Indice:

1. Introduzione
   1. Definizione del problema
   2. Struttura della tesi
2. Traffico di rete
   1. Pacchetti di dati
   2. Zeek
3. Process discovery
   1. Trace di eventi (fornire
   2. Conversione di pacchetti in Trace
   3. Reti di Petri
   4. Fitness di un trace
4. Validazione empirica
   1. CICID 2017
   2. Risultati dell’estrazione dei trace
   3. Etichettatura dei trace
   4. Metriche di valutazione e setting sperimentale
   5. Risultati
5. Conclusioni

Appendice A - Diagramma delle classi

1. Zeek
2. Creazione dei trace dai pacchetti
3. Anomaly detection

Appendice B -Manuale Utente

1. Download e installazione dei software necessari
2. Download del Dataset
3. Generazione di un file xes
4. Avvio sperimentazione

Bibliografia

1. Introduzione
   1. Definizione del problema

Questo lavoro di tesi ha l’obiettivo di sintetizzare un approccio basato su process discovery e conformance checking[1] per **rilevare connessioni anomale**, cioè connessioni con un attacco a livello di sicurezza, in un traffico di rete.

Inizialmente è stato necessario ottenere i pacchetti e memorizzarli all’interno di *log*, le cui righe rappresentano delle connessioni (sequenza di pacchetti con stessi indirizzo IP e porta dell’*host* mittente, come anche indirizzo IP e porta dell’*host* destinatario). Le connessioni possono essere catturate tramite un software *sniffer* di pacchetti come *Wireshark*[2], che memorizza i pacchetti osservati in un file con estensione *.pcap*. I pacchetti sono stati analizzati con *Zeek[3]*, un software a linea di comando che dato in input un file *.pcap*, genera una collezione di file *log*, ognuno dei quali contiene informazioni specifiche per i diversi protocolli adoperati da ogni connessione, e un file *conn.log* che contiene tutte le connessioni catturate nel file *.pcap* e le informazioni comuni a tutte le connessioni.

A questo punto è stato creato un applicativo che converte i file *log* di *Zeek*, in file *xes*, che è una specifica di file *xml*, contenente una serie di *trace*. Ogni trace è una sequenza di *event*, uno per ogni pacchetto raggruppato nella stessa connessione. I file xes sono dei contenitori chiave per il *process mining*, le esecuzioni dei processi da analizzare sono acquisite come dei trace e le attività per ogni trace sono memorizzati negli eventi che compongono il trace.

I *trace,* in questo caso, sono identificati dalla quadrupla indirizzo IP sorgente, porta sorgente, indirizzo IP destinazione, porta di destinazione, mentre, gli eventi, sono tutti i pacchetti che fanno parte di una stessa connessione.

Una volta trasformato il traffico di rete in trace, si eseguiranno le seguenti fasi: process discovery con la generazione delle *PetriNet* e calcolo dei livelli conformità dei trace alla PetriNet tramite l’operazione di *conformance*. La **prima fase** ha come obiettivo quello di generare le *PetriNet* per ciascuno degli attributi catturati nei *trace* normali. Gli attributi estratti con Zeek sono a turno considerati come l’attività dell’evento. Successivamente si calcolano i livelli di *conformance* di ulteriori connessioni normali. La **seconda fase** ha l’obiettivo di calcolare i livelli di *conformance* di nuovi trace rispetto alle *PetriNet* generate durante la prima fase.

Infine, ciascun trace è considerato anomalo se il valore di conformità calcolato per un numero di attributi è inferiore ad con una soglia scelta dall’utente.

* 1. Struttura della tesi

1. Traffico di rete

I calcolatori per poter comunicare tra di loro, devono essere collegati tra di loro tramite un mezzo fisico, di solito un cavo o l’etere. Dopo essere stati collegati tra loro, direttamente o tramite degli intermediari, i calcolatori possono iniziare a comunicare, e questo è possibile perché sono programmati tramite uno stesso protocollo di rete, chiamato *Internet Protocol[4]* (o IP), che permette di inviare e ricevere messaggi in due protocolli di rete principali: UDP[5] e TCP[6] (rispettivamente *“User Datagram Protocol”* e “*Transmission Control Protocol*”).

Il protocollo **UDP** non è orientato alla connessione, permette, cioè, di inviare e ricevere pacchetti di dati in maniera molto veloce ed efficiente, ma senza sicurezza che questi arrivino effettivamente a destinazione. Questo protocollo viene adoperato, solitamente, quando non è necessario che tutti i pacchetti arrivino a destinazione e che vengano inviati e ricevuti più velocemente possibile, quindi in applicazioni di *live streaming* o di chiamate di tipo VOIP, o in protocolli come il DNS, dove anche se un pacchetto dovesse essere perso, potrebbe sempre essere inviato nuovamente.

