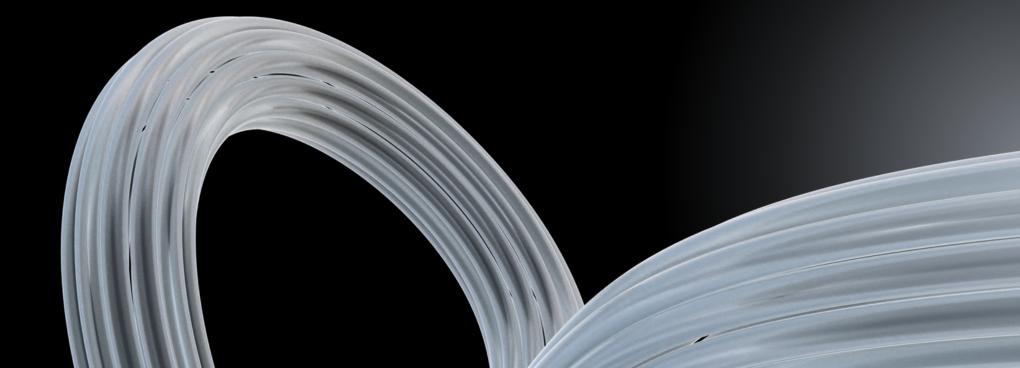


THREAT INTELLIGENCE & IOC

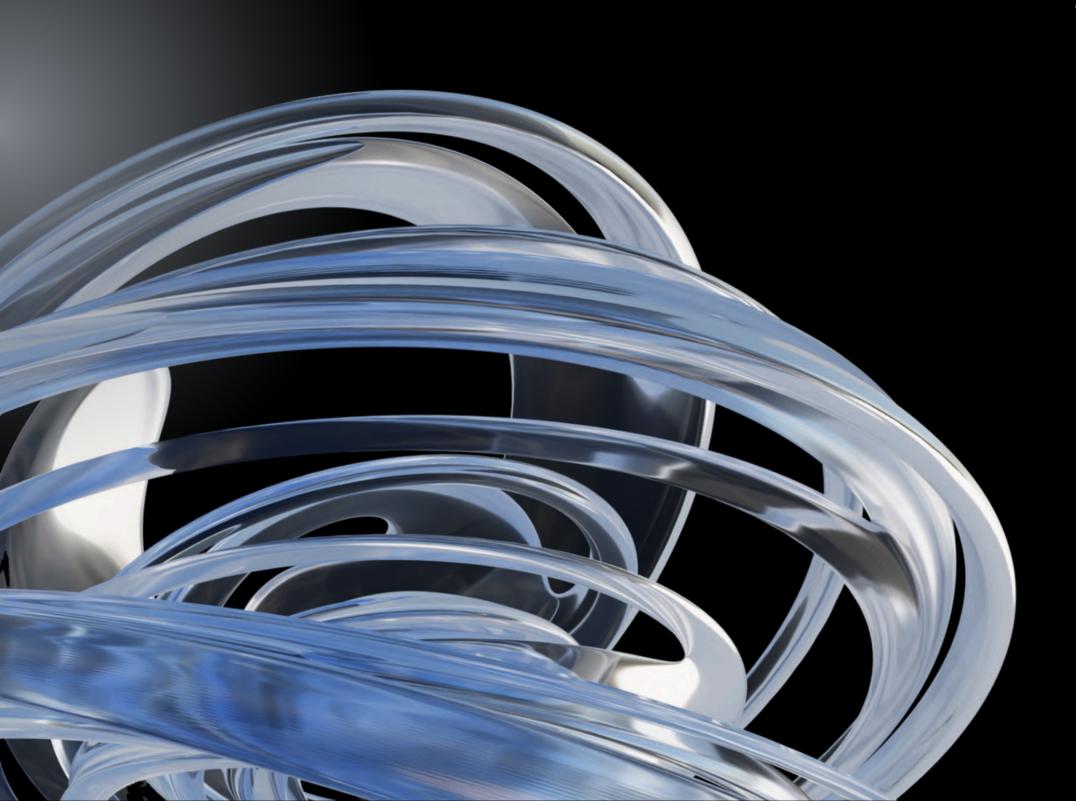
TRAFFICO DI RETE E IDENTIFICAZIONE DEGLI INDICATORI DI COMPROMISSIONE (IOC)





