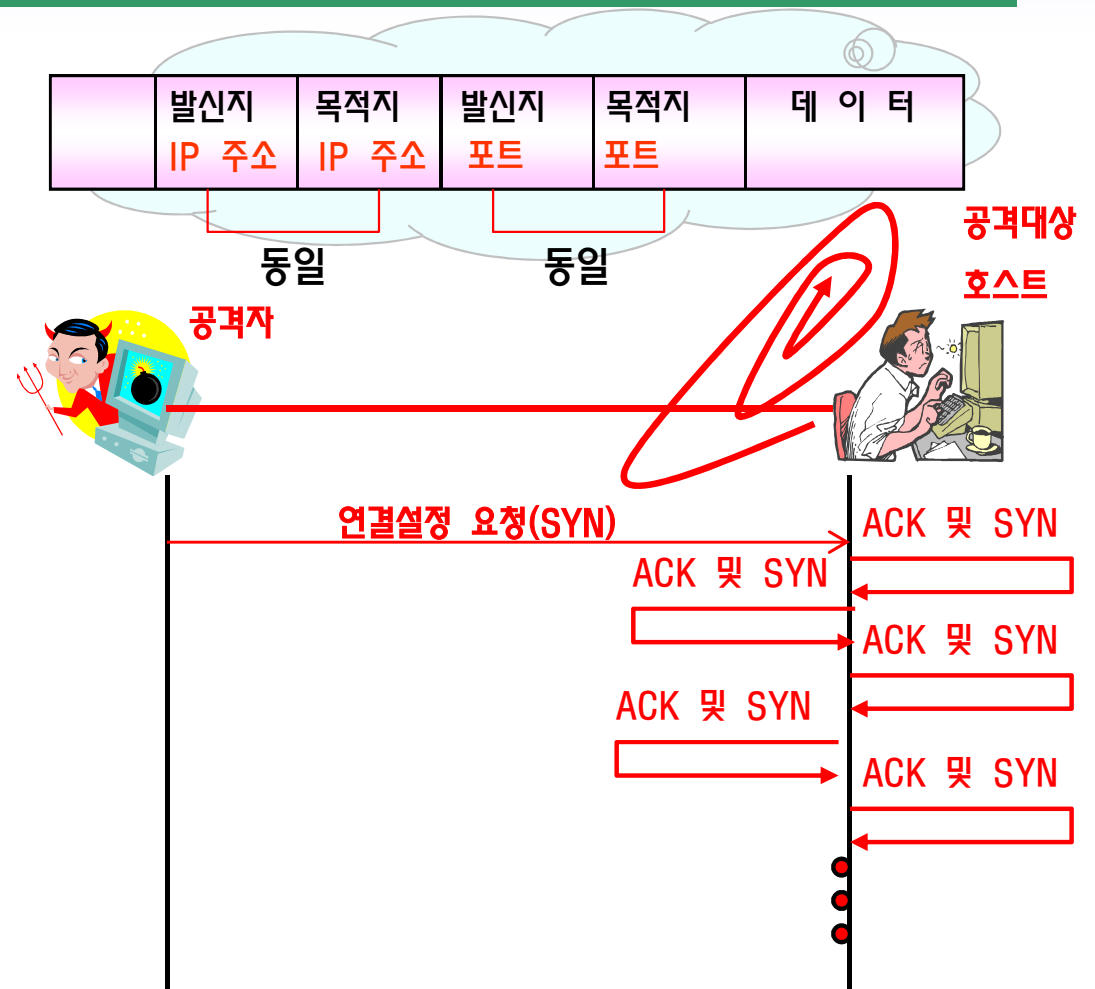
동일 포트를 갖는 패킷 공격

- 공격자-A는 패킷을 위조하여 공격대상 호스트-B로 전송
 - IP 패킷 헤더의 발신지 주소를 호스트-B, 목적지 주소를 호스트-C로 지정
 - UDP 헤더의 발신 및 목적 포트를 동일하게 지정
- 위조된 패킷에 대한 응답 패킷을 생성하여 전송하는 경우 루프 상태에 빠지므로 심각한 네트워크 과부하 유발
 - 응답 패킷은 수신한 패킷의 발신지 주소를 목적지 주소로 사용 함
- 이 공격은 주로 echo와 chargen 서비스를 이용한다.



