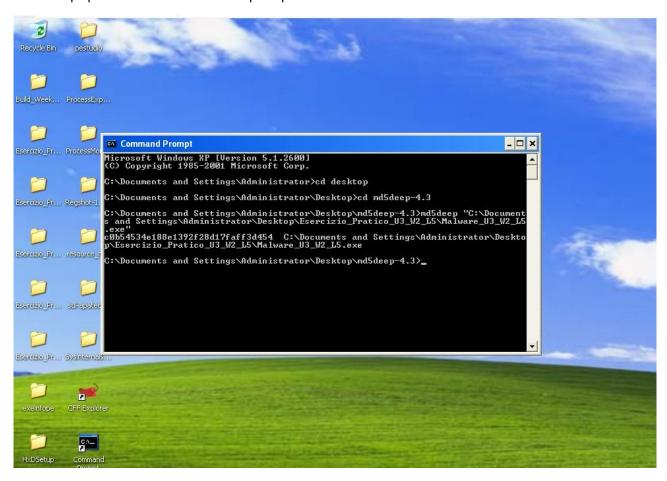
MALWARE_U3_W2_L5

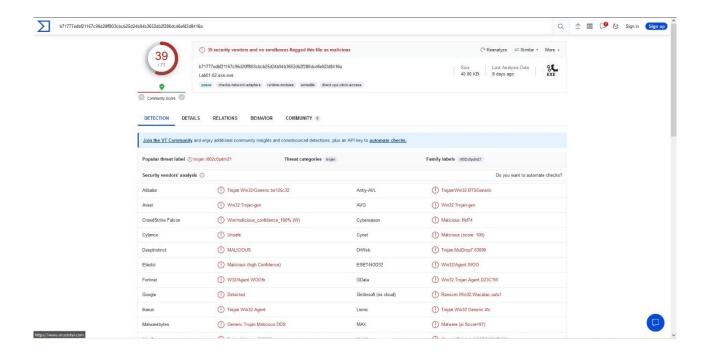
Dobbiamo studiare un potenziale malware. Per farlo andremo ad effettuare diversi tipi di analisi per cercare più informazioni possibili e poi andremo a scremare e selezionare quelle che ci interessano.

ANALISI STATICA BASICA

Sono diverse le operazioni che possiamo effettuare su questo eseguibile. Potremmo partire da un veloce check sul web caricando il file su virustotal, ma siamo in una macchina senza connessione per questioni di sicurezza. Procediamo dunque con le operazioni offline sul file, come ad esempio il controllo della firma o hash del file usando **md5deep**. Ci spostiamo nella cartella dove è contenuta l'utility e diamo il comando <md5deep "percorso assoluto file"> da prompt.

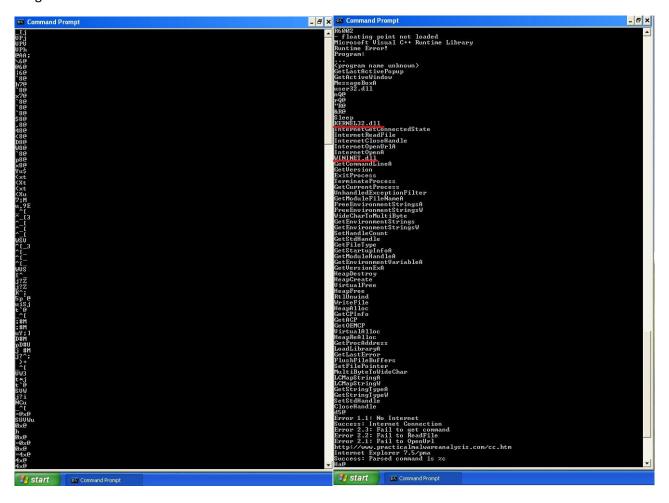


Trovato l'hash possiamo andarlo a cercare esternamente sempre su virustotal. La schermata che ci restituisce il sito dalla ricerca dell'hash è la seguente:



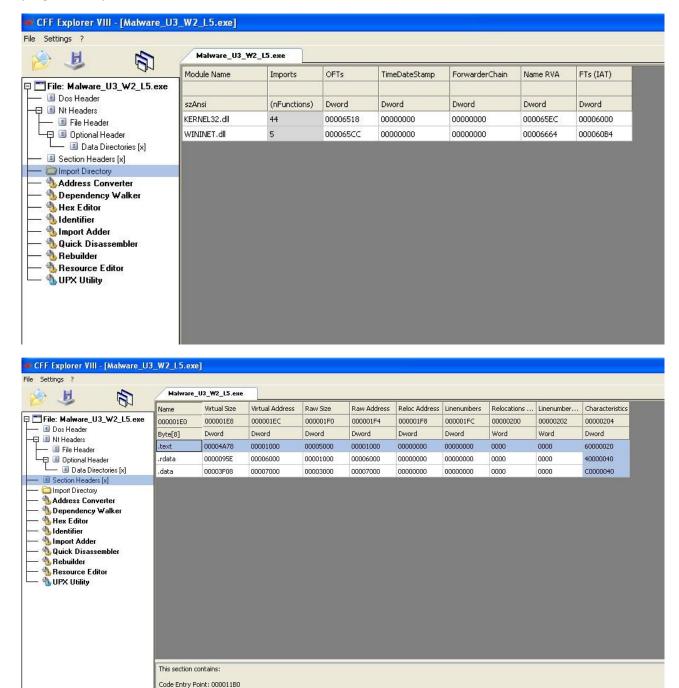
Si tratta sicuramente di un file malevolo, a quanto pare di tipo trojan. Proviamo a cercare informazioni aggiuntive procedendo nell'analisi statica basica, usando questa volta l'utility **strings** di sysinternals per analizzare tutte le *stringhe* di codice contenute nell'eseguibile.

Sempre dal prompt dei comandi, ci spostiamo nella cartella dell'utility e scriviamo il comando <strings "file eseguibile".



Riceviamo una lista di stringhe, e tra molte inutili o incomprensibili (a sinistra) ritroviamo invece delle stringhe che possono confermarci la natura malevola del file. Nell'immagine a destra evidenziate ci sono le librerie richiamate dell'eseguibile, rispettivamente kernel32 e wininet e successivamente infatti sembra che il malware contenga tutte stringhe adibite all'implementazioni di protocolli di rete, probabilmente per creare una backdoor.

Il prossimo tool che andiamo ad utilizzare è **CFF explorer** per controllare dall'header del formato PE (portable executable) le funzioni importate ed esportate dal malware. Dalla finestra principale del programma apriamo il nostro malware ed analizziamo le varie finestre:

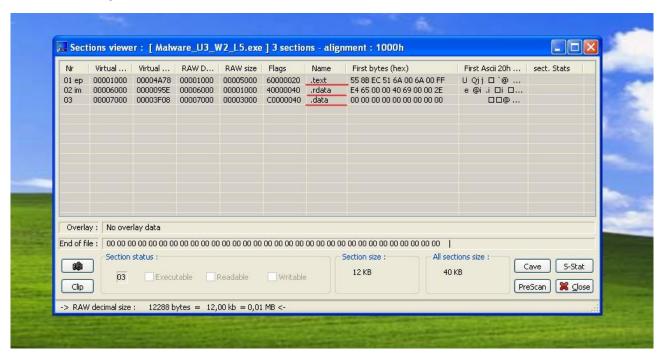


Ritroviamo anche qui le librerie importate *kernel* e *wininet*, nonché le *sezioni* di cui è composto il file, ovvero ".text", ".rdata" e ".data". Andiamo ad utilizzare un ultimo tool similare a quello appena visto, per

vedere se possiamo ricavare qualche informazione aggiuntiva: **ExeinfoPE**. Una volta aperto, andiamo a caricare il file dall'opzione in alto a destra in rosso e successivamente andiamo a visualizzare le diverse sezioni dal pulsante in blu.



Il risultato è il seguente:



Quelle evidenziate in rosso sono effettivamente le *sezioni* del file viste prima, con aggiunta delle virtual e raw size, nonché altre informazioni potenzialmente utili. Ora abbiamo una panoramica completa dal punto di vista dell'analisi statica che ci permette di stilare delle conclusioni.

1. LIBRERIE IMPORTATE

Abbiamo visto che il malware sembra importare due <u>LIBRERIE</u> importanti:

- <u>KERNEL32.DLL</u>: una delle librerie più comuni di windows, che contiene tutte le funzioni principali per le interazioni con l'OS come la creazione e modifica dei file, o la gestione della memoria
- <u>WININET.DLL:</u> una libreria che contiene le funzioni per l'implementazione dei protocolli di rete (http, FTP...)

Come si evince anche dal risultato dell'analisi delle stringhe dell'eseguibile nonché dalla scansione di virustotal che ce lo riporta come trojan, sembrerebbe legittimo pensare che il malware vada a importare dinamicamente queste due librerie probabilmente per stabilire una connessione non autorizzata a qualche server remoto per l'apertura di una backdoor.

2. SEZIONI DEL FILE MALWARE

Dall'analisi di CFFexplorer prima e ExeinfoPE poi, abbiamo constatato che l'eseguibile si compone di tre **SEZIONI** principali:

- .text: che contiene le istruzioni da far eseguire alla CPU all'avvio del file, ovvero contiene tutte le righe di codice
- .rdata: che contiene le informazioni sulle librerie e le funzioni importate ed esportate (kernel32 e wininet)
- .data: che contiene le variabili globali del codice, che devono essere disponibili per l'accesso da qualsiasi funzione interna

Il file quindi contiene quasi tutte le comuni sezioni rinvenibili nell'header di un eseguibile PE.

