# Build Week 3



### **Team Di Turo**

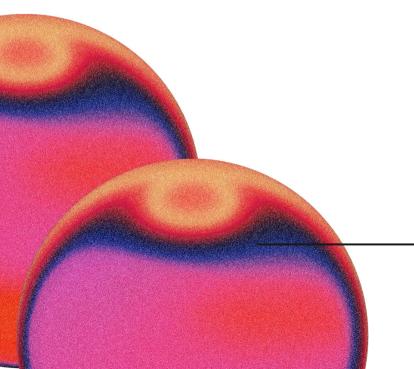
Team Leader: Davide Di Turo

### Team:

- Alessio D'Ottavio
- Manuel Di Gangi
- Verdiana Germani
- Francesco Valcavi
- Michael Robert Antonio Di Liegghio

# **Indice**

- Giorno 1
- Giorno 2
- Giorno 3
- Giorno 4
- Giorno 5
- Conclusioni



# Giorno 1 Traccia

Con riferimento al fi le eseguibile **Malware\_Build\_Week\_U3**, rispondere ai seguenti quesiti utilizzando i toole le tecniche apprese nelle lezioni teoriche:

- 1. Quanti parametri sono passati alla funzione Main()?
- 2. Quante variabili sono dichiarate all'interno della funzione Main()?
- 3. Quali sezioni sono presenti all'interno del fi le eseguibile? Descrivete brevemente almeno 2 di quelle identifi cate
- 4. Quali librerie importa il Malware?

Per ognuna delle librerie importate, fate delle ipotesi sulla base della sola analisi statica delle funzionalità che il Malware potrebbe implementare. Utilizzate le funzioni che sono richiamate all'interno delle librerie per supportare le vostre ipotesi.

# Riferimenti e versioni

### **GdL Team Di Turo**

Responsabile/referente del documento (di seguito Responsabili):

 Verdiana Germani, Francesco Valcavi, e collaborazione di Michael Robert Antonio Di Legghio

Risorse a supporto revisione (di seguito Risorse):

Team

Revisione e formattazione documento: Verdiana Germani e Manuel Di Gangi

#### **IDA PRO**

**IDA** (Interactive Disassembler) è un software ampiamente utilizzato per il disassemblaggio e il debugging.

```
uctures | X En Enums | X 1 Imports | X 1 Exports |
                 _cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
          main proc near
         hModule= dword ptr -11Ch
         Data= byte ptr
         var_117= byte ptr -117h
         var_8= dword ptr -8
         var 4= dword ptr -4
         argc= dword ptr 8
         argv= dword ptr
         enup= dword ptr 10h
         nush
                  ebp
         mov
                  ebp, esp
         sub
                  esp, 11Ch
         push
                  ebx
         nush
  00000000004011D0: _main
```

Le principali caratteristiche di IDA includono:

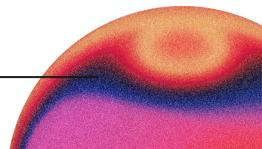
- **Disassemblaggio**: IDA può disassemblare eseguibili binari in codice assembly, fornendo una rappresentazione leggibile dall'uomo del codice macchina.
- Rappresentazione Grafica: Offre un'interfaccia grafica per navigare attraverso il codice disassemblato, che aiuta a comprendere le strutture di programma complesse.
- Analisi: IDA esegue un'analisi statica del binario, identificando funzioni, variabili e strutture di flusso di controllo. Questo aiuta a comprendere la funzionalità del software.
- **Debugging**: Fornisce funzionalità di debugging, consentendo agli utenti di passare attraverso il codice disassemblato, impostare punti di interruzione, ispezionare la memoria e analizzare il comportamento in fase di esecuzione.
- Supporto per lo Scripting: IDA supporta lo scripting utilizzando vari linguaggi di programmazione come IDC (IDA C), Python e IDC Script. Ciò consente di automatizzare compiti e personalizzare il processo di analisi.
- Ecosistema dei Plugin: IDA può essere esteso attraverso plugin, che forniscono funzionalità aggiuntive adattate a specifici casi d'uso o compiti di analisi.