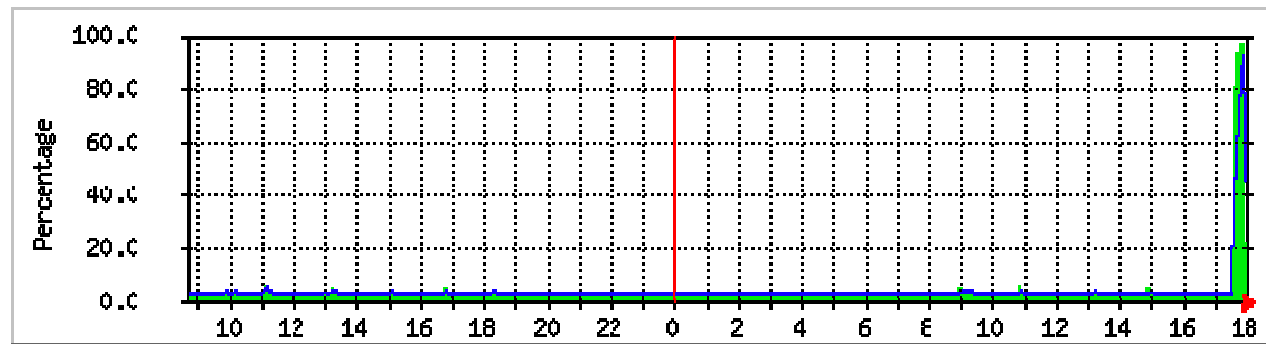
LAND 공격

- ❑ 공격자가 발신지와 목적지 주소 및 포트 번호를 모두 피해 호스트의 주소로 변조한 TCP SYN 패킷을 전송
→ SYN 패킷의 루프 발생
- ❑ 1997년에 나온 고전적인 공격 기법
 - 운영체제의 TCP 스택 결함 패치
 - 라우터나 방화벽 등에서 출발지와 목적지가 동일한 패킷 차단

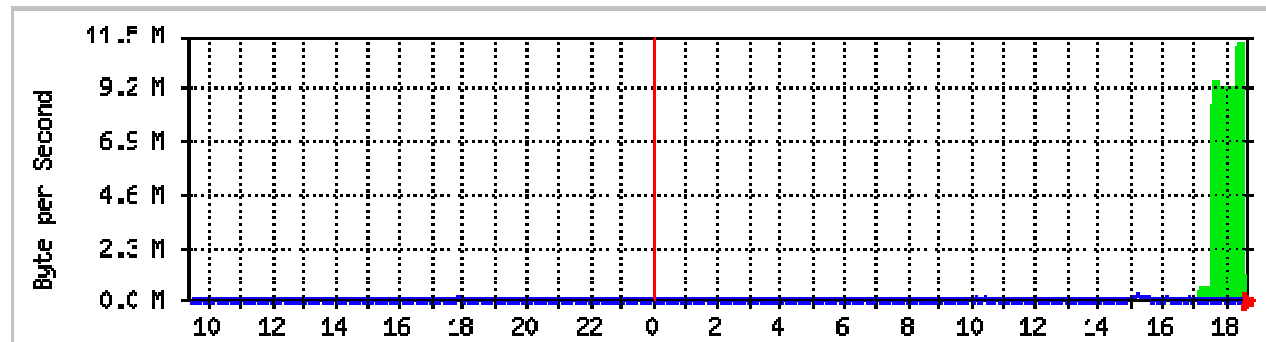


사례 - DoS 공격시의 네트워크와 장비 상태

장비의 CPU 사용량 급격히 증가



네트워크에서 폭주 현상 발생



스니퍼(Sniffer)