ASSEMBLY

```
push
                        ebp, esp
ecx
           push
push
                                                 ; dwReserved
; lpdwFlags
           push
           call
                        ds:InternetGetCon
                        [ebp+var_4], eax
[ebp+var_4], 0
short loc_40102B
                                                                                                          Щ N щ
push
call
add
            offset aSuccessInterne ;
sub_40117F
                                                                                                                      offset aError1_1NoInte
sub_40117F
             esp, 4
eax, 1
                                                                                                          push
call
mov
             short loc 40103A
                                                                                ₩ N U.L
                                                                                 loc 40103A:
                                                                                             esp,
ebp
                                                                                pop
retn
                                                                                  <mark>sub_401000</mark> endp
```

3. COSTRUTTI NOTI

In riferimento alla figura in alto possiamo identificare:

| push | ebp | |
|---------------------|------|-----|
| push mov push | ebp, | esp |
| push | ecx | |

Questa tripletta iniziale non è che la **creazione dello stack**. Ritroviamo infatti gli stack pointer EBP (Extendend Base Pointer), ESP (Extended Stack Pointer) e ECX che sono tutte voci di registro general purpose per inizializzare una funzione, ovvero ogni chiamata di funzione crea uno stack e queste sono le righe iniziali riferite per l'appunto alla creazione del suddetto stack. In particolare "push ebp" inserisce un il pointer alla base dello stack, "mov ebp, esp" inserisce un pointer in cima allo stack appena creato e "push ecx" inserisce un registro ecx nello stack.

```
push 0 ; dwReserved push 0 ; lpdwFlags
```

Questi due "push 0" creano uno spazio vuoto nello stack riservato ai valori "dwreserved" e "lpdwflags" di cui è ignoto l'utilizzo. Il secondo probabilmente è un puntatore che riceve info su un set di flag.

call ds:InternetGetConnectedState

Questa è una chiamata di funzione, e in particolare una chiamata alla libreria wininet.dll per verificare se è disponibile una connessione ad internet.

```
mov [ebp+var_4], eax
cmp [ebp+var_4], 0
jz short loc_40102B
```

Le righe soprastanti includono un "mov" che copia il valore del registro eax dentro un altro valore [ebp+var_4], e un "cmp" insieme a un "jz" identificabili come un **costrutto if**. In particolare "cmp" compara il valore sorgente 0 al valore destinazione contenuto nel registro [ebp+var_4] e in base al risultato "jz" salta alla locazione di memoria specificata. In altre parole cmp effettua un'operazione aritmetica simile alla sottrazione (sub) senza modificare gli operandi, ma modificando le flag ZF (Zero Flag) e CF (Carry Flag).

Per chiarire: se nel <cmp destinazione, sorgente > la sorgente è uguale alla destinazione si avrà una sottrazione tra numeri uguali e il risultato sarà 0, dunque ZF sarà uguale a 1.

In questo caso l'istruzione "jz" controlla se ZF è vera quindi se ZF=1, e salta alla locazione di memoria indicata se questa condizione è verificata.

Questo costrutto if segna l'inizio di un ciclo.

Se ZF=1, il salto di jz ci porta qui dove notiamo un'istruzione push sullo stack di un errore (print di errore di connessione), una chiamata "call" a una funzione sconosciuta e un'operazione "add" di somma di un valore 4 al registro esp, per poi chiudere con un <xor eax, eax> che inizializza a 0 il registro eax, quindi pulisce il valore per ricominciare il ciclo.

```
push    offset aSuccessInterne ; "Success: Internet Connection\n"
call    sub_40117F
add    esp, 4
mov    eax, 1
jmp    short loc_40103A
```

Se ZF=0, il codice continua qui con un "push" di un messaggio print di successo di connessione, poi anche qui viene effettuata un'operazione "add" del valore 4 al registro esp, l'istruzione "mov" del valore 1 al registro eax e infine il "jmp" a un'altra locazione di memoria.

```
loc_40103A:
mov esp, ebp
pop ebp
retn
<mark>sub_401000</mark> endp
```

L'ultimo jmp conduce a questa locazione di memoria che chiude il ciclo: il "mov" va a spostare il l'ebp sullo stack e infine il "pop" lo elimina. "retn" è un ritorno alla funzione chiamante e "endp" termina la funzione chiamata.

4. IPOTESI COMPORTAMENTO

In conclusione questo codice assembly cerca di ottenere una verifica di connessione avvenuta. È in sostanza una funzione della libreria wininet.dll chiamata da un'altra funzione principale (chiamante) che va a fare un controllo su determinati valori inseriti in delle variabili per capire se esiste ed è possibile stabilire una connessione ad internet, ovvero capire se la macchina è online o meno. Nel caso di alcuni codici malevoli, questa è una prerogativa per riuscire ad ottenere connessioni non autorizzate a server remoti o scaricare file indesiderati o pericolosi.