### **Parametri**

```
uctures | X En Enums | X 🔀 Imports | X 🛅 Exports |
          int
                 _cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
          main proc near
         hModule= dword ptr -11Ch
         Data= byte ptr -118h
         var 117= byte ptr -117h
         var 8= dword ptr -8
         var 4= dword ptr -4
         argc= dword ptr
         argv= dword ptr
                            ach
         envp= dword ptr
                           1 0h
         push
                  ebp
                  ebp, esp
         mov
         sub
                  esp, 11Ch
         push
                  ebx
         nush
                  oci
  000000000004011D0: _main
```

I parametri che vengono passati alla funzione Main() tramite l'istruzione push sono tre:





- argc: Indica il numero di entrate nell'array argv
- argv: Un array di puntatori ad una stringa che contengono gli argomenti del programma
- envp: Un array di puntatori ad una stringa che definisce l'ambiente del programma

#### Descrizione:

- 1. La funzione **main** è fornita dall'user ed è dove l'esecuzione del programma ha inizio. La linea di comando al programma è suddivisa in sequenze di tokens o separata da blanks; e sono passate al main come un array di puntatori a stringhe/strings in argv. Il numero di argomenti trovati passa al parametro argc.
- 2. L'argomento **argv** è un puntatore ad un carattere string contenente il nome del programma. L'ultimo elemento dell'array puntato ad argv è NULL. Gli argomenti contenenti blanks possono essere passati al main racchiudendoli in una citazione (che viene rimossa da quel elemento nel vettore argv).
- 3. L'argomento **envp** punta ad un array di puntatori a caratteri strings che sono l'ambiente delle stringhe per il corrente processo. Questo valore è identico alla variabile envirion definita nel file header <stdlib.h>.

#### Variabili

Le variabili dichiarate all'interno della funzione Main() sono 5:

```
hModule= dword ptr -11Ch
Data= byte ptr -118h
var_117= byte ptr -117h
var_8= dword ptr -8
var 4= dword ptr -4
```

#### • hModule:

Tipo di dato: dword ptr (puntatore a dword, un dword è una parola di 32 bit) Offset: -11Ch rispetto al punto di riferimento nella memoria



#### • Data:

Tipo di dato: byte ptr (puntatore a byte)

Offset: -118h rispetto al punto di riferimento nella memoria

• var\_117:

Tipo di dato: byte ptr (puntatore a byte)

Offset: -117h rispetto al punto di riferimento nella memoria

var\_8:

Tipo di dato: dword ptr (puntatore a dword)

Offset: -8 rispetto al punto di riferimento nella memoria

var\_4:

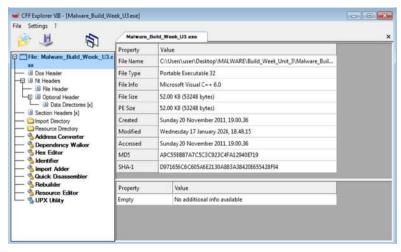
Tipo di dato: dword ptr (puntatore a dword)

Offset: -4 rispetto al punto di riferimento nella memoria

Nella descrizione sopra, "ptr" sta per puntatore, e dword e byte sono tipi di dato che rappresentano rispettivamente un doppio word (una parola di 32 bit) e un byte (8 bit). Gli offset negativi indicano che le variabili sono posizionate in memoria a una distanza negativa rispetto al punto di riferimento. Questo è un formato comune per la rappresentazione delle variabili in linguaggi di programmazione a basso livello o nell'assembly.