❑ 네트워크 상의 패킷을 분석하여 다른 사용자들의 중요한 정보를 수집하는 행위

❑ Wireshark

- 윈도우 및 리눅스
- <http://www.wireshark.org/>

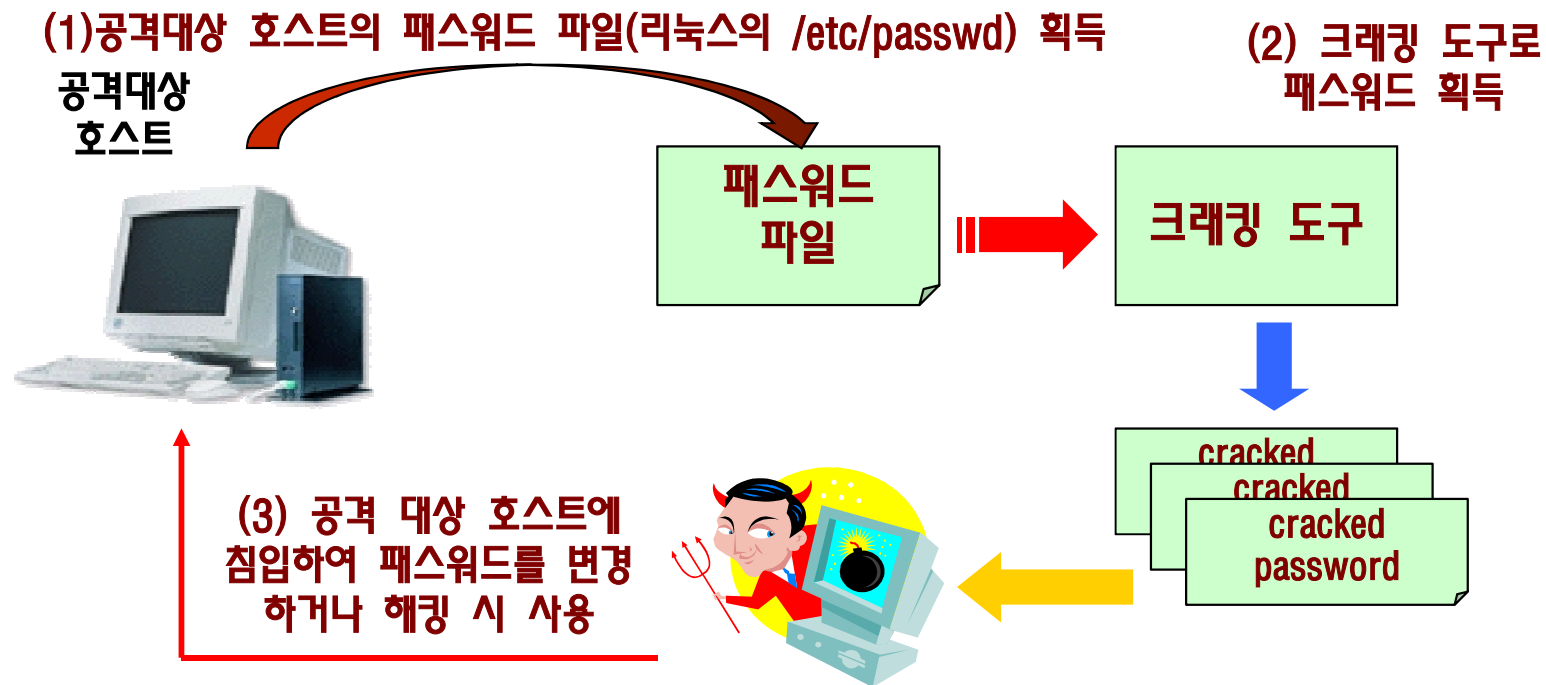
❑ tcpdump

- 리눅스
- <http://www.tcpdump.org/>

The image shows the Wireshark network protocol analyzer interface. At the top, the 'PACKETS' list shows several captured packets. A callout bubble points to packet 8, stating '8번째 수신한 패킷 선택' (Select the 8th received packet). Below this, the 'PACKET DETAILS' pane shows the structure of packet 8, which is an HTTP ACK. A callout bubble points to this pane, stating '패킷 기본 정보' (Basic packet information). The bottom pane shows the raw packet data in hexadecimal and ASCII. A callout bubble