TRƯỜNG ĐẠI HỌC BÁCH KHOA KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

Tel. (84-511) 736 949, Fax. (84-511) 842 771

Website: itf.ud.edu.vn, E-mail: cntt@edu.ud.vn



BÁO CÁO ĐỒ ÁN CƠ SỞ NGÀNH MẠNG

Đánh chặn các cuộc tấn công từ Attacker trên Wireless

Giảng Viên: ThS. Trần Hồ Thủy Tiên

Sinh Viên : Lê Việt Tri LỚP : 13T.CLC

ĐÀ NĂNG, 12/2016

L**ỜI NÓI ĐẦ**U

Đồ án cơ sở ngành mạng là một trong những đồ án chuyên ngành của khoa công nghệ thông tin. Nó cung cấp cho em rất nhiều kiến thức về lập trình cơ sở,đặt biệt là những kiến thức về mạng. Qua bài đồ án này đã giúp em nắm vững thêm kiến thức cơ bản thầy cô hướng dẫn và định hướng để em hoàn thành chủ đề đồ án. Xin cảm ơn thầy Nguyễn Văn Nguyên đã nhiệt tình giảng dạy và hướng dẫn em hoàn thành đồ án này cũng như các thầy cô khác trong khoa đã giảng dạy chúng em trong những học kỳ vừa qua.

Em đã cố gắng rất nhiều,nhưng có lẽ không tránh khỏi thiếu sót,mong các thầy cô và các bạn giúp đỡ.

Trong đồ án này em đã xin phép trọ để thực thi các cuộc tấn công vào ngày 27/12/2016.

Đồ án không mang tính gây hư hỏng, lấy trộm thông tin vào mục đích xấu trên các thiết bi.

Đà Nẵng, ngày 27 tháng 12 năm 2016 Sinh viên thực hiện : Lê Việt Tri Nhóm 13.14-Lớp 13T.CLC-Khoa CNTT Đại Học Bách Khoa Đà Nẵng

NHẬN XÉT GIÁO VIÊN

7.1

7.4

8.

8.1

1 2.

2.1.

2.2.

2.3.

2.4.

Muc luc Giới thiệu sơ lược: 2. Tổng quan Wireless Lan: 6 2.1 2.2 Kênh(Channel): 2.3 Wire Equivalent Privacy(WEP)......6 2.6 Beacon Frame 8 2.7 Association 8 3. 3.1 Sniffing là gì? 3.3 Detection of SSID......8 3.4 Thu thập Frames cho việc Cracking WEP......9 Wireless Spoofing 9 4.3 Frame Spoofing 12 5. Wireless Network Probing 12 5.1 Nhận dạng APs và máy trạm12

7.2 Làm tràn Associations 13

Tấn công Man-in-the-Middle 13

8.3 Session Hijacking 13

MAC Filter 17

WifePhisher 18

Chương 1. Giới thiệu cơ bản về Wireless

Trong phần này sẽ nói sơ lược về các yếu tố cơ bản về mạng Wireless hoặc LAN(Local Area Network) nói chung.

Phần này sẽ giải thích : Sniffing, Spoofing, SSIDs, Làm sao xác định SSID, WEP, từ chối dịch vụ bằng cách làm nhiễu hoặc làm giả wireless để dụ victim truy cập

1. Giới thiệu sơ lược:

Mạng Wireless phát gói tin bằng tần số vô tuyến(RF) hoặc bước sóng quang hoặc (Optical Wavelengths) và các dòng laptop có thể bắt được.

Điều tồi tệ, là attacker có thể tạo một package mới mà wireless stations chấp nhận là hợp pháp.

2. Tổng quan Wireless Lan:

Wireless Lan có cách thức gần giống TCP/IP.

IEEE 802.11 được đề cập ở đây(www.ieee802.org/11/) được phát triển bởi IEEE là giao thức giữa wireless client và AP hoặc giữa 2 wireless client. IEEE phải được xác thực bởi giao thức mạng(MAC- Medium Address Control) và Lớp Vật Lý(Physical Layer) IEEE 802.11 được nằm trong tầng 1(Physical) và tầng 2(Data Link) của OSI model. Có nhiều giao thức IEEE 802.11: 802.11a/b/g

2.1 Trạm (Station) và Điểm Truy Cập(Access Point):

Trạm: là tầng lớp vật lý cung cấp mạng kết nối giữa trạng này với trạm khác bằng sóng vô tuyến. Cụ thể trạm là 1 cái USB Wireless. 1 cái laptop có card wireless.

Điểm truy cập: là 1 cái trạm(station) là một nơi để cung cấp frame để phân tán đến các trạm khác. Bản thân điểm truy cập(AP) là một thể loại được kết nối bởi dây(wire) đến LAN.

Chú ý :Trạm thu, AP phát.