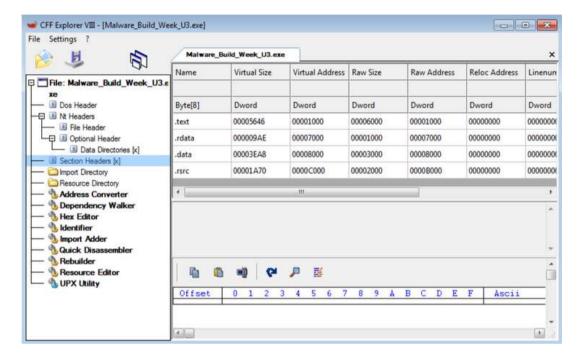
### Sezioni

Il team ha proceduto con l'analisi del Malware utilizzando un tool già presente sulla VM: **CFF Explorer**. Questo software serve proprio per l'analisi dei file eseguibili su Windows; possiamo trovare al suo interno varie funzionalità che ci permettono di analizzare le funzioni, le risorse, le librerie etc.



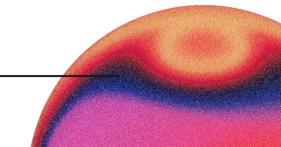
Team Di Turo

All'interno del pannello "Section Headers" possiamo vedere le informazioni riguardanti le sezioni di cui è composto il file eseguibile.



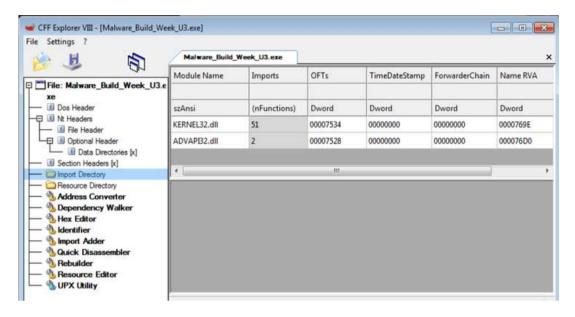
Al suo interno possiamo vedere quattro sezioni:

- 1..text: contiene le istruzioni che il processore eseguirà una volta che il software verrà avviato. Questa è, generalmente, l'unica sezione di un file eseguibile che viene eseguita dalla CPU, in quanto tutte le altre sezioni contengono dati o informazioni a supporto
- 2..rdata: include le informazioni circa le librerie e le funzioni importate ed esportate dal file eseguibile
- 3..data: contiene le variabili globali del programma eseguibile; si tratta di variabili non definite all'interno di un contesto di una funzione, ma bensì globalmente dichiarate e di conseguenza accessibili da qualsiasi funzione all'interno dell'eseguibile.
- 4..**rsrc**: include le risorse utilizzate dall'eseguibile come ad esempio icone, immagini, menu e stringhe che non sono parte dell'eseguibile stesso



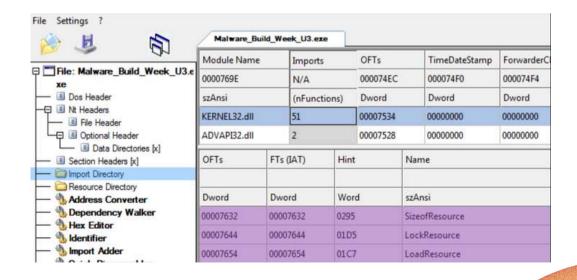
### Librerie

Il team ha proseguito l'analisi statica spostandosi sul pannello "Import Directory":



#### L'eseguibile importa due librerie:

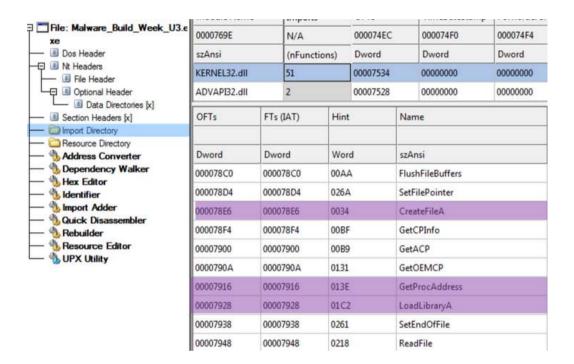
- 1. **KERNEL32.dll**: contiene le funzioni principali per interagire con il sistema operativo, ad esempio: manipolazione dei file, la gestione della memoria.
- 2. ADVAPI32.dll: contiene le funzioni per interagire con i servizi ed i registri del sistema operativo