points to the ASCII column, stating '16진수 및 문자 값 표현' (Representation of hexadecimal and character values). A red box highlights a portion of the ASCII data, showing a URL fragment: 'DFN...t_code=tb...00502000&mode=re...ply&t_name=t_stu...dentbbs&t_kind=b...bs&pk_id=37531&p...age=0&gubun=new&SocialNo=7401...&writer=%C...0%AF%B0%E6%B0%A9'.

패스워드 크래킹

- ❑ 대상 프로그램이나 OS 자체를 크래킹하여 패스워드의 확인 단계를 거치지 않는 방법
- ❑ 예상되는 ID와 패스워드 목록을 가지고 패스워드를 크래킹
 - 목록을 가지고 있는 파일을 이용하는 방법(wwwhack)
 - 해킹 공격 프로그램의 소스에 목록이 포함되는 방법
- ❑ 패스워드가 저장된 파일을 획득하여 패스워드를 알아내는 방법(Crack)



SSH 서비스에 대한 패스워드 스캔

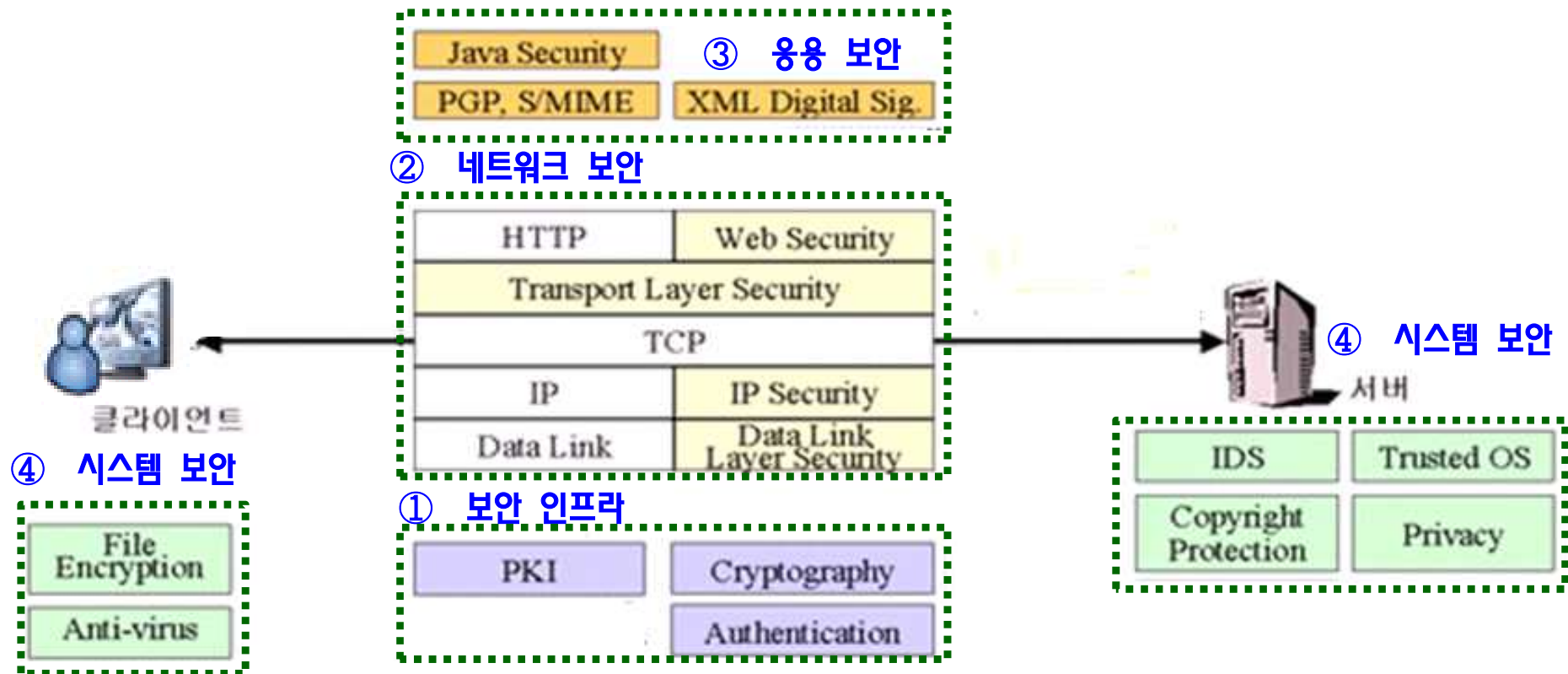
❑ 취약한 암호를 사용하는 SSH(22/tcp) 서비스에 대한 패스워드 스캔 공격의 사례 보고 (2004년 12월)

- test, guest, admin, root 사용자에 대해 암호가 없거나 암호가 단순한 계정의 **전사적인 접속 시도**
21:51:43 services sshd[695]: Illegal user test from xxx.228.156.19
21:51:44 services sshd[697]: Illegal user guest from xxx.228.156.19
21:51:46 services sshd[699]: Illegal user admin from xxx.228.156.19
.....
- 위의 스캔과 관련된 공격코드 중 일부 ➡ 별도의 사전파일을 사용하지 않고 소스에 직접 2,000여개의 암호가 포함되어 있음
checkauth("test","test",buff);
checkauth("guest","guest",buff);
checkauth("admin","admins",buff);
checkauth("user","user",buff);
checkauth("root","root",buff);
checkauth("root","123456",buff);
checkauth("test","123456",buff);
checkauth("test","12345",buff);
checkauth("test","1234",buff);
checkauth("test","123",buff);
.....



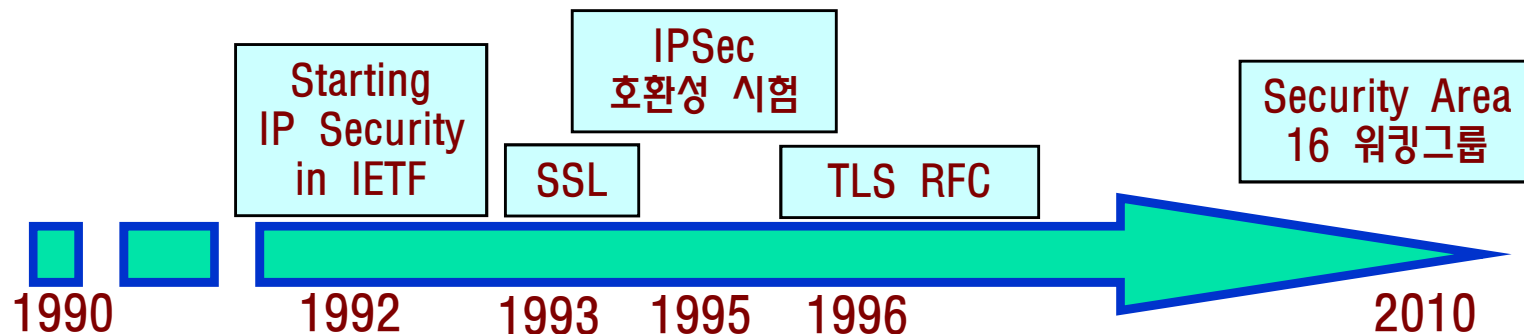
보안기법 계층 구조

- ❑ 보안 인프라: PKI(Public Key Infrastructure), 암호학, 전자서명, ...
- ❑ 네트워크 보안: 웹 보안, SSL/TLS, IP 보안, 데이터링크 보안, ...
- ❑ 시스템 보안: 파일 암호화, 안티 바이러스, IDS(침입탐지시스템), 신뢰성 있는 OS...
- ❑ 응용 보안: S/MIME(Secure/Multipurpose Internet Mail Extensions), PGP, XML 보안, ...