2.2 Kênh(Channel):

Các trạm liên kết với nhau sử dụng tần số vô tuyến (RF) giữa 2.4 - 2.5GHz. 2 Mạng dây cùng chung các kênh lân cận có thể can thiệp với nhau (**lưu ý điều** này)

2.3 Wire Equivalent Privacy(WEP)

WEP là 1 cái khóa chia sẽ được mã hóa các package trao đổi giữa trạm(station) và điểm truy cập(AP).

2.4 Frames Octets: 2 0 - 2312 6 6 6 2 Frame Duration/ Sequence Frame Address 1 Address 2 Address 3 Address 4 FCS Control Control Body

Hình 2.4: Cấu trúc Frames

Có 3 loai:

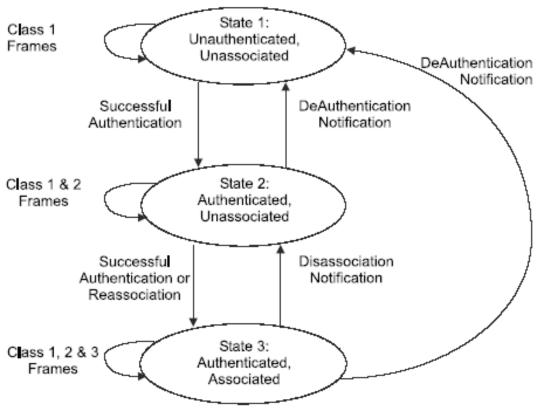
- + Management Frame:
- + Control Frame: Điều khiển phân tán.

MAC Header

+ Data Frame: Đóng gói tầng lớp OSI Model: Bao gồm địa chỉ MAC nguồn, MAC đích, BSSID, TCP/IP diagram, payload : WEP mã hóa

2.5 Authentication

Authentication được cung cấp xác thực từ trạm (station) và điểm kết nối(AP). Tất cả trạm được xác thực mà không có bất kỳ kiểm tra. Một trạm A gửi một frame quản lý Authentication bao gồm Xác nhận A, trạm B, Trạm B gửi lại frame rằng xác nhận A, địa chỉ tới A. Share key Authentication sử dụng để trao đổi giữa máy trạm và AP.



Hình 2.5: Cấp quyền cho station

2.6 Beacon Frame

Beacon Frame được AP phát ra nhầm mục địch các trạm nhận được wifi hiện tại Beacon gồm: SSID(tên Wireless), capabilities, và các thông tin khác.

GVHD: Trần Hồ Thủy Tiên

2.7 Association

Dữ liệu truyền giữa AP(Điểm truy cập) và station(máy trạm) sau khi Association(xác thực). Tất cả APs(các điểm truy cập) phát ra Beacon frames nhiều lần mỗi giây. Trạm sẽ chọn để associated(xác thực) với AP(điểm truy cập) dựa trên signed strength(độ mạnh dấu hiệu). Station có thể không có tên Wireless (SSID).

Có 2 bước để xác thực 1AP tới 1 trạm.

Bước 1: 1 trạm lắng nghe tất cả Beacons frame mà chưa unauthenticated(chưa cấp quyền) và unassociated(chưa xác thực). Trạm sẽ chọn BSS(Basic Server Set) để join(thêm vào). AP and station xác thực lẫn nhau bằng cách trao đổi các Authentication management frames. Bây giờ thì client Authenticated, nhưng chưa ác thực (unassociated)

Bước 2: Trạm gửi Association frame. AP phản hồi và gửi lại bao gồm Association ID đến máy trạm. Bây giờ máy trạm đã xác thực và cấp quyền.

3. Wireless Network Sniffing

3.1 Sniffing là gì?

Sniffing là việc lắng nghe trên network. Bắt các gói tin(package) và lưu một bản copy lên attacker. Mục đích chính là lấy thông tin.

3.2 Passive Scanning

Scanning là hành động sniffing bằng cách bật nhiều ật các kênh truyền radio của thiết bị wireless card. Điều này sẽ không phát hiện sự hiển diện của Scanning.

3.3 Detection of SSID

Attacker có thể phát hiện SSID ò một network thông thường. Vì Attacker dựa vào Beacon, Association Request.

Nhưng với trường hợp AP chỉnh lại SSID dưới dạng ẩn danh (người ngoài không nhìn thấy được). Do vậy Beacon frames bằng rỗng. Và rõ ràng là người ngoài cuộc sẽ không nhìn thấy đc WLAN.

Với trường hợp Beacon không tắt. Thì rõ rang attacker có thể thấy được mạng bằng cách passive scanning.

Với trường hợp khó hơn là Beacon trả về SSID rỗng, Thì attacker lắng nghe Associate Request từ máy trạm và Associate Response từ AP. Vì cả 2 đều có thông tin chính xác SSID. Nếu máy trạm muốn vào trong(join) AP. Nó phải gửi Probe Requests ở tất cả channels và lắng nghe Probe Responses bao gồm SSID từ ÁP. Attacker sẽ đợi chờ để sniff Probe Response và có thể lấy được SSID

Với trường hợp Beacon tắt hoàn toàn. Attacker có thể sniffing từ Associate request. Attacker có thể chọn để lấy được probe request bằng cách tiêm vào frames mà anh ấy đã tạo. Sau đó lắng nghe phản hồi và phân tích SSID.