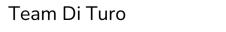
Team Di Turo

Tra le funzioni importate dal malware possiamo vederne alcune del Kernel32.dll:

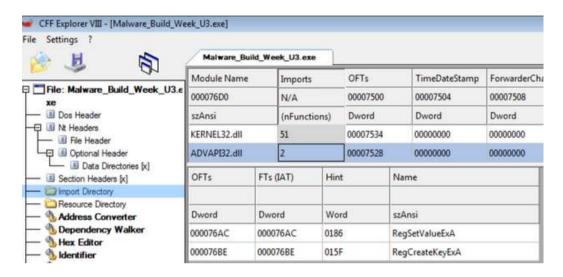
- SizeofResource: essa riporta la dimenzione di una risorsa all'interno di un eseguibile o dll.
- LockResource: essa viene usata per acquisire un puntatore al cui interno sono presenti i dati di una risorsa bloccata.
- LoadResource: carica una risorsa definita all'interno di un modulo.



- CreateFileA: viene usata per creare file
- LoadLibraryA: viene usata per caricare un dll
- GetProcAddress: permette al programma di ricavare l'indirizzo di una funzione da un dll.



Possiamo ora analizzare le funzioni di Advapi32.dll.



- RegSetValueExA: permette di aggiungere un nuovo valore all'interno del registro e di settare i rispettivi dati. Accetta come parametri la chiave, la sottochiave e il dato da inserire. Ciò implica che il malware tenta di modificare o aggiungere un valore all'interno del Registro di sistema per poter persistere nel sistema o modificarne le configurazioni
- RegCreateKeyExA: viene usata per creare una nuova chiave o aprire una chiave esistente nel Registro di sistema. Potrebbe voler dire che il malware tenta di stabilire una persistenza all'interno del sistema o tenta di modificare le impostazioni di sistema.

Attraverso queste funzioni possiamo ipotizzare che il comportamento del malware riguardi il caricamento e l'uso di risorse all'interno del sistema, questo può farci pensare al caricamento di dati, asset e alla manipolazione delle risorse di sistema per l'esecuzione di codice malevolo o l'installazione di una backdoor. Inoltre, le funzioni ci permettono anche di comprendere che il malware interagisce con il registro di sistema e usa le funzione di sistema per acquisire informazioni o probabilmente per modificare configurazioni di sistema. Dunque, l'analisi effettuata ci porta ad ipotizzare un comportamento tipico di un malware che tenta di ottenere l'accesso e il controllo del sistema attraverso la manipolazione del registro di sistema e l'uso delle risorse di sistema; infatti il registro di Windows è utilizzato per salvare informazioni sul sistema operativo come ad esempio configurazioni del sistema stesso o delle applicazioni che girano sul sistema e i malware lo usano spesso per ottenere la «persistenza».

## Giorno 2 Traccia

Con riferimento al Malware in analisi, spiegare:

- 1.Lo scopo della funzione chiamata alla locazione di memoria 00401021
- 2. Come vengono passati i parametri alla funzione alla locazione 00401021
- 3. Che oggetto rappresenta il parametro alla locazione 00401017
- 4. Il significato delle istruzioni comprese tra gli indirizzi 00401027 e 00401029. (se serve, valutate anche un'altra o altre due righe assembly)
- 5. Con riferimento all'ultimo quesito, tradurre il codice Assembly nel corrispondente costrutto C .
- 6. Valutate ora la chiamata alla locazione 00401047, qual è il valore del parametro «ValueName»?

Nel complesso delle due funzionalità appena viste, spiegate quale funzionalità sta implementando il Malware in questa sezione.