인터넷 보안 프로토콜

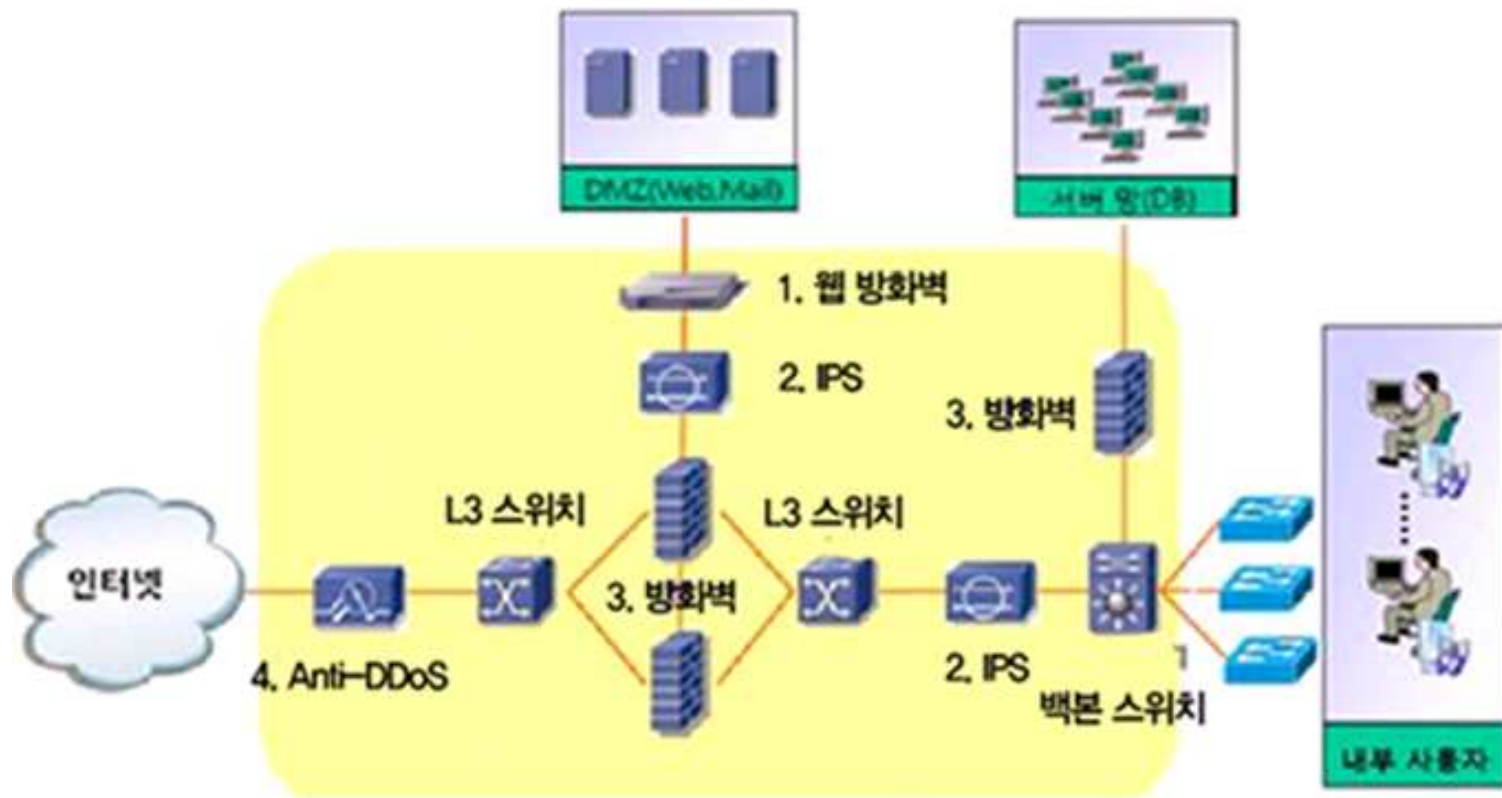
- ❑ 인터넷 프로토콜의 취약성을 해결하기 위하여 **보안 프로토콜 개발**
- ❑ IP 보안(IPSec)
 - 키관리 프로토콜(ISAKMP)
 - 인증헤더(AH) 프로토콜, 캡슐화 보안 페이로드(ESP) 프로토콜
- ❑ SSL(Secure Socket Layer)
 - 1993년 웹 서버와 브라우저 사이의 안전한 통신을 위하여 Netscape 사에서 개발
 - 주요기능: 서버/클라이언트 인증, 기밀성 보장
 - 지원 프로토콜: HTTPS(443), TELNETS(992), POPS(995) 등
- ❑ TLS(Transport Layer Security)
 - SSL을 기반으로 1999년 IETF가 TLS 표준화(SSL3.1)