- Introduzione
- Threat Intelligence e Indicatori di Compromissione (IOC)
- Analisi del Traffico di Rete
- Ipotesi sui Potenziali Vettori di Attacco
- Approfondimenti Tecnici
- Azioni di Mitigazione e Prevenzione
- Conclusioni

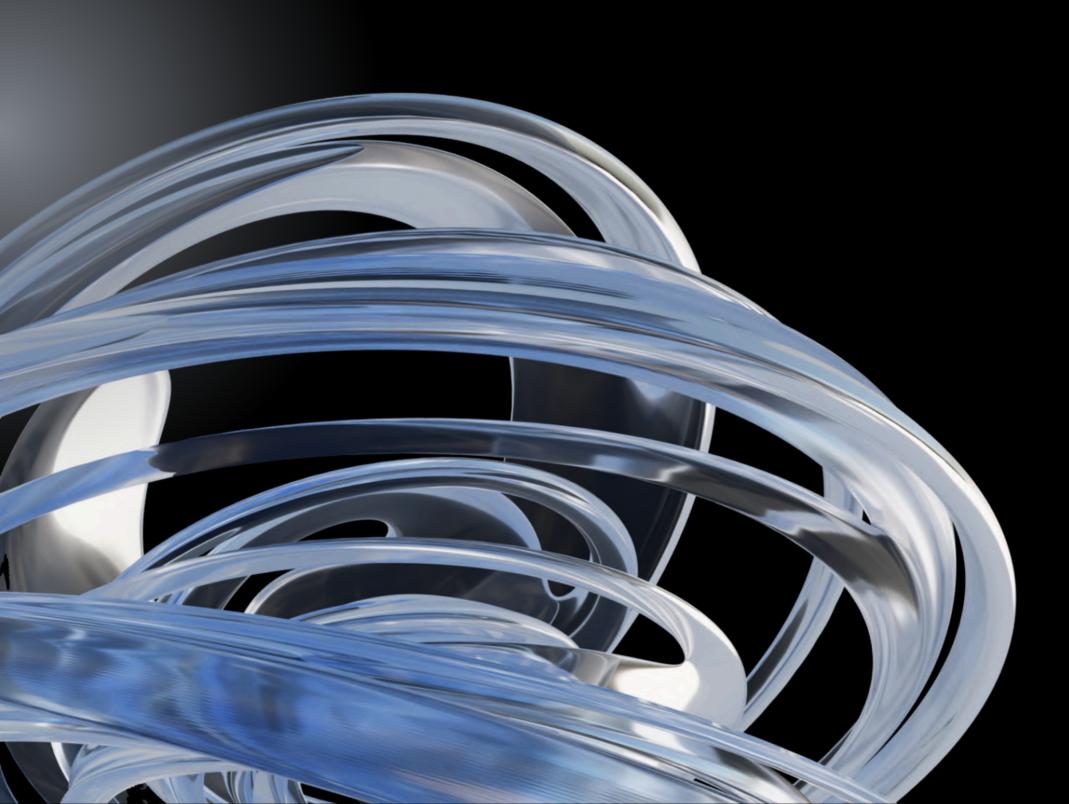
INTRODUZIONE ALLA THREATINTELLIGENCE La Threat Intelligence è l'insieme di



La Threat Intelligence è l'insieme di informazioni che ci aiutano a comprendere, prevenire e rispondere a potenziali minacce alla sicurezza informatica. È come avere un sistema di allarme che monitora costantemente la rete per individuare segnali di pericolo. L'obiettivo è raccogliere dati su:

- Minacce note: Attacchi già identificati in passato.
- Modelli sospetti: Attività inusuali che potrebbero nascondere minacce.
- Indicatori di Compromissione (IOC):
 Prove che un attacco è in corso o è già avvenuto.

COSA SONO GLI IOC?



Gli IOC (Indicatori di Compromissione) sono segnali che indicano la presenza di attività sospette o malevole nella rete. Possono essere di vari tipi:

- Indirizzi IP sospetti: Collegamenti da o verso indirizzi IP non riconosciuti o noti per essere associati a minacce.
- Schemi di traffico anomali: Un volume insolitamente alto di dati o connessioni a porte non standard.
- Eventi di sistema sospetti: File modificati o processi inattesi.

Individuare e analizzare gli IOC è fondamentale per proteggere una rete aziendale da attacchi in corso o futuri.

OBIETIVO DELL'ESERCIZIO

Abbiamo analizzato un file di cattura del traffico di rete utilizzando Wireshark, un potente strumento per il monitoraggio della rete. L'obiettivo è stato:

• Identificare eventuali IOC nel traffico di rete.

• Formulare ipotesi sui possibili vettori di attacco utilizzati.

• Proporre azioni concrete per mitigare l'attacco attuale e prevenire futuri attacchi simili.

ESEMPIO 1

| Apply a display filter <ctrl-></ctrl-> | | | | | | | | | |
|--|------------------|----------------------|-----------------------|--------------|--|--|--|--|--|
| | Time | Source | Destination | Protocol L | ength Info | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.255 | BROWSER | 286 Host Announcement METASPLOITABLE, Workstation, Server, Print Queue Server, Xenix Server, NT Workstation, NT Server, Potential. | | | | |
| | 2 23.764214995 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 53060 - 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810522427 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | 3 23.764287789 | 192.168.200.100 | 192.168.208.150 | TCP | 74 33876 → 443 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810522428 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| - | 4 23.764777323 | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 74 80 → 53060 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4294951165 TSecr=810522427 WS=64 | | | | |
| | 5 23.764777427 | 192.168.200.150 | 192.168.208.100 | TCP | 60 443 - 33876 [RST, ACK] Seg=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 53060 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810522428 TSecr=4294951165 | | | | |
| | 7 23.764899091 | 192.168.200.100 | 192.168.208.150 | TCP | 66 53060 - 80 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810522428 TSecr=4294951165 | | | | |
| | 8 28.761629461 | PcsCompu_fd:87:1e | PcsCompu_39:7d:fe | ARP | 60 Who has 192.168.200.100? Tell 192.168.200.150 | | | | |
| | | 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 | | | | |
| | | PcsCompu_fd:87:1e | PcsCompu_39:7d:fe | ARP | 60 192.168.200.150 is at 08:00:27:fd:87:1e | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 41304 - 23 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535437 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | 13 36.774218116 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 56120 - 111 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535437 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | 14 36.774257841 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 33878 - 443 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535437 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | 15 36.774366305 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 58636 - 554 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535438 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | 16 36.774405627 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 52358 - 135 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535438 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | 17 36.774535534 | 192.168.200.100 | 192.168.208.150 | TCP | 74 46138 - 993 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535438 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | 18 36.774614776 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 41182 - 21 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535438 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.209.100 | TCP | 74 23 - 41304 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4294952466 TSecr=810535437 WS=64 | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 74 111 - 56120 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4294952466 TSecr=810535437 WS=64 | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.208.100 | TCP | 60 443 - 33878 [RST, ACK] Seg=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | |
| | | 192.168.280.158 | 192.168.208.100 | TCP | 60 554 → 58636 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | |
| | | 192.168.280.158 | 192.168.208.100 | TCP | 60 135 - 52358 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 41304 → 23 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535438 TSecr=4294952466 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 56120 → 111 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535438 TSecr=4294952466 | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 993 → 46138 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | |
| _ | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 74 21 - 41182 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4294952466 TSecr=810535438 WS=64 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 41182 - 21 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535438 TSecr=4294952466 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 59174 - 113 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535438 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 55656 - 22 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535439 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 53062 - 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535439 TSecr=0 WS=128 | | | | |
| | | 192.168.280.158 | 192.168.200.100 | TCP | 60 113 - 59174 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 41304 - 23 [RST, ACK] Seg=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535439 TSecr=4294952466 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.208.150 | TCP | 66 56120 - 111 [RST, ACK] Seg=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535439 TSecr=4294952466 | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 74 22 - 55656 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4294952466 TSecr=810535439 WS=64 | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 74 80 - 53062 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4294952466 TSecr=810535439 WS=64 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 55656 → 22 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535439 TSecr=4294952466 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 53062 - 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535439 TSecr=4294952466 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 41182 → 21 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535439 TSecr=4294952466 | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 55656 → 22 [RST, ACK] Seg=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535439 TSecr=4294952466 | | | | |
| | | | | | | | | | |
| rame | e 1: 286 bytes o | on wire (2288 bits), | 286 bytes captured (: | 2288 bits) (| n interface eth1, id 0 | | | | |
| 0.0 | | ff 00 00 07 fd 07 1 | e 08 00 45 00 ····· | | | | | | |

ANALISI GENERALE DEL TRAFFICO TCP

Sulla base di questo screenshot, possiamo fare alcune osservazioni e analisi preliminari per comprendere meglio il traffico di rete catturato.

Osservazioni Generali:

1. Traffico TCP

- o La maggior parte dei pacchetti nello screenshot è costituita da pacchetti TCP, suggerendo che la comunicazione applicativa tra dispositivi è prevalente nella rete.
- I pacchetti TCP possono includere vari flag, come SYN (inizio connessione), ACK (riconoscimento), e RST (reset), che rappresentano le diverse fasi del processo di comunicazione TCP.

2. Destinazioni Simili

• La maggior parte dei pacchetti è diretta allo stesso indirizzo IP: 192.168.100.100. Questo suggerisce che tale indirizzo possa appartenere a un server centrale o a un dispositivo critico nella rete, che riceve traffico significativo.

3. Flags TCP

• La presenza di pacchetti con flag SYN, ACK, e RST indica che nello screenshot sono rappresentate le fasi iniziali di nuove connessioni TCP, riconoscimenti delle stesse, e potenziali chiusure anomale (RST). Questo è utile per identificare attività sospette o problemi di connessione.

4. Lunghezza dei Pacchetti

o La lunghezza dei pacchetti varia, come ci si aspetta in una comunicazione di rete normale. Pacchetti più piccoli (tipicamente richieste) e pacchetti più grandi (contenenti dati) indicano un mix di scambio di informazioni.

5. Colori dei Pacchetti

• Wireshark utilizza colori differenti per distinguere i protocolli e lo stato delle connessioni. I colori nello screenshot possono indicare, ad esempio, pacchetti TCP con flag specifici, pacchetti ICMP o ARP, o traffico con errori.

POSSIBILI SCENARI

Basandoci sui dati osservati, possiamo ipotizzare alcune situazioni che potrebbero spiegare il traffico:

1. Scansione di Porte

 La presenza di numerosi pacchetti SYN potrebbe indicare una scansione di porte in corso. Un attaccante invia pacchetti SYN a un intervallo di porte per identificare quali sono aperte e quali servizi sono attivi sulla macchina 192.168.100.100.
 Questo è un passo comune nella fase di ricognizione di un attacco.

2. Attacco DoS

• Se il volume di traffico verso l'indirizzo IP 192.168.100.100 è insolitamente alto, potrebbe trattarsi di un tentativo di attacco Denial-of-Service (DoS).

3. Comunicazione Normale

• Potrebbe trattarsi di una comunicazione legittima tra dispositivi. Ad esempio, un client potrebbe accedere a un server per richiedere dati o servizi. Senza un volume sospetto o pattern anomali, il traffico TCP visto nello screenshot potrebbe essere del tutto normale.

ESEMPIO 2

| ■ Apply a display filter <ctrl-></ctrl-> | | | | | | | | | | | |
|--|-----------------|-----------------|-----------------|----------|--|---|--|--|--|--|--|
| No. | Time | Source | Destination | Protocol | Length Info | | | | | | |
| | 40 36.775975876 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 55656 → 22 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535439 TSecr=4294952466 | | | | | | |
| | 41 36.776005853 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 53062 → 80 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535439 TSecr=4294952466 | | | | | | |
| | 42 36.776179338 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 50684 - 199 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535439 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | 43 36.776233880 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 54220 - 995 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535439 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | 44 36.776330610 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 34648 - 587 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 33042 - 445 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 49814 → 256 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 199 → 50684 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 995 → 54220 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |
| | 49 36.776478201 | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 46990 → 139 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 33206 → 143 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 60632 → 25 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 49654 → 110 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 37282 - 53 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 54898 → 500 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 587 → 34648 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 51534 → 487 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | 57 36.776904828 | | 192.168.200.100 | TCP | 74 445 → 33042 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4294952466 TSecr=810535440 WS=64 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 256 → 49814 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 74 139 → 46990 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4294952466 TSecr=810535440 WS=64 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 143 → 33206 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 74 25 → 60632 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4294952466 TSecr=810535440 WS=64 | | | | | | |
| | 62 36.776905082 | | 192.168.200.100 | TCP | 60 110 → 49654 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 74 53 → 37282 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5792 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=4294952466 TSecr=810535440 WS=64 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 500 → 54898 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 33042 → 445 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535440 TSecr=4294952466 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 46990 → 139 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535440 TSecr=4294952466 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 60632 → 25 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535440 TSecr=4294952466 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 66 37282 → 53 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64256 Len=0 TSval=810535440 TSecr=4294952466 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 487 → 51534 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 56990 - 707 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 35638 - 436 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535440 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 34120 → 98 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535441 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 49780 - 78 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535441 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 707 → 56990 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 436 → 35638 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 36138 - 580 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535441 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.100 | 192.168.200.150 | TCP | 74 52428 - 962 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1 TSval=810535441 TSecr=0 WS=128 | | | | | | |
| | | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 98 → 34120 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | 1 | | | | | |
| <u> </u> | 79 36.777623149 | 192.168.200.150 | 192.168.200.100 | TCP | 60 78 → 49780 [RST, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=0 Len=0 | | | | | | |

ANALISI GENERALE DEL TRAFFICO TCP

1. Traffico TCP Predominante

- o La maggior parte del traffico nello screenshot è costituita da pacchetti TCP, che indicano una comunicazione applicativa attiva tra dispositivi nella rete.
- o Il protocollo TCP è utilizzato per garantire una trasmissione affidabile di dati, gestendo errori e sequenze.

2. Destinazione Comune

• Tutti i pacchetti sono indirizzati a un unico IP, 192.168.200.100, suggerendo che tale indirizzo appartenga a un dispositivo critico, come un server, che gestisce richieste centralizzate da altri dispositivi.

3. Flags TCP

- I pacchetti contengono diversi flag TCP, tra cui SYN (richiesta di connessione), ACK (riconoscimento della connessione), e RST (reset della connessione). Questi flag rappresentano:
 - SYN: Tentativo di iniziare una nuova connessione TCP.
 - ACK: Conferma di ricezione o di avvenuta connessione.
 - RST: Interruzione o reset di una connessione esistente.

4. Lunghezza dei Pacchetti

o I pacchetti hanno lunghezze variabili, un comportamento normale che riflette la trasmissione di dati applicativi (di lunghezza maggiore) alternati a pacchetti di controllo.

5. Numeri di Sequenza e di Riconoscimento

o I numeri di sequenza e di riconoscimento aumentano progressivamente, indicando che la comunicazione TCP è attiva e si evolve. Questo è un segnale di una conversazione in corso tra il mittente e il destinatario.

POSSIBILI SCENARI

Le seguenti ipotesi possono essere formulate in base al traffico osservato:

- 1. Continuazione di una Connessione Precedente
 - o Potrebbe trattarsi della continuazione di una connessione TCP già stabilita. I numeri di sequenza progressivi confermano uno scambio regolare di dati.
- 2. Inizio di una Nuova Connessione
 - o I pacchetti con flag SYN potrebbero rappresentare nuovi tentativi di connessione TCP. Se ci sono molte richieste SYN senza risposte SYN/ACK, potrebbe essere un sintomo di un attacco SYN flood.
- 3. Scansione di Porte
 - Se nello screenshot sono presenti tentativi di connessione a numerose porte, potrebbe essere in corso una scansione di porte. Un attaccante utilizza questa tecnica per scoprire quali servizi sono in esecuzione sull'indirizzo 192.168.200.100.
- 4. Attacco Mirato
 - o Qualora i pacchetti contenessero dati anomali, come exploit noti o payload specifici, potrebbe trattarsi di un attacco mirato. Questi attacchi tentano di sfruttare vulnerabilità sul server di destinazione.

IPOTESISUIVETTORIDI ATTACCO

Scansione di Porte (Port Scanning)

Una scansione di porte è un'operazione in cui un attaccante esamina il sistema di destinazione per individuare porte aperte che potrebbero essere vulnerabili. I pacchetti SYN analizzati nel traffico di rete sono un chiaro indicatore di una scansione di porte. Questi pacchetti vengono inviati a diverse porte di destinazione in modo da testare quali sono aperte, e successivamente l'attaccante utilizza quelle porte per tentare di accedere ai servizi vulnerabili.

Potenziale Impatto:

- La scansione di porte in sé potrebbe non compromettere direttamente il sistema, ma espone i servizi disponibili al rischio di exploit.
- Se l'attaccante riesce a identificare una porta aperta su un servizio vulnerabile, può poi eseguire exploit specifici per prendere il controllo del sistema.

Attacco Denial of Service (DoS):

Nel traffico di rete, abbiamo osservato numerosi pacchetti SYN che, se inviati ripetutamente in un breve lasso di tempo, possono esaurire le risorse del server o dei dispositivi di rete, causando un SYN Flood, che è un tipo di attacco DoS.

<u>Potenziale Impatto:</u>

- La vittima potrebbe subire interruzioni nei servizi, con un'impossibilità di accedere alle risorse online.
- In alcuni casi, se l'attacco è prolungato, potrebbe anche danneggiare fisicamente l'infrastruttura di rete, rallentando l'intero sistema.

IPOTESISUIVETTORIDI ATTACCO

ARP Spoofing (ARP Cache Poisoning)

L'analisi dei pacchetti ARP suggerisce che potrebbe esserci un tentativo di ARP Spoofing. In questo tipo di attacco, l'aggressore invia messaggi ARP falsificati sulla rete, associando l'indirizzo MAC del suo dispositivo all'indirizzo IP di un altro dispositivo. Questo permette all'attaccante di intercettare il traffico destinato ad altri dispositivi sulla rete, con conseguenti rischi di man-in-the-middle (MITM) o perdita di riservatezza.

<u>Potenziale Impatto:</u>

- Intercettazione e manipolazione del traffico di rete.
- Furto di dati sensibili come credenziali di accesso o informazioni private.
- Possibilità di lanciare attacchi ulteriori sfruttando l'accesso alle comunicazioni.

Attacchi Mirati (Exploitation)

Gli attacchi mirati sono quei tipi di attacchi che sfruttano specifiche vulnerabilità nei software o nei dispositivi della rete per ottenere accesso non autorizzato. Se i pacchetti TCP o UDP analizzati contengono exploit di vulnerabilità note, potrebbero essere tentativi di attacchi mirati come l'iniezione di codice o l'esecuzione di comandi remoti. Potenziale Impatto:

- Accesso non autorizzato a sistemi aziendali e risorse critiche.
- Possibilità di eseguire operazioni dannose, come l'installazione di malware o il furto di dati riservati.
- Compromissione della rete e accesso a più dispositivi interconnessi.

AZIONI CONSIGLIATE E PREVENZIONE

<u>Mitigazione degli Attacchi SYN Flood</u>

- <u>Utilizzare SYN Cookies</u>: Una tecnica che aiuta a proteggere il server da attacchi SYN Flood senza esaurire le risorse di sistema. La funzione dei SYN Cookies è quella di proteggere il server dall'allocazione prematura di risorse, rispondendo con una risposta SYN/ACK solo se il pacchetto SYN è legittimo.
- Monitoraggio delle richieste e rate limiting: Configurare i server per limitare il numero di richieste da un singolo indirizzo IP per ridurre il rischio di sovraccarico e garantire che il traffico legittimo venga gestito correttamente.

DIFESA CONTRO ARP SPOOFING

- Implementazione di Static ARP Entries: Configurare la tabella ARP dei dispositivi di rete per associare staticamente gli indirizzi IP ai rispettivi indirizzi MAC. Questo impedisce ai dispositivi di aggiornare automaticamente la loro cache ARP con informazioni errate.
- Monitoraggio ARP con strumenti di sicurezza: Utilizzare strumenti come arpwatch o Wireshark per rilevare e allertare quando un dispositivo sta cercando di inviare pacchetti ARP falsificati sulla rete.
- Protocollo di autenticazione tramite 802.1X: Implementare il controllo dell'accesso alla rete tramite 802.1X, per garantire che solo i dispositivi legittimi possano accedere alla rete interna e impedire attacchi come ARP Spoofing.

PREVENZIONE DEGLI ATTACCHI MIRATI

- Aggiornamento regolare dei sistemi: Le vulnerabilità nel software sono una delle principali vie di attacco per gli hacker. Assicurarsi che tutti i sistemi e le applicazioni siano costantemente aggiornati per correggere le vulnerabilità conosciute.
- <u>Utilizzo di Firewall e IDS/IPS:</u> Installare e configurare correttamente firewall e sistemi di rilevamento/prevenzione delle intrusioni (IDS/IPS), che possano identificare e bloccare tentativi di exploit basati su vulnerabilità note.
- Formazione continua e simulazioni di attacchi: Sottoporre il personale IT e gli utenti a corsi di formazione periodici sulla sicurezza informatica e condurre esercitazioni di risposta a incidenti per testare la prontezza dell'organizzazione.

CONCLUSIONI

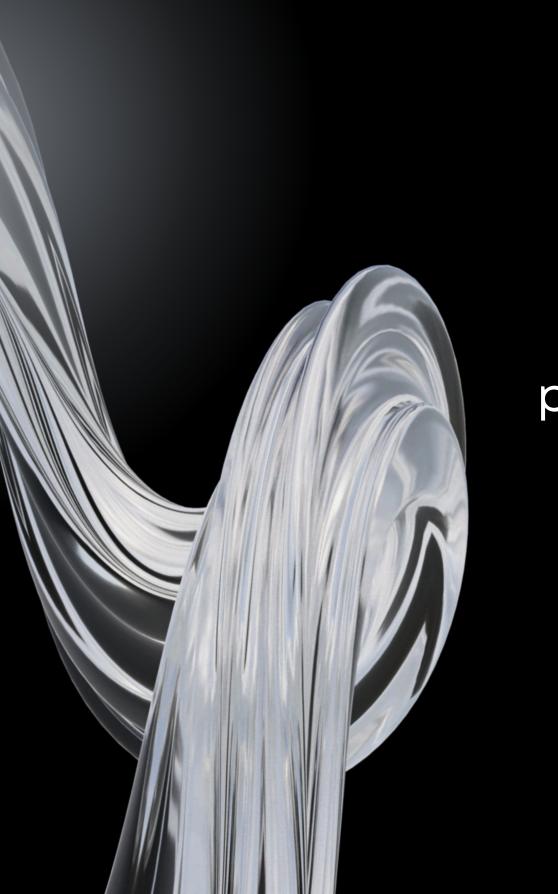
L'analisi del traffico di rete ha portato alla luce possibili indicatori di (IOC) compromissione che suggeriscono attacchi attivi come la scansione di porte, un potenziale SYN Flood e un possibile ARP Spoofing. Ognuno di questi scenari è una minaccia significativa per la sicurezza della rete aziendale e potrebbe portare a gravi conseguenze come la disponibilità, perdita di compromissione dei dati l'intercettazione delle comunicazioni.



RACCOMANDAZIONI

- È fondamentale implementare misure di sicurezza proattive, come l'uso di SYN Cookies, monitoraggio ARP e soluzioni anti-DoS per contrastare questi attacchi.
- Gli aggiornamenti regolari, la formazione del personale e la configurazione di sistemi IDS/IPS sono passi cruciali per prevenire gli attacchi mirati e proteggere i dati sensibili.
- Infine, è importante testare regolarmente le difese della rete attraverso simulazioni di attacco per garantire che l'infrastruttura possa resistere a minacce future.

L'adozione di queste tecniche di prevenzione, combinata con un monitoraggio continuo, può ridurre significativamente il rischio di compromissioni e garantire un'infrastruttura di rete sicura e resiliente.



Non aspettare che un attacco accada per reagire. La preparazione oggi protegge la tua rete domani.