Il protocollo **TCP** permette di inviare e ricevere pacchetti con sicurezza che arrivino a destinazione o che, in caso di perdita di pacchetto per un qualsivoglia motivo indipendente dagli interlocutori (interferenza, traffico elevato, …), il pacchetto verrà ritrasmesso. Questo è possibile perché TCP è un protocollo orientato alla connessione, che consiste in tre fasi principali (come rappresentato schematicamente nella Figura 1):

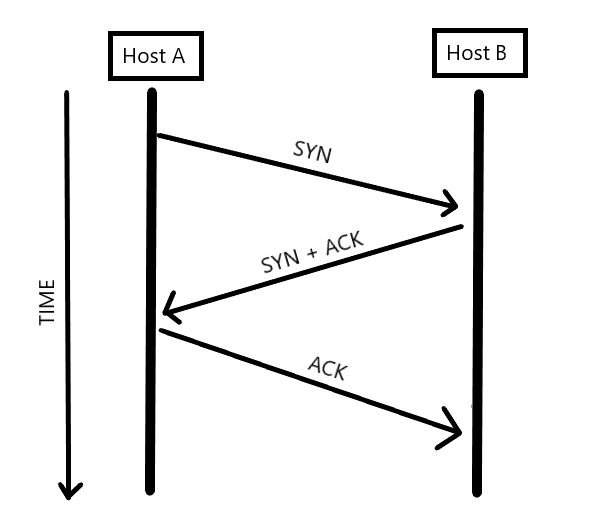


Figura 1. Esempio di avvio di una connessione con protocollo TCP.

1. Avvio della connessione: il *client* richiede al *server* di avviare una connessione tra i due, quindi di voler comunicare. Questo avviene tramite la “stretta di mano a tre vie” (*three-way handshake*), che consiste di tre pacchetti scambiati con dei particolari bit impostati a *true* nella testa del pacchetto:
   1. Il *client* invia un pacchetto col bit *SYN* a *true*;
   2. Il *server* risponde inviando un pacchetto con i bin *SYN+ACK* a *true;*
   3. Il *client* invia un pacchetto col bit *ACK* a *true*;

A questo punto, se tutto è andato a buon fine, la connessione viene avviata con successo e due *host* iniziano a scambiarsi messaggi.

1. Scambio di messaggi: a questo punto ogni messaggio che viene scambiato tra i due *host* deve seguire il seguente schema (rappresentato schematicamente nella seguente Figura 2):

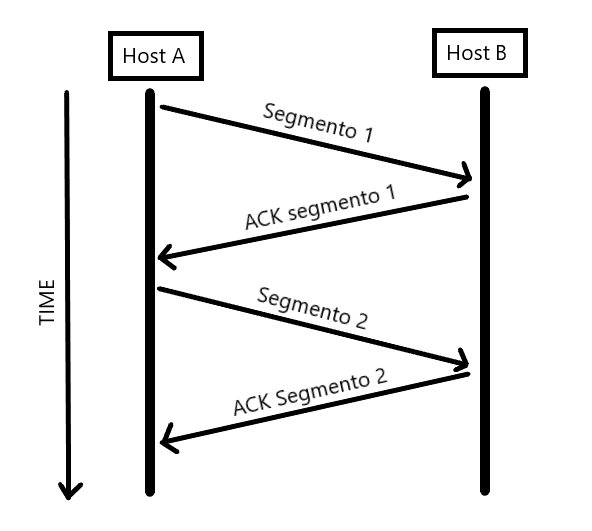


Figura 2. Esempio di scambio di messaggi con protocollo TCP.

* 1. Un *host* invia un messaggio all’altro *host*, il pacchetto ha con sé il numero della sequenza, che corrisponde al numero di bytes inviati dall’inizio della connessione (sommato ad un numero generato casualmente all’apertura della connessione, questo per evitare che dei pacchetti che sono stati persi precedentemente con stessa quadrupla identificativa e numero di sequenza simile, possano contrastare con i pacchetti inviati in questa connessione)
  2. L’*host* ricevente, se il messaggio arriva a destinazione, analizza il pacchetto e invia un pacchetto con il bit *ACK* impostato a *true* e il numero di sequenza pari al numero di sequenza del pacchetto ricevuto sommato alla dimensione in bytes del pacchetto ricevuto. In questo modo è possibile per il mittente sapere se almeno il numero di bytes ricevuti dal destinatario corrispondono a quelli inviati dal mittente. Nel caso in cui il messaggio non arrivi a destinazione, il mittente attenderà un certo periodo di tempo, se non arriva alcuna risposta dal destinatario, questo invierà nuovamente il messaggio.