네트워크의 보안 구성 [1/3]

□ 내부사용자, DMZ 그리고 서버 망을 같이 보유하고 있는 대다수 사이트의 네트워크 보안 구성(참고: 안철수연구소의 네트워크 보안 Good case Study)

- ① 웹 방화벽(Web Application Firewall) ③ 인터넷 및 서버 망의 방화벽
- ② IPS(침입방지시스템) ④ Anti-DDoS(DDoS 대응장비)



네트워크의 보안 구성 [2/3]

□ 인터넷 및 서버 망의 방화벽

- 계층 3 및 4 레벨에서 동작하며 송수신 되는 패킷의 정상 여부 판단 → 비 정상적인 접근 차단
- 인터넷에 대한 방화벽을 구축하여 외부/DMZ/내부 망의 보안 도메인으로 분리 및 접근제어
- 중요한 정보를 보유하고 있는 서버 망에 별도의 방화벽을 구축하여 외부는 물론 내부 사용자로부터의 불법적 접근 차단 및 네트워크 공격(DDoS)에 대한 방어

□ 웹 방화벽

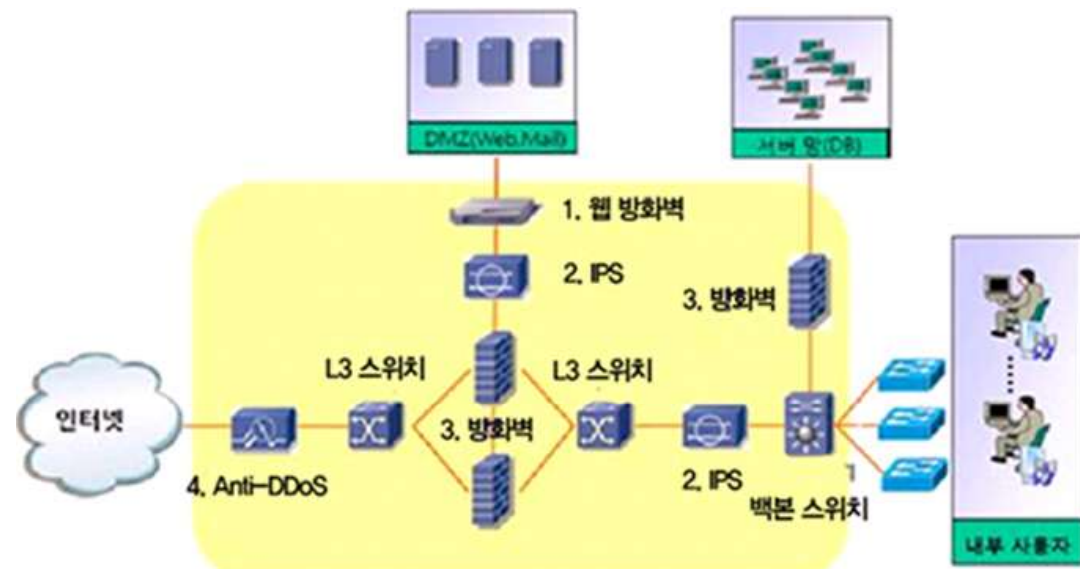
- HTTP와 HTTPS 요청이 있는 응용 계층에서 동작 → 패킷이 아닌 비정상적인 URL과 사용자의 요청(GET, Post...) 차단
- 웹 서버의 주요 정보에 대한 무결성을 검증하므로 공격에 의한 내부 정보의 변조를 방어
- 웹 서비스가 중요한 사이트의 경우 웹 서비스에 특화된 웹 방화벽 구축
 - 공개 웹 방화벽: **ModSecurity**(Apache 웹 서버용), **WebKnight**(IIS 웹 서버용)

