## S9/L5

L'esercizio di oggi consiste nell'analizzare una cattura di rete tramite wireshark è rispondere ai seguenti quesiti:

- Identificare ed analizzare eventuali IOC, ovvero evidenze di attacchi in corso.
- In base agli IOC trovati, fate delle ipotesi sui potenziali vettori di attacco utilizzati.
- Consigliate un'azione per ridurre gli impatti dell'attacco attuale ed eventualmente un simile attacco futuro.

Come prima cosa apriamo il traffico fornitoci tramite WireShark:



1) Scendendo notiamo subito come ci siano tantissimi pacchetti SYN, RST e ACK che è la cosa che ci insospettisce di più è quindi iniziamo a cercare applicando dei filtri per semplificare la ricerca.

Notiamo anche che le prime richieste SYN partono dall'indirizzo 192.168.200.100 deduciamo infatti che questo è l'ip dell'attaccante.

Source	Destination	Protocol	Length Source Port	Destination Port	Info
192.168.200.150	192.168.200.255	BROWSER	286		Host Announcement METAS
192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 53060	80	53060 → 80 [SYN] Seq=0
192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 33876	443	33876 → 443 [SYN] Seq=0
192.168.200.150	192.168.200.100	TCP	74 80	53060	80 → 53060 [SYN, ACK] S
192.168.200.150	192.168.200.100	TCP	60 443	33876	443 → 33876 [RST, ACK]
192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 53060	80	53060 → 80 [ACK] Seq=1 .
192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 53060	80	53060 → 80 [RST, ACK] S
PCSSystemtec_fd:87:	PCSSystemtec_39:7d:	ARP	60		Who has 192.168.200.100
PCSSystemtec_39:7d:	PCSSystemtec_fd:87:	ARP	42		192.168.200.100 is at 0
DCCCyctomtoc 20:7d:	DCSSyctomtoc fd:07:	۸DD	42		Who has 102 169 200 150

Una volta capito ciò applichiamo un filtro che ci permette di vedere tutte le richieste partite dall'IP dell'attaccante, ip.src== 192.168.200.100.

<b>∏</b> ip.s	ip.src == 192.168.200.100								
No.	▼ Time	Source	Destination	Protocol	Length Source Port	Destination Port	Info		
	2 23.764214995	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 53060	80	53060 → 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Ler		
	3 23.764287789	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 33876	443	33876 → 443 [SYN] Seq=0 Win=64240 Le		
	6 23.764815289	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 53060	80	53060 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=642		
	7 23.764899091	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 53060	80	53060 → 80 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Wi		
	12 36.774143445	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 41304	23	41304 → 23 [SYN] Seq=0 Win=64240 Ler		
	13 36.774218116	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 56120	111	56120 → 111 [SYN] Seq=0 Win=64240 Le		
	14 36.774257841	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 33878	443	33878 → 443 [SYN] Seq=0 Win=64240 Le		
	15 36.774366305	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 58636	554	58636 → 554 [SYN] Seq=0 Win=64240 Le		
	16 36.774405627	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 52358	135	52358 → 135 [SYN] Seq=0 Win=64240 Le		
	17 36.774535534	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 46138	993	46138 → 993 [SYN] Seq=0 Win=64240 Le		
	18 36.774614776	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 41182	21	41182 → 21 [SYN] Seq=0 Win=64240 Ler		
	24 36.774700464	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 41304	23	41304 → 23 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=642		
	25 36.774711072	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 56120	111	56120 → 111 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64		
	28 36.775174048	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 41182	21	41182 → 21 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=642		
	29 36.775337800	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 59174	113	59174 → 113 [SYN] Seq=0 Win=64240 Le		
	30 36.775386694	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 55656	22	55656 → 22 [SYN] Seq=0 Win=64240 Ler		
	31 36.775524204	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 53062	80	53062 → 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Ler		
	33 36.775619454	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 41304	23	41304 → 23 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Wi		
	34 36.775652497	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 56120	111	56120 → 111 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 V		
	37 36.775803786	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 55656	22	55656 → 22 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=642		
	38 36.775813232	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 53062	80	53062 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=642		
	39 36 77586196 <i>/</i>	192 168 200 100	192 168 200 150	TCP	66 <i>/</i> 1182	21	/1182 . 21 [DST   ACK] Sen=1 Ack=1 Wi		

Notiamo anche che tutte le richieste partono da porte diverse verso porte della vittima.

