ANALISI STATICA BASICA Gian Marco Pellegrino Progetto S10-L5

Il progetto odierno è diviso in due parti: un Analisi statica basica e un Analisi di un codice in Assembly di un Malware. In questa sezione verrà affrontata la prima parte.

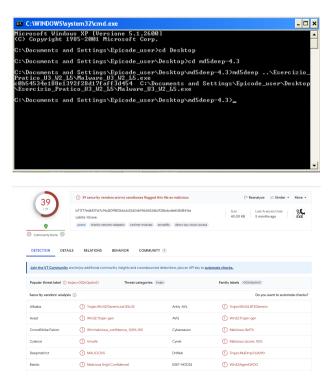
TRACCIA:

- 1. Quali librerie vengono importate dal file esequibile?
- 2. Quali sono le sezioni di cui si compone il file eseguibile del malware?

Prima di rispondere a i quesiti posti nella traccia però, è necessario rispondere ad un ulteriore domanda: che cos'è un analisi statica basica?

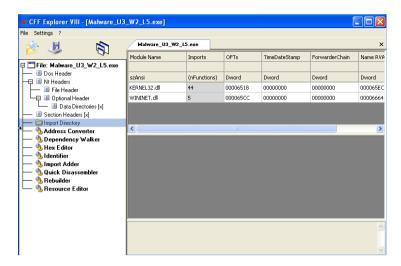
Un analisi statica basica è il primo tassello che compone un mosaico di tecniche e fasi per l'analisi di un Malware. Infatti, si potrebbe considerare come un analisi semplice da eseguire, ma proprio per questo funzionale solo superficialmente, la quale raggiunge presto i suoi limiti quando si ha a che fare con Malware più intricati.

Nell'analisi statica basica si va ad analizzare un file senza eseguirlo, attraverso l'utilizzo di diversi tool: md5deep per esempio, un tool da prompt di comando, utilizzato per ricavare l'hash del file, oppure CFF Explorer, molto utile per analisi di file eseguibili come PE o DLL.



L'utilizzo di md5deep e VirusTotal non erano richiesti nella traccia ma ho voluto aggiungerli solamente per fornire altri esempi di approccio ad una analisi statica basica. Dopo aver trovato l'hash (codice univoco di un file) è possibile caricarlo su VirusTotal, il quale fornirà molti dettagli sul Malware. In questo caso, il Malware dell'esercizio è segnalato come un Trojan.

Per quanto riguarda CFF Explorer invece, basterà caricare il file al suo interno:



In Import Directory sarà possibile osservare le librerie utilizzate dal file. Le librerie sono delle "raccolte" di funzioni, quest'ultime verranno utilizzate dal file quando ne avrà bisogno. Le librerie possono essere richiamate in tre diversi modi: staticamente, a runtime e dinamicamente.

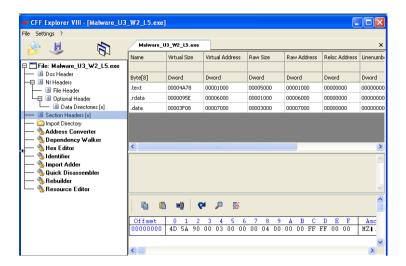
Le librerie seguenti, trovate nell'analisi del Malware, sono dei classici esempi di librerie importate dinamicamente.

Librerie

| TERM | DEFINITION | EXAMPLE |
|--------------|---|--|
| KERNEL32.DLL | Contiene le funzioni principali per interagire con il sistema operativo | Manipolazione dei file; La gestione della memoria |
| WININET.DLL | Al suo interno sono presenti delle funzioni per l'implementazione di alcuni protocolli di rete | HTTP; FTP; NTP |
| | | |
| | | |

Il secondo punto dell'esercizio chiedeva quali sono le sezioni del Malware analizzato.

Le sezioni si riferiscono a delle parti distinte all'interno di un file eseguibile, ogni sezione svolge un ruolo specifico nell' organizzazione del codice e dei dati all'interno dell'eseguibile.



Queste sono le sezioni riscontrate all'interno del Malware.

Sezioni

| TERM | DEFINITION |
|--------|--|
| .text | Questa sezione contiene il codice eseguibile, scritto in Assembly o compilato da un linguaggio di alto livello. Di solito, questa sezione è l'unica che viene eseguita dalla CPU. |
| .rdata | Questa sezione contiene dati di sola lettura, informazioni riguardo librerie e funzioni. Queste non devono essere modificate durante l'esecuzione. |
| .data | Contiene solitamente i dati globali del programma eseguibile, per esempio delle variabili globali che devono poter essere richiamate da qualsiasi parte all'interno del programma. |
| | |

Uno dei limiti dell'analisi statica basica è data dal fatto che dei Malware più complessi potrebbero "mimetizzarsi" cambiando il nome delle proprie sezioni per esempio.

Da questo momento, per proseguire con l'indagine sul Malware, si dovrà passare ad un analisi dinamica basica, attraverso altri strumenti e l'esecuzione del file. Se ciò non fosse abbastanza si utilizzeranno le versioni avanzate di entrambe le analisi.

ANALISI COD. ASSEMBLY Gian Marco Pellegrino Progetto S10-L5

TRACCIA:

- 1. Identificare i costrutti noti (creazione dello stack, eventuali cicli, costrutti)
- 2. Ipotizzare il comportamento della funzionalità implementata
- 3. BONUS fare tabella con significato delle singole righe di codice Assembly

Qui sotto ho messo il codice fornito per l'esercizio:

```
push ebp, esp
push ex
call ds:InternetGetConnectedState
nov elbp-var_Al, 0
jz short loc_40102B

BINUL
push offset aSuccessInterne; "Success: Internet Connection\n"
call sub_40117
add esp, 4
nov eax, 1
jmp short loc_40103A

BINUL
loc_401038:
push offset aError1_1NoInte
call sub_40117
add esp, 4
xor eax, eax

BINUL
loc_401038:
push offset aError1_1NoInte
call sub_40117
add esp, 4
xor eax, eax
```

Ho riscritto il codice per avere un'idea più chiara di quello su cui si andrà a lavorare. I "blocchi" dell'immagine precedenti sono stati messi in ordine in questo modo: Blocco superiore, blocco a sinistra, blocco a destra e blocco inferiore.

```
push ebp
mov ebp, esp

push ecx
push 0 ; dwReserved
push 0 ; lpdwFlags
call ds:InternetGetConnectedState
mov [ebp+var_4], eax
cmp [ebp+var_4], 0
jz short loc_40102B

push offset aSuccessInterne ; "Success"
call sub_40117F
add esp, 4
mov eax, 1
jmp short loc_40103A

loc_40102B:
push offset aErrori_iNoInte ; "Errori.1: No Internet\n"
call sub_40117F
add esp, 4
xor eax, eax

loc_40103A:
mov esp, ebp
pop ebp
reth
sub_401000 endp
```

| ROSSO/ CREAZIONE STACK | queste prime due righe di codice hanno la funzionalità di creare lo stack. Questo è evidente per la presenza di EBP e ESP, che rispettivamente indicano la creazione della base dello stack e del suo estremo superiore. |
|-----------------------------|--|
| VERDE/ CHIAMATA DI FUNZIONE | ogni codice mnemonico PUSH inserisce un valore nello stack, il quale poi verrà utilizzato come argomentazione per qualunque funzione venga chiamata. |
| BLU/ CICLO IF | il classico ciclo IF usato nel linguaggio C potrebbe essere tradotto in modo similare in linguaggio Assembly grazie alle istruzioni cmp e j(x). In questo caso, se questo ciclo IF risulta vero, verrà stabilita correttamente connessione ad internet, se fosse falso invece si salterebbe alla loc_40102B, con l'impossibilità di stabilire una connessione. |
| GIALLO/ CONN. INTERNET TRUE | questo blocco sta ad indicare la corretta connessione ad internet, nel caso in cui lo stato della connessione sia diverso da 0 viene stampato un messaggio di avvenuta connessione. |
| VIOLA/ CONN. INTERNET FALSE | qui al contrario, se lo stato della connessione è uguale a 0 viene stampato un messaggio di connessione fallita. |
| BIANCO/ CHIUSURA | questo blocco serve a pulire lo stack, dato che ha concluso la sua funzione e restituisce il controllo alla funzione chiamante. |

Lo scopo di questo Malware potrebbe essere quello di verificare se la vittima ha accesso a internet oppure no, e quindi di conseguenza, se un altro codice possa sfruttare la vulnerabilità, magari attraverso un Downloader. Altrimenti potrebbe essere aggiunta un integrazione al codice analizzato per usufruire di una Backdoor.

BONUS

L'esercizio prevedeva la costruzioni una tabella con la spiegazione delle singole righe di codice.

| push ebp | creato "Base Stack" pointer, push spinge i valori nello stack | |
|--|--|--|
| mov ebp, esp | imposta il valore di ebp al valore corrente dello stack | |
| push ecx | viene salvato il registro eax nello stack per poterlo usarle quando necessario | |
| push 0 ;dwReserved | viene spinto il valore nello stack | |
| push 0 ;lpdwFlags | anche qui, spinto il valore nello stack | |
| call ds:InternetGetConnectedState | chiamata della funzione per ottenere lo stato della connessione | |
| mov [ebp+var_4], eax | viene memorizzato il valore della chiamata nella variabile locale [ebp+var_4] | |
| cmp [ebp+var_4], 0 | compara il valore memorizzato con 0*** | |
| jz short loc_40102B | se il valore memorizzato è 0, salta alla locazione data | |
| push offset aSucessInternet; "Success" | spinge l'offset nello stack | |
| call sub_40117F | chiamata che gestirà il processo di stampa (TRUE) | |
| add esp, 4 | aggiunge 4 byte ad esp | |
| mov eax, 1 | copia il valore 1 in eax | |
| jmp short loc_40103A | salta alla locazione data | |
| push offset aError1_1NoInte; "Error1.1:No Internet\n" | spinge l'offset nello stack | |
| call sub_40117F | chiamata che gestirà il processo di stampa (FALSE) | |
| add esp, 4 | aggiunge 4 byte ad esp | |
| xor eax, eax | usato per impostare il registro aex a 0, quando xor confronta due parametri con lo steso valore il risultato è 0 | |
| mov esp, ebp | ripristina esp al suo stato originario prima dell'inizio della funzione | |
| pop ebp | ripristina ebp al suo valore originale, pop serve per togliere "i piatti dal pila" | |

| retn | restituisce il controllo alla funzione chiamante |
|-----------------|--|
| sub_401000 endp | simboleggia la fine della procedura |

^{***}cmp lavora in modo simile a sub, come una sottrazione. Nel momento in cui due valori siano uguali ES: 5-5=0 allora lo Zero Flag verrà impostato ad 1, in tutti gli altri casi lo Zero Flag sarà uguale a 0.