1	20:08:34	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
2	20:08:34	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
3	20:08:34	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
4	20:08:34	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
5	20:08:34	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
6	20:08:35	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
7	20:08:35	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
8	20:08:35	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
9	20:08:35	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
10	20:08:35	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
11	20:08:35	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
12	20:08:35	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.
13	20:08:35	W3S	01	GET /common/Main_LoginChk.asp - 23.	12	HTTP/1.

네트워크의 보안 구성 [3/3]

□ IPS(침입방지시스템)

- **DMZ 망의 IPS:** 네트워크 방화벽에서 허용되는 웹 및 메일 등의 트래픽을 심층적으로 분석하여 악성코드/해킹 차단
- **내부 망에 설치된 IPS:** 내부 사용자가 외부의 악성코드 유포 사이트를 통해 다운받은 악성코드 차단 및 내부 사용자 PC에서 외부로 정보를 유출시키는 스파이웨어 트래픽 차단



□ DDoS 대응장비

- 근래에 무분별하게 발생하고 있는 DDoS 공격의 효과적인 방어를 위하여 외부에서 사이트로 접근하는 최전방에 설치

요점 정리(1/2)

- 인터넷은 "정보의 바다"라 불리는 컴퓨터 통신망으로, TCP/IP 프로토콜을 이용해 정보를 주고받는 공개 컴퓨터 통신망
 - 5 계층 모델: 응용계층, 전송계층, 네트워크 계층, 데이터링크 계층, 물리계층
- 네트워크 보안: 각종 위협적인 공격 요소로부터 네트워크 장비, 서버, 운영 체제, 응용 프로그램, 사용자 정보 등을 안전하게 보호하는 것
- 인터넷 프로토콜은 데이터의 신뢰성 있는 전달을 염두에 두고 설계 → 1970년 대에는 보안이 중요한 고려 대상이 아니었음
 - IP 프로토콜의 보안 취약성: IP 주소 및 패킷 내용의 변조, 패킷의 재 전송, 패킷 내용의 훔쳐보기, 인터넷 전화의 도청
- 헤더 검사함의 취약성을 이용한 서비스 거부 공격
 - 스머프(Smurf) 공격, 동일 착.발신 주소/포트를 갖는 패킷 공격(LAND 공격, UDP 홍수), 과도한 TCP 연결설정(TCP Syn) 공격, ...

요점 정리[2/2]

- ❑ 스니퍼: 네트워크 상의 패킷을 분석하여 다른 사용자들의 중요 정보를 수집하는 행위
 - Wireshark, tcpdump, ...
- ❑ 패스워드 크래킹
 - 예상되는 ID와 패스워드 목록을 가지고 패스워드를 크래킹
 - 패스워드가 저장된 파일을 획득하여 패스워드를 크래킹
- ❑ 보안기법의 계층 구조
 - 응용 보안: S/MIME(Secure/Multipurpose Internet Mail Extensions), PGP, XML 보안, ...
 - 네트워크 보안: 웹 보안, SSL/TLS, IP 보안, 데이터링크 보안, ...
 - 시스템 보안: 파일 암호화, 안티 바이러스, IDS(침입탐지시스템), ...
 - 보안 인프라: PKI(Public Key Infrastructure), 암호학, 전자서명, 스마트 카드, ...
- ❑ 내부사용자, DMZ 그리고 서버 망을 보유하고 있는 사이트의 네트워크 보안 구성
 - 네트워크 방화벽, IPS(침입방지시스템)
 - 웹 방화벽(Web Application Firewall), DDoS 대응장비