Se poi mettiamo come filtro l'IP della vittima vediamo questo:

1 0.000000000 192.168.200.150 1 4 23.764777323 192.168.200.150 1	92.168.200.255 92.168.200.100 92.168.200.100	BROWSER TCP	gth Source Port 286 74 80	Destination Port	Info Host Announcement METAS
4 23.764777323 192.168.200.150 1	92.168.200.100 92.168.200.100	TCP		E2060	Host Announcement METAS
	92.168.200.100		74 80	E2060	
F 22 76/777/27 102 169 200 150 1		TOD		33000	80 → 53060 [SYN, ACK] 5
3 23.704777427 192.108.200.130 1		TCP	60 443	33876	443 → 33876 [RST, ACK]
19 36.774685505 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	74 23	41304	23 → 41304 [SYN, ACK] \$
20 36.774685652 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	74 111	56120	111 → 56120 [SYN, ACK]
21 36.774685696 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	60 443	33878	443 → 33878 [RST, ACK]
22 36.774685737 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	60 554	58636	554 → 58636 [RST, ACK]
23 36.774685776 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	60 135	52358	135 → 52358 [RST, ACK]
26 36.775141104 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	60 993	46138	993 → 46138 [RST, ACK]
27 36.775141273 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	74 21	41182	21 → 41182 [SYN, ACK] \$
32 36.775589806 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	60 113	59174	113 → 59174 [RST, ACK]
35 36.775796938 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	74 22	55656	22 → 55656 [SYN, ACK] \$
36 36.775797004 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	74 80	53062	80 → 53062 [SYN, ACK] \$
47 36.776451284 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	60 199	50684	199 → 50684 [RST, ACK]
48 36.776451357 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	60 995	54220	995 → 54220 [RST, ACK]
55 36.776813123 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	60 587	34648	587 → 34648 [RST, ACK]
57 36.776904828 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	74 445	33042	445 → 33042 [SYN, ACK]
58 36.776904922 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	60 256	49814	256 → 49814 [RST, ACK]
59 36.776904961 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	74 139	46990	139 → 46990 [SYN, ACK]
60 36.776905004 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	60 143	33206	143 → 33206 [RST, ACK]
61 36.776905043 192.168.200.150 1	92.168.200.100	TCP	74 25	60632	25 → 60632 [SYN, ACK] \$
62 36 776905082 192 168 200 150 1	92 168 200 100	TCP	AA 11A	19651	110 . 49654 [DST ACK]

Vediamo che ad alcune richieste viene data una risposta SYN, ACK mentre ad altre porte viene solo la richiesta RST, ACK.

questo ci fa pensare che questa possa essere una scansione NMAP, è che quando viene trovata una porta aperta il sistema della vittima invia una richiesta SYN, ACK e poi RST, ACK mentre nel caso di porta chiusa viene inviata solo il RST, ACK.

Abbiamo quindi stabilito che non ci sono evidenze di un attacco in corso ma comunque ci mette in allerta dato che in seguito ad una scansione NMAP può avvenire un attacco.

## Altri filtri utilizzati:

```
tcp.port == 80 || tcp.port == 443
ip.src == 192.168.200.150
ip.src == 192.168.200.100
```

Ip.src= serve per filtrare tutte le richieste lasciando solo quelle con l'ip sorgente richiesto.

Tcp.port==80 || tcp.port==443, serve per filtrare solo le richieste con protocollo tcp sulle porte 80 e 443.

## 2) Vettori d'attacco possibili:

192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 56120	111	56120 . 111 [RST, ACK]
192.168.200.150	192.168.200.100	TCP	74 22	55656	22 → 55656 [SYN, ACK] S
192.168.200.150	192.168.200.100	TCP	74 80	53062	80 53062 [SYN, ACK] S
192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 55656	22	55656 → 22 [ACK] Seq=1
192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 53062	80	53062 → 80 [ACK] Seq=1
192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 41182	21	41182 → 21 [RST, ACK] S
192 168 200 100	192 168 200 150	TCP	66 55656	22	55656 22 [DST ACK] 9

Ci sono molti vettori d'attacco utilizzabili in seguito ad una scansione nmap come:

Attacchi sulle porte comuni:

Attacchi sulle porte comuni come 22 (ssh), 80(http) o 445(SMB).

Attacchi in base ai servizi, sappiamo che nmap può trovare anche la versione di servizi quindi ad esempio sulla porta 21(ftp) si può entrare in anonimo.

Attacchi ai sistemi operativi, nmap può trovare anche il sistema operativo che si trova sulla macchina della vittima è quindi l'attaccante può eseguire exploit tramite metasploit per avere una sessione meterpreter.

- 3) Non avendo trovato una evidenza d'attacco non possiamo parlare di mitigazione vera è propria ma comunque una scansione nmap può fornire molte informazioni che possono essere utili all'attaccante per costruire vettori d'attacco è quindi bisogna stare pronti difendendosi il più possibile:
  - 1. Ridurre al minimo i servizi esposti, ovvero verificare che tutte le porte non utilizzate vengano chiuse quando possibile altrimenti protette ad esempio tramite un firewall.
  - 2. Utilizzare sistemi di rilevamento (IDS/IPS)

- 3. Monitoraggio continuo della rete tramite software in modo da rilevare comportamenti anomali o IP sconosciuti (IP reputation check) è in modo da poter intervenire prima che l'attaccante possa acquisire dati privati.
- 4. Quando possibile aggiornare sempre i sistemi operativi e i servizi all'ultima versione.

## Conclusione

Nonostante l'allert da parte del cliente possiamo tranquillizzarlo dicendo che non si tratta di un attacco ma semplicemente di una scansione che però comunque può portare alla creazione è poi all'utilizzo di un vettore d'attacco è quindi dobbiamo comunque fornirli delle best practices in modo da poter contrastare eventuali attacchi.