Các cách trên có thể sẽ khó khăn nếu không đánh lừa được người bị hại

3.4 Thu thập Frames cho việc Cracking WEP

Attacker sẽ sniff một số lượng lớn frames từ BSS. Các frames này đều dùng chung 1 khóa. Sau khi thu thạp frames, Attacker sẽ mã hóa bằng cách sử dùng "mathematically-week" IVs. Sẽ nhận được vào việc thu thập từ vài giờ đến vài ngày phụ thuộc vào độ bận rộn của WLAN như thế nào.

Hoặc Attacker cần 1 danh sách pass hoặc brute đều có thể crack đc.

3.5 Phát hiện người sniffer

Việc phát hiện người sniffer wireless, hoặc radio-slien trong network dường như là không thể.

4. Wireless Spoofing

Spoofing là một dạng tấn công giả mạo IP, network hay một dạng mà attacker muốn lấy cắp. Nó gần giống với Man In The Middle

Có một vài kỹ thuật tấn công spoofing(giả mạo) trong wire(mạng có dây) và cả wireless(mạng không dây) networks. Người tấn công sẽ tạo một cái frame mà truyền tất cả các thông tin bao gồm địa chỉ hoặc xác thực của nạn nhân với 1 cách thức hợp pháp nhưng giá trị đó là ảo.

Kẻ tấn công thu thập thông tin của victim thông qua sniffing

4.1 MAC Address Spoofing

Kẻ tấn công thông thường mong muốn dấu mình nhưng các hành động thăm dò như inject frame(tiêm vào/ chèn vào frame) rằng được quản lý bởi hệ thống administrator. Kẻ tấn công sẽ làm giả MAC Address của inject frame mà thiết bi sẽ không phát hiên.

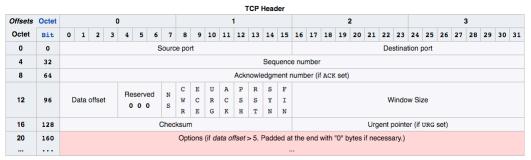
Các APs thông thường kiểm soát truy cập bởi sự cho phép chỉ ở máy trạm mà biết được MAC addresses. Hoặc là Attacker làm giả MAC Address hợp pháp trong inject frame mà anh ấy tạo ra.

Với các AP mà không sử dụng đến lọc Mac Address thì Attacker không cần giả mạo

Attacker có thể dùng phần mềm để tùy ý giả mạo MAC Address. Trong 1 khoảng giây Attacker có thể thay đổi MAC lên đến ngàn lần.

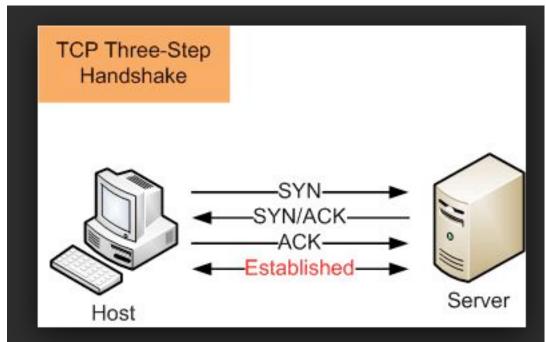
4.2 IP Spoofing

Đây là phương thức giả mạo IP được sử dụng nhiều nhất nhằm mục đích giao tiếp và truyền đạt file theo dựa vào sự tin tưởng của Victim



Hình 4.2.1: TCP Header

Cách thức:



Hình 4.2.2: Giao tiếp Host và Server

Đầu tiên: Giả sử Victim muốn giao tiếp với router(192.168.1.1).

Host sẽ gửi SYN đến Server SYN.

Server sẽ gửi lại SYN/ACK tới Host.

Trước khi Host gửi lại ACK.

Thì ở đây về phía Attacker sẽ giả mạo IP Host rồi gửi ACK tới Server.

Lúc này Server tưởng Attacker là Host. Nên thiết lập kết nối ở Attacker và Server.

4.3 Frame Spoofing

Khi mà Frame được giả mạo địa chỉ nguồn. Nó không thể nhận dạng trừ khi địa chỉ đó hầu như không tồn tại.

5. Wireless Network Probing

5.1 Nhận dạng SSID

Thông thường thì SSID enable cho các client thấy được thông tin của mạng. Nhưng với số trường hợp đặc biệt thì SSID chỉ cho thấy với các MAC Address mà AP đã cài đặt. Attacker sẽ không kiên nhẫn đợi chờ lắng nghe các Probe Request, Associate Request. Attacker sẽ tiêm vào Probe Request frame bao gồm địa chỉ Mac giả.

Nhưng cũng có trường hợp AP sẽ disable sự phản hồi của Probe Request rằng nó bao gồm SSID. Trong trường hợp này, Attacker sẽ xác định máy trạm và gửi cho máy trạm Disassociation frame giả. Và rõ rang Attacker phải làm giả AP để victim tưởng đó là thất. Máy trạm sẽ gửi lại Reassociation Request tới Attacker. Và Attacker sẽ lấy được SSID.

5.2 Nhận dạng APs và máy trạm

5.3 Nhận dạng sự thăm dò

Nhận dạng sự thăm dò là có thể. Frames mà attacker tiêm vào có thể được lắng nghe bởi intrusion detection systems (IDS). Và có GPS-enabled rằng nó có thể xác định tọa độ người thăm dò

6. Những điểm yếu AP(Access Point)

6.1 Chống lai bô lôc MAC

Các AP thông thường đều cấp phát quyền truy cập chỉ những MAC đã được đăng ký. Điều này thật dễ dàng với attacker chỉ cần sử dùng một chương trình có thể thay đổi MAC của attacker và kèm theo đó là lắng nghe MAC từ các máy nội bộ

6.2 Trojan AP

Khi attacker vào được wifi của bạn. Thì attacker dễ dàng lấy thông tin như password, id ... Cách thức này có thể gọi Man In The Middle (MITM). Mà victim khó có thể nhận ra.

Điển hình đó là phần mềm: HostAP (http://hostap.epitest.fi/).

GVHD: Trần Hồ Thủy Tiên

7. Từ chối dịch vụ (Dinial of Service)

DoS là cách thức tân công làm tê liệt hệ thống. Trong mạng wireless networks, DoS khó có thể ngừng cuộc tấn công này và nạn nhận khó có thể nhận ra đó có cuộc tấn công.

7.1 Jamming the Air Waves

Attacker có thể gỡ bỏ một số lượng lớn thiết bị bằng cách làm nhiễu sóng RF. Dẫn đến không thể truy cập được các victim.

Cách khắc phục: RF proofing the surrounding environment.

7.2 Làm tràn Associations

Theo chuẩn IEEE 802.11 tối đa được 2007 associations đồng thời. Và các associations khác sẽ bị hủy. Attacker có thể gửi đồng thời vượt quá tiêu chuẩn với các MAC khác nhau.

Cách khắc phục : Bật chế độ MAC filtering(Bộ lọc MAC)

7.3 Forged Dissociation

Attacker gửi một Dissociation frame giả mà được chèn MAC Address victim. Mục đích làm victim không kết nối mạng được. Rõ rang thì khi victim không kết nối lại được thì victim sẽ gửi lại một Reassociation frame nhưng điều đó không có nghĩa là sẽ kết nối lại. Bởi vì attacker liên tục gửi gói Dissociation trong một khoảng thời gian buộc Victim không thể kết nội mạng

7.4 Forged Deauthentication

8. Tấn công Man-in-the-Middle

8.1 Wireless MITM

Attacker sẽ cần tới 2 card wireless. Một là dùng để giả danh AP. Cái còn lại dùng để deauthentication tới máy trạm. Buộc máy trạm kết nối tới AP mà attacker giả danh.

Lúc này thì MITM thành công. Attacker có thể đánh cắp thông tin từ nạn nhân.

8.2 ARP Poisoning

ARP : Address Resolution Protocol. Là phương thức giao tiếp giữa 2 máy trao đổi trên Ethernet.

Phương thức giao tiếp ARP dựa vào các gói ARP request và ARP response nhầm nhận biết lẫn nhau.

Nhưng AP không có xác minh, do vậy Attacker sử dụng ARP poisoning làm MITM để đánh cấp thông tin.

Có thể sử dụng phần mềm Ethercap để đánh cắp.

8.3 Session Hijacking

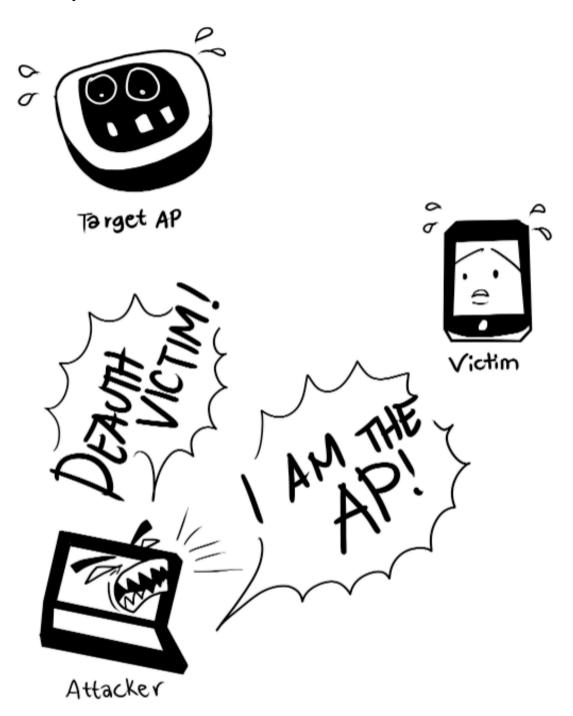
Đầu tiên attacker sẽ DoS victim. Victim sẽ bị ngắt kết nối. Tiếp tục attacker sẽ giả mạo MAC Address. Sau đó sử dụng các quyền mà victim có được.

9 Công cụ hổ trợ

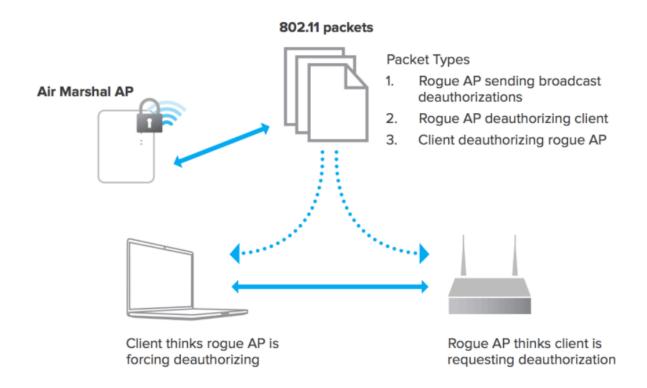
- 9.1 AirJack
- 9.2 AirSnort
- **9.3** Ethereal
- 9.4 FakeAP
- 9.5 HostAP
- **9.6** Kismet
- 9.7 WEPcrack
- 9.8 Wellenreiter
- 9.9 Stumb Vector

Chương 2. THUẬT TOÁN

1. Phân tích yêu cầu đề tài.



Nguồn Ảnh: Wifisphier – Giải thích cách tấn công Hình 2.1.1 Mô tả cách tấn công Wifi (Dễ hiểu)



Nguồn : documentation.meraki.com Hình 2.1.2 Mô tả cách tấn công từ AP giả

Dựa vào các lỗ hỏng ở phía Wireless như dễ dàng làm giả AP hay chặn các đường truyền từ các station đến AP.

Hay đơn thuần là Attacker có thể làm giả MAC victim. Điều đó có nghĩa các quyền mà victim nói đến AP đều thông qua attacker. Nếu Attacker kết hợp thêm deassociate tới victim

Trong phần này tôi sẽ giải quyết vấn để chặn các cuộc tấn DoS từ phía attacker

2. Hướng giải quyết.

Cách tốt nhất để bào vệ các cuộc tấn công

- + Dấu SSID
- + MAC Filter
- + Đặt Password
- + Trang bị kiến thức cho người dùng

2.1. Dấu SSID

Trong phần setting của router có mục dấu SSID. Chỉ cần bật nó lên. Điều này giúp Attacker không nhận ra Wireless của mình.

2.2. MAC Filter

Chỉ lọc những máy mà mình tin tưởng vào trong danh sách. Mục này cũng có trong router.

2.3. Đặt Password

Chúng ta nên đặt Pass có độ dài >16 và mật khâu không nên liên quan tới vấn đề gì.

Vì attacker có thể crack > 4500passwords/s

Lời khuyên nên hàng tháng đổi 1 lần.

2.4. Trang bị kiến thức

Mọi cuộc tấn công từ Attacker sẽ không thành công nếu người dùng được trang bị kiến thức nền tảng.

Thứ nhất: Nếu người dùng bổng dưng mất mạng. Điều đó không có nghĩa là mạng lag. Điều chắc chắn ở đây là đường truyền có vấn đề. Có thể là do một Attacker gửi gói tin deassociate làm người dùng không thể kết nối mạng gốc được.

Thứ hai: Phải cảnh giác với Wireless cùng tên nhưng không có mật khẩu.

Thứ ba: Sử dụng tường lửa để phòng chống ARP Poisoning.

Thường xuyên track dòng dữ liệu trao đổi để kiểm tra.

Nếu có trường hợp nào lạ nên báo công an bởi vì nhược điểm của phương thức tấn công này là có thể định vị được GPS của kẻ tấn công.

Thông thường code được viết dưới dạng python vì python có khả năng triển khai tốt hơn các ngôn ngử khác.