## Riferimenti e versioni

### **GdL Team Di Turo**

Responsabile/referente del documento (di seguito Responsabili):

• Alessio D'Ottavio, Davide Di Turo

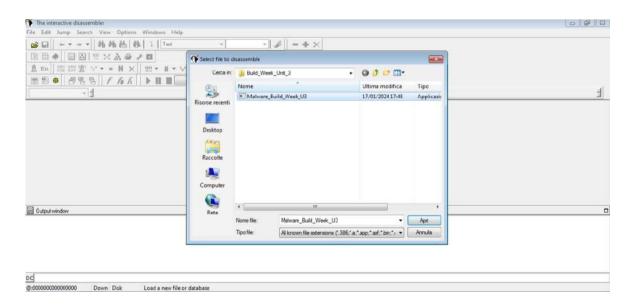
Risorse a supporto revisione (di seguito Risorse):

• Team

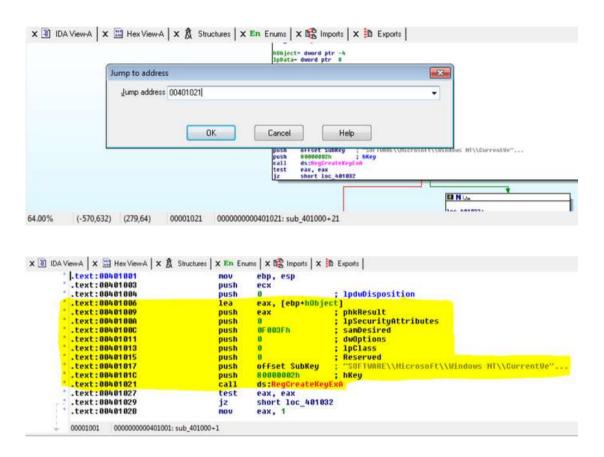
Revisione e formattazione documento: Verdiana Germani e Manuel Di Gangi

### Lo scopo della funzione chiamata alla locazione di memoria 00401021

Per iniziare l'analisi del software dannoso, avvio il file eseguibile utilizzando lo strumento IDA disponibile sulla nostra macchina virtuale.



Utilizzando la funzione disassembler dello strumento, otteniamo il codice assembly dal file eseguibile. Seguendo la traccia, ci spostiamo all'indirizzo di memoria "00401021".



La funzione indicata dal compito serve per creare la chiave di registro specificata. Se la chiave già esiste, la funzione la apre.

- lea eax, [ebp+hObject]: Carica l'indirizzo effettivo di [ebp+hObject] nel registro eax. Questo probabilmente sta configurando un puntatore in cui la funzione memorizzerà un handle alla chiave di registro appena creata o aperta.
- **push eax**: Inserisce il valore di eax nello stack, probabilmente passando il puntatore a phkResult.
- push 0: Inserisce un valore nullo nello stack.
- **push 0F003Fh**: Inserisce il valore 0F003Fh nello stack. Questo rappresenta il parametro samDesired, che specifica il mascheramento di accesso alla sicurezza desiderato per la chiave. 0F003Fh di solito concede l'accesso completo.
- push 0: Inserisce un valore nullo nello stack.
- push 0: Inserisce un valore nullo nello stack.

- push offset SubKey: Inserisce l'offset della stringa "SOFTWARE\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Winlogon" nello stack. Questo è il nome della chiave di registro da creare o aprire.
- push 8000002h: Inserisce il valore 80000002h nello stack. Questo rappresenta il parametro hKey, che specifica l'handle di una chiave aperta attualmente o uno dei valori di handle riservati predefiniti. 80000002h rappresenta HKEY\_LOCAL\_MACHINE.
- call ds:RegCreateKeyExA: Chiama la funzione RegCreateKeyExA. Questa funzione tenterà di creare o aprire la chiave di registro specificata con i parametri forniti.

In generale, questo frammento di codice sta cercando di creare o aprire una chiave di registro sotