## Analisi pacchetti per rilevamento IOC

Aprendo il file con Wireshark vediamo uno scambio di pacchetti tra due IP:

192.168.200.150 e 192.168.200.100

No.	Time	Source	Destination
	1 0.000000000	192.168.200.150	192.168.200.255
	2 23.764214995	192.168.200.100	192.168.200.150
	3 23.764287789	192.168.200.100	192.168.200.150
	4 23.764777323	192.168.200.150	192.168.200.100
	5 23.764777427	192.168.200.150	192.168.200.100
	6 23.764815289	192.168.200.100	192.168.200.150
	7 23.764899091	192.168.200.100	192.168.200.150
	0.00.704000404	D 0 [1 07 4	D 0 00 71 C

Il primo pacchetto è un messaggio di host announcement (comunicazione della presenza di un host) all'indirizzo di broadcast 192.168.200.255 da parte dell'IP 192.168.200.150.

L'indirizzo IP 192.168.200.150 sta comunicando la sua presenza alla rete.

No.	Time	Source	Destination	Protocol
1	0.000000000	192.168.200.150	192.168.200.255	BROWSER

Dai dettagli del pacchetto possiamo vedere il nome dell'host (METASPLOITABLE) e altre informazioni. Sembra trattarsi di un "server metasploitable" che esegue Samba 3.0.20-Debian.

```
Priority: 1
Class: Unreliable & Broadcast (2)
Size: 93
Mailslot Name: \MAILSLOT\BROWSE

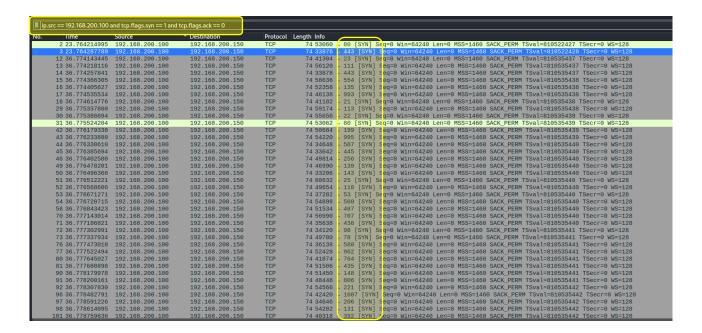
Microsoft Windows Browser Protocol
Command: Host Announcement (0x01)
Update Count: 1
Update Periodicity: 2 minutes

Host Name: METASPLOITABLE
Windows version:
0S Major Version: 4
0S Minor Version: 9
Server Type: 0x00019a03, Workstation, Server, Print, Xenix, NT Workstation, NT Server, Potential Browser
Browser Protocol Major Version: 15
Browser Protocol Minor Version: 1
Signature: 0xaa55
Host Comment: metasploitable server (Samba 3.0.20-Debian)
```

A seguire, troviamo alcune richieste ARP dove gli IP 192.168.200.100 e 192.168.200.150 associano ciascuno il MAC address del dispositivo dell'altro all'IP corrispondente.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
	8 28.761629461	PcsCompu_fd:87:1e	PcsCompu_39:7d:fe	ARP	60 Who has 192.168.200.100? Tell 192.168.200.150
	9 28.761644619	PcsCompu_39:7d:fe	PcsCompu_fd:87:1e	ARP	42 192.168.200.100 is at 08:00:27:39:7d:fe
	10 28.774852257	PcsCompu_39:7d:fe	PcsCompu_fd:87:1e	ARP	42 Who has 192.168.200.150? Tell 192.168.200.100
	11 28.775230099	PcsCompu_fd:87:1e	PcsCompu_39:7d:fe	ARP	60 192.168.200.150 is at 08:00:27:fd:87:1e

Il resto dei pacchetti è una serie di richieste TCP con flag SYN che partono da 192.168.200.100 a 192.168.200.150 su un vasto numero di porte:



In alcuni casi vediamo che l'IP 192.168.200.150 risponde con il flag ACK (la porta quindi è aperta).

In questi casi l'IP 192.168.200.100 chiude la connessione inviando un pacchetto RST (non completa il three-way-handshake) a 192.168.200.150:

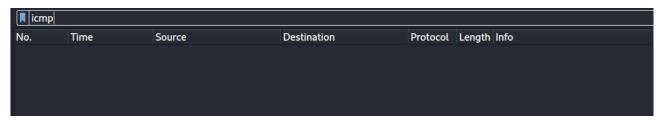
No.	Time	Source	▼ Destination	Protocol L	Length Info
	2 23.764214995	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 53060 → 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Le
	6 23.764815289	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 53060 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64
L	7 23.764899091	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 53060 → 80 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 V
No.	Time	Source	<ul><li>Destination</li></ul>	Protocol	Length Info
	49 36.776478201	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74 46990 → 139 [SYN] Seq=0 Win=642
	66 36.776941020	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 46990 → 139 [ACK] Seq=1 Ack=1 W
	87 36.777912717	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	66 46990 → 139 [RST, ACK] Seq=1 Ac

In tutti gli altri casi, quando la porta è chiusa, l'IP 192.168.200.150 chiude la connessione inviando un pacchetto RST:

<b>■</b> tcp	o.port == 54898									
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info				
L	64 36.776905162	192.168.200.150	192.168.200.100	TCP	60	500 →	54898	[RST,	ACK]	Seq=:
	54 36.776720715	192.168.200.100	192.168.200.150	TCP	74	54898	→ 500	[SYN]	Seq=0	9 Win

447 36.798389913 192.168.200.100 192.168.200.150 TCP	
111 331133333332	74 49618 → 544 [SYN] Seq=0 I
451 36.798678087 192.168.200.150 192.168.200.100 TCP	50 544 → 49618 [RST, ACK] S

Non ci sono richieste con protocollo ICMP, ciò significa che non è stato effettuato nessun ping.



I pacchetti catturati evidenziano una scansione SYN nmap senza ping su un ampio numero di porte (ad esempio nmap -Pn -ss) dall'host 192.168.200.100 verso l'host 192.168.200.150. Ciò significa che l'host 192.168.200.100 sta recuperando informazioni sull'host target (information gathering), indicando così un potenziale futuro attacco vero e proprio.

A seguito di questa scansione, l'host 192.168.200.100 ha recuperato almeno le informazioni sulle porte aperte dell'host 192.168.200.150. Potrebbe utilizzare queste informazioni per scansioni mirate più invasive, individuando i servizi in esecuzione (banner grabbing), il sistema operativo (OS fingerprinting) della macchina target, nonché eventuali vulnerabilità da sfruttare per un attacco.

Ecco alcune soluzioni che potrebbero essere utili per ridurre l'impatto di una situazione del genere, nonché prevenire il ripetersi di situazioni simili:

## Access Control List (ACL):

Una ACL è una lista di regole utilizzata per determinare i permessi di accesso a una risorsa particolare, come una pagina web, un file o una porta di rete. <u>Nelle reti, le ACL sono spesso utilizzate in router e switch per filtrare il traffico, consentendo o negando il passaggio di pacchetti basati su criteri come indirizzo IP, numero di porta, protocollo, ecc.</u>

## **Network Access Control (NAC):**

Il NAC è un approccio alla sicurezza della rete che cerca di definire e implementare una politica sull'esatto tipo di accesso che gli utenti o i dispositivi dovrebbero avere sulla rete. In generale, il NAC verifica l'identità e il ruolo degli utenti o dei dispositivi che cercano di accedere alla rete e applica le policy di sicurezza appropriate. Ad esempio, un sistema NAC potrebbe verificare se un computer ha l'ultima versione di un software antivirus prima di consentirgli l'accesso. Può essere utilizzato per prevenire accessi non autorizzati, isolare dispositivi compromessi o non conformi e garantire che solo dispositivi sicuri e autorizzati possano accedere alla rete.

## Firewall:

Un firewall è un dispositivo o un software progettato per filtrare, monitorare e controllare il traffico di rete, consentendo o negando la trasmissione di pacchetti dati basandosi su un insieme di regole di sicurezza predefinite. Funziona come una barriera tra una rete affidabile (ad esempio, una rete aziendale interna) e reti non affidabili (ad esempio, Internet) per prevenire accessi non autorizzati o attacchi malevoli.

E' possibile utilizzare questi strumenti per limitare l'accesso alla rete a indirizzi IP specifici oppure per impedire l'accesso a determinati indirizzi IP.