1. Terminazione della connessione: in questa fase, uno dei due *host* richiede di terminare la connessione, avvengono queste tre fasi (rappresentato schematicamente nella seguente Figura 3):

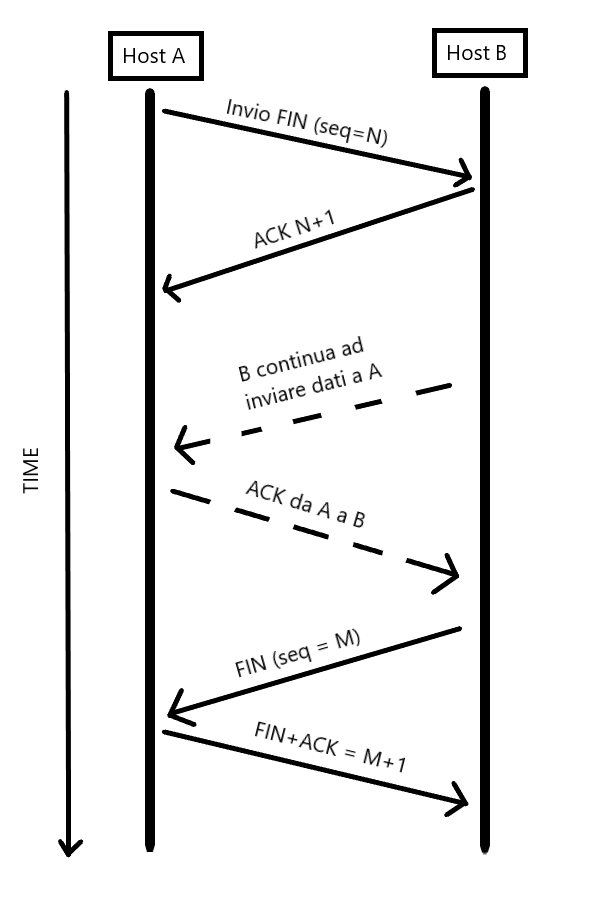


Figura 3. Esempio di chiusura di connessione con protocollo TCP

1. Uno dei due *host* invia un pacchetto col bit *FIN* impostato a *true*, l’altro *host* riceve il pacchetto e risponde con un pacchetto con pacchetto con bit *ACK* a *true*.
2. Se l’*host* ricevente deve ancora inviare dati, continua ad inviarli come avviene nella fase di scambio di messaggi.
3. Quando l’*host* ha concluso la trasmissione di dati, invia un pacchetto con bit *FIN* a *true*, il ricevente risponde con bit *ACK* a *true* e la connessione viene terminata.
   1. Pacchetti di dati

I pacchetti che vengono scambiati tra i vari *host* hanno due strutture principali:

Pacchetto UDP: il pacchetto contiene solo le informazioni essenziali (Figura 4), indirizzo IP e porta degli *host* mittente e destinatario (la porta dell’*host* mittente è opzionale), la lunghezza del pacchetto, un *checksum* opzionale (per controllare che il pacchetto sia arrivato integro a destinazione), e il *payload* di dati tra trasmettere[7]. Non avendo una connessione vera e propria, avviene solitamente solo l’invio di un messaggio al destinatario e l’eventuale risposta da parte del destinatario verso il mittente.

Immagine che contiene tavolo

Descrizione generata automaticamente

Figura 4. Struttura di un pacchetto UDP

Pacchetto TCP: Il pacchetto TCP contiene molti campi per gestire il flusso di dati[8] (Figura 5), tra questi i più importanti sono:

* porta sorgente e di destinazione (entrambe obbligatorie);
* numero di sequenza;
* numero di *ACK* (se il flag *ACK* è impostato a *true*);
* Flag per il controllo del protocollo (i più importanti):
  + *ACK*: indica che il pacchetto ha lo scopo di notificare la corretta ricezione del pacchetto appena inviato;
  + *RST*: indica che la connessione non è valida, di solito in caso di grave errore, a volte utilizzato insieme al flag ACK per la chiusura di una connessione;
  + *SYN*: usato per l’apertura della connessione, ha lo scopo di sincronizzare i numeri di sequenza dei due host;
  + *FIN*: usato per la chiusura della connessione;
* *Payload*: dati effettivi del pacchetto da inviare