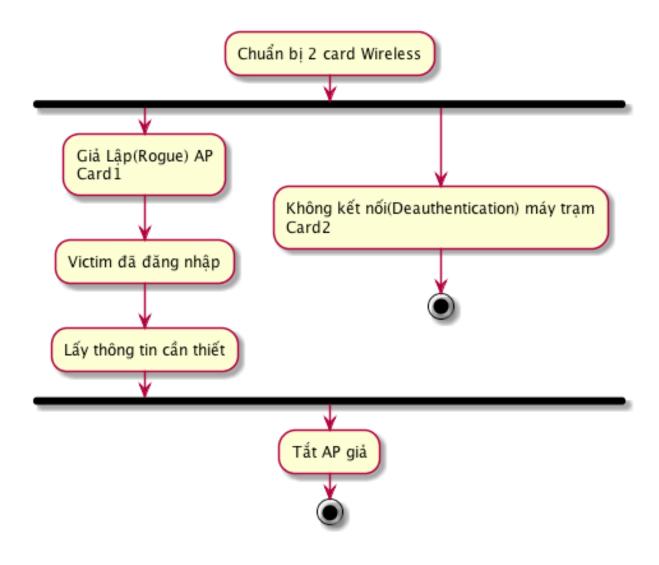
Ở đây tối có dùng tool Wireshark để bắt các package

Và sử dựng wifiphiser để tạo AP giả và dessociate station

Ethercap ở đây tôi dùng để sử dụng ARP Possing và bắt các gói http protocol

Chương 3 KẾT QUẢ CHƯƠNG TRÌNH

1. WifePhisher



Step 1: Khởi động chương trình

```
→ wifiphisher git:(master) sudo wifiphisher
[sudo] password for zaku:
[*] Starting Wifiphisher 1.2GIT at 2016-12-27 12:48
[+] Selecting wlan1 interface for the deauthentication attack
[+] Selecting wlan0 interface for creating the rogue Access Point
[*] Cleared leases, started DHCP, set up iptables
[
```

Sử dụng 2 card wireless:

- 1. Giả lập AP
- 2. deauthentication attack (Ngừng cung cấp connect giữa máy trạm và AP)

Step 2: Liệt kê các SSID xung quanh bắt được (nhờ vào Beacon)

Lưu ý: Ở đây các phương thức WPA dễ dàng crack được Với WPA2 thì bảo mật cao hơn Tôi sẽ cố gắng tân công:Nguyen Luong Bang

Step 3: Chọn các phương thức giả tạo web:

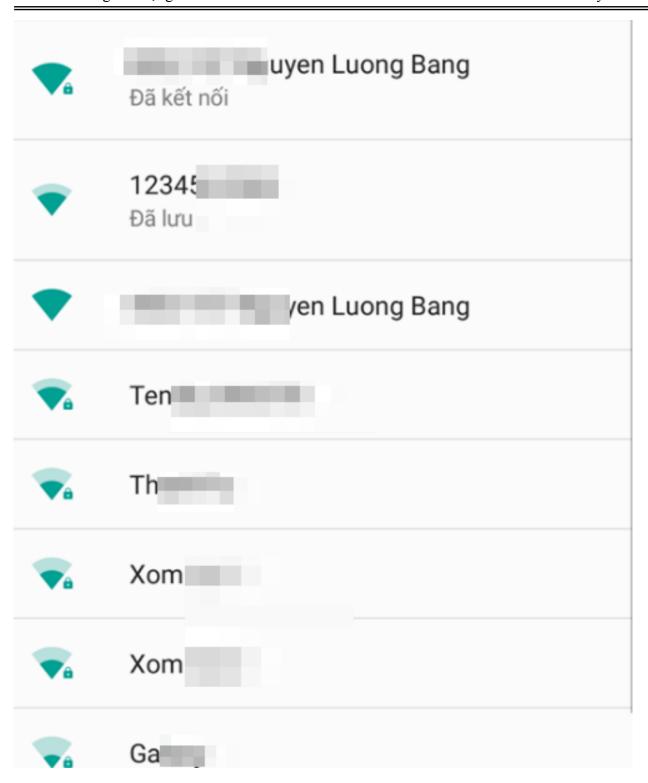
Step 4: Đợi chờ Victim

Chú ý:

Ở đây chúng ta thấy có victim là android với chỉ số mac 60:21:c0:8c...

Phía dưới là HTTP requests là web mà Attacker giả lập để dụ victim truy cập

Hình ảnh Victim truy cập:



Chúng ta thấy được : Có tới 2 cái wifi ...Nguyễn Lương Bằng

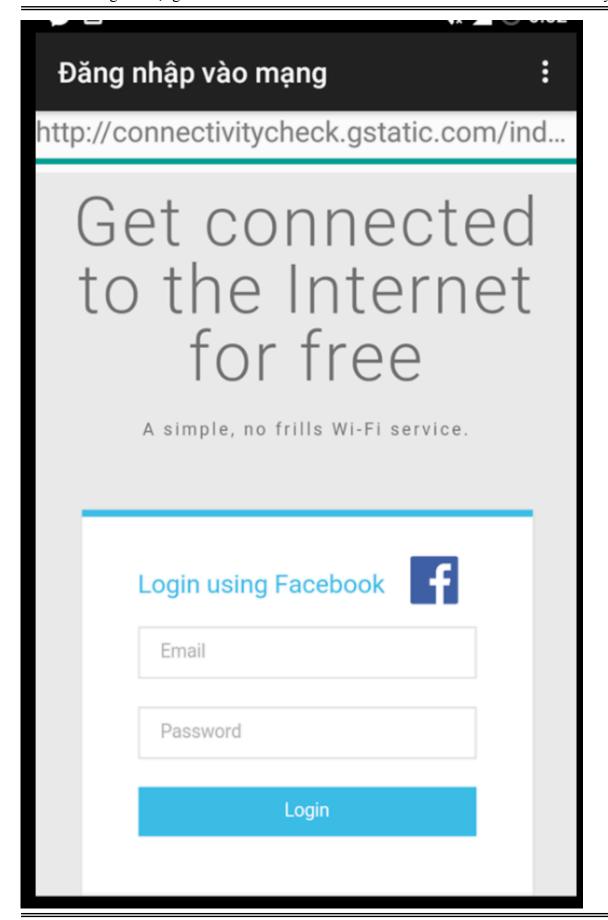
Một cái có password: AP thật

Cái còn lại không có password: AP giả

Victim sẽ không thể kết nối với AP thật bởi vì Attacker đã gửi liên tục file deuthentication cho victim với AP là giả

Nếu Victim có bật chế độ tự động truy cập wireless thì có thể sẽ tự động vào AP giả. Và bất chợt victim sẽ hiện thị các trang web mà wifiphiser có thể giả lập. Ở đây wifiphiser sử dụng Apache

Hình ảnh tiếp theo:



Thật sự rất dễ dàng mất Password phải không nào nếu lơ là.

Tiếp theo attacker sẽ lấy được password và id.(web http)

Attacker sẽ shutdown AP lập tức để cung cấp mạng cho victim.

Và victim cảm thấy bình thường

2. Wireshark : Bắc giới tin (package)

Thông tin một package:

```
Wireshark Packet 34/8 • wireshark_wl

▼ Frame 3478: 434 bytes on wire (3472 bits), 434 bytes captured (3472 bits) on interface 0

Interface id: 0 (wlan0)
Encapsulation type: Ethernet (1)
Arrival Time: Dec 27, 2016 19:48:37.549720415 EST
[Time shift for this packet: 0.000000000 seconds]
Epoch Time: 1482886117.549720415 seconds
[Time delta from previous captured frame: 0.000206586 seconds]
[Time delta from previous displayed frame: 0.004544225 seconds]
[Time since reference or first frame: 59.937121807 seconds]
Frame Number: 3478
Frame Length: 434 bytes (3472 bits)

Capture Length: 434 bytes (3472 bits)

[Frame is marked: False]
[Frame is ignored: False]
[Protocols in frame: eth:ethertype:ip:tcp:http]
[Colorion Rule Name: HTTP]
```

Bao gồm MAC Nguồn, MAC đến

```
Capture Length: 434 bytes (3472 bits)
     [Frame is marked: False]
     [Frame is ignored: False]
     [Protocols in frame: eth:ethertype:ip:tcp:http]
     [Coloring Rule Name: HTTP]
     [Coloring Rule String: http || tcp.port == 80 || http2]
▼ Ethernet II,
                                                         Dst: Cambridg_b7:34:b0 (70:d9:31:b7:34:b0)
  ▼ Destination: Cambridg b7:34:b0 (70:d9:
       Address: campridg_p7:34:00 (70:d9:31:p7:34:00)
       .... ..0. .... (factory default)
    Source: Tp-___20:87:d (64:66:b3:20
                                             Individual address (unicast)
     Type: IPv4 (0x0800)
 Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.1.25, Dst: 120.138.73.81
 Transmission Control Protocol, Src Port: 35430, Dst Port: 80, Seq: 693, Ack: 39664, Len: 368
Hypertext Transfer Protocol
                             b3 20 87 dc 08 00 45 00
                                                      p.1.4.df . ....E.
     70 d9 31 b7 34 b0 64 66
                                                       ...1@.@. .K...x.
0010 01 a4 b2 6c 40 00 40 06
                             03 4b c0 a8 01 19 78 8a
0020 49 51 8a 66 00 50 3c c6
                             52 b1 ed 85 72 7b 80 18
                                                      IQ.f.P<. R...r{..
0030 03 75 45 9f 00 00 01 01
                             08 0a ff ff fe 55 f9 b4
                                                      .uE..... .....U..
0040 f6 4b 47 45 54 20 2f 73
                             6b 69 6e 73 2f 7a 6d 70
                                                      .KGET /s kins/zmp
0050 33 2d 76 34 2e 32 2f 69
                             6d 61 67 65 73 2f 64 6f
                                                      3-v4.2/i mages/do
                                                      i-tac/be n-thanh.
0060 69 2d 74 61 63 2f 62 65
                             6e 2d 74 68 61 6e 68 2e
                                                      jpg HTTP /1.1..Ho
0070 6a 70 67 20 48 54 54 50
                             2f 31 2e 31 0d 0a 48 6f
0080 73 74 3a 20 73 74 61 74
                             69 63 2e 6d 70 33 2e 7a
                                                      st: stat ic.mp3.z
0090 64 6e 2e 76 6e 0d 0a 43
                             6f 6e 6e 65 63 74 69 6f
                                                      dn.vn..c onnectio
00a0 6e 3a 20 6b 65 65 70 2d
                             61 6c 69 76 65 0d 0a 55
                                                      n: keep- alive..U
                             74 3a 20 4d 6f 7a 69 6c
00b0 73 65 72 2d 41 67 65 6e
                                                      ser-Agen t: Mozil
00c0 6c 61 2f 35 2e 30 20 28
                             58 31 31 3b 20 4c 69 6e
                                                      la/5.0 ( X11; Lin
00d0 75 78 20 78 38 36 5f 36
                             34 29 20 41 70 70 6c 65
                                                      ux x86_6 4) Apple
00e0 57 65 62 4b 69 74 2f 35 33 37 2e 33 36 20 28 4b
                                                      WebKit/5 37.36 (K
00f0 48 54 4d 4c 2c 20 6c 69
                             6b 65 20 47 65 63 6b 6f
                                                      HTML, li ke Gecko
0100 29 20 43 68 72 6f 6d 65
                             2f 35 35 2e 30 2e 32 38
                                                      ) Chrome /55.0.28
0110 38 33 2e 38 37 20 53 61 66 61 72 69 2f 35 33 37
                                                      83.87 Sa fari/537
```

GVHD : Trần Hồ Thủy Tiên

3. Ettercap

4. Phương pháp giải quyết:

4.1.Chủ dông:

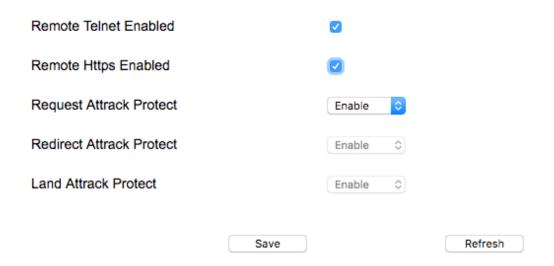
MAC Filter

Enable Mac Filter				
Mac Address				
Mac Filter Mode			White	
Default Policy		Add	Deny ❖	
Mode	Mac Address	Delete		
White	28:ba	Delete		
		Save		Refresh

Disable SSID

Enable SSID	Disable	٥
SSID Broadcast	Enable	0
SSID Isolate	Disable	\$
Enable WPS	Enable	0
WPS Mode	PBC	٥

Enable FireWall



4.2.Bị động:

Người dùng phải cảnh giác với mạng Lag Giật Thông báo với công an nếu gặp trường hợp 2 APs. Phải cánh giác cực kỳ với các trang http

Chương 4 KẾT LUẬN

1. Đạt được.

Đã thử các cuộc tấn công Attacker Đã thành công các cách bạo vệ APs Đã dùng các tool: Wireshark, Ettercap, Wifiphiser, Aircrack

2. Chưa đạt được.

Chưa thử DoS bằng cách giả IP

3. Hướng phát triển

Thử nghiệm các phương pháp DoS và tìm cách bảo vệ

Chương 5 PHỤ LỤC

- 1. Tài liệu tham khảo
- 2. Website tham khảo

http://cecs.wright.edu/~pmateti/InternetSecurity/Lectures/WirelessHacks/Mateti-WirelessHacks.htm
http://airccse.org/journal/nsa/0511ijnsa12.pdf

3. Hệ điều hành hổ trợ

Kali Linux

- 4. Code
 - 4.1 Scan AP

Main

```
if __name__ == "__main__":
    signal.signal(signal.SIGINT, signal_handler)
    usage()
    parameters ={sys.argv[1]:sys.argv[2]}
    if "mon" not in str(parameters["-i"]):
        newiface = setup_monitor(parameters["-i"])
    else:
        newiface = str(parameters["-i"])
    init_process()
    print "Sniffing on interface " + str(newiface) + "...\n"
    sniff(iface=newiface, prn=PacketHandler, store=0)
```

Nhầm múc đích phát hiện AP giả. Với địa chỉ MAC giả khác với địa chỉ MAC gốc

PacketHandler

4.2 Đếm số IP nhận và đi từ packet

```
def PacketHandler(pkt):
    # global stations
    if pkt.haslayer(IP):
        pckt_src=pkt[IP].src
        pckt_dst=pkt[IP].dst
        pckt_ttl=pkt[IP].ttl
        stationSrcs.append(pckt_src)
        stationDecs.append(pckt_dst)
        # if pckt_src not in stations:
              stations.append(pckt_src)
        # print "Packet: %s is going to %s and has ttl val
        stationSrcTimes= collections.Counter(stationSrcs)
        stationDecTimes= collections.Counter(stationDecs)
        print "SRC=> "+ str(stationSrcTimes)
        print "DEC=> "+ str(stationDecTimes)
if __name__ == "__main__":
    sniff(prn=PacketHandler)
```

Hạn chế ngăn chặn tấn công DoS