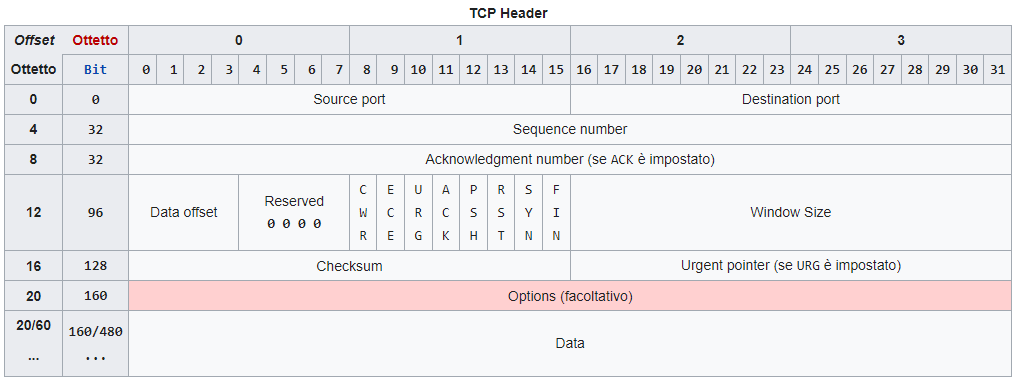


Figura 5. Struttura di un segmento TCP

Il contenuto di dati dei vari pacchetti può essere letto, ma risulta essere comprensibile solo ai programmi degli *host* che inviano e ricevono i messaggi. Nel caso di connessioni *http* (*HyperText Transfer Protocol*[9]) per esempio, che è il protocollo usato per la trasmissione e richiesta di pagine Web, il contenuto è puramente testuale e leggibile da tutti, poiché si può usare l’euristica che la porta utilizzata sia 80, dal 2016 il protocollo *http* è stato deprecato poiché non sicuro, ed è stato reso obbligatorio l’uso di *https*[10] il quale lavora sulla porta 443, che obbliga il sito a trasmettere il contenuto dei pacchetti in maniera sicura effettuando la crittazione dello stesso. In questo modo nessuno al difuori del server e del client sono grado di capirne il contenuto. Inoltre, ci sono molte applicazioni di rete che trasmettono dati in formato binario e in un formato proprietario scelto dai progettisti di tali applicazioni, quindi rendendo quasi impossibile l’utilizzo di un’euristica.

Quindi, l’unico modo per interpretare dei pacchetti come **normali** o **anomali**, è se questi vengono trasmessi tramite il protocollo TCP sfruttando lo storico dello stato dei *flag* dei pacchetti scambiati.

I pacchetti che vengono inviati e ricevuti possono essere catturati tramite un software di *sniffing* di rete, che consiste nel *bypassare* il protocollo di rete standard che indica al computer di ignorare tutti i pacchetti che non sono diretti a lui, e di reindirizzarli al programma che effettua lo *sniffing*. Il programma adoperato è stato *Wireshark*, un software gratis e open-source per l’analisi di pacchetti, permettendo di iniziare la cattura dei pacchetti, analizzarli man mano che vengono catturati, visualizzandone il contenuto utilizzando un’euristica basata sui protocolli, se utilizzano delle porte conosciute (Well-known ports[11])

* 1. *Zeek*

Lo strumento utilizzato per

Bibliografia

[1] - Wil M. P. van der Aalst: Process Mining - Data Science in Action, Second Edition. Springer 2016, ISBN 978-3-662-49850-7, pp. 3-452

[2] – Wireshark – Strumento per l’analisi di pacchetti - [Wireshark · Go Deep.](https://www.wireshark.org/)

[3] – Zeek – Strumento di monitoraggio della sicurezza di rete - [The Zeek Network Security Monitor](https://zeek.org/)

[4] – IP – Internet Protocol - [Internet Protocol - Wikipedia](https://it.wikipedia.org/wiki/Internet_Protocol)

[5] – UDP – User Datagram Protocol - [User Datagram Protocol - Wikipedia](https://it.wikipedia.org/wiki/User_Datagram_Protocol)

[6] – TCP – Transmission Control Protocol - [Transmission Control Protocol - Wikipedia](https://it.wikipedia.org/wiki/Transmission_Control_Protocol)

[7] – UDP – Struttura di un datagramma UDP - [User Datagram Protocol - Struttura di un datagramma UDP - Wikipedia](https://it.wikipedia.org/wiki/User_Datagram_Protocol#Struttura_di_un_datagramma_UDP)

[8] – TCP – Struttura di un Segmento TCP - [Transmission Control Protocol - Segmento TCP - Wikipedia](https://it.wikipedia.org/wiki/Transmission_Control_Protocol#Segmento_TCP)

[9] – HTTP - HyperText Transfer Protocol - [Hypertext Transfer Protocol - Wikipedia](https://it.wikipedia.org/wiki/Hypertext_Transfer_Protocol)

[10] - I CERTIFICATI SSL e i nuovi obblighi del GDPR - [I CERTIFICATI SSL e i nuovi obblighi del GDPR Maggio 2018 I certificati SSL e i siti con protocollo https (nethics.it)](https://www.nethics.it/i-certificati-ssl-e-i-nuovi-obblighi-del-gdpr/)

[11] - Porte TCP e UDP standard - Da 0 a 1023 (Well-known ports) - [Porte TCP e UDP standard - Wikipedia](https://it.wikipedia.org/wiki/Porte_TCP_e_UDP_standard#Da_0_a_1023_(Well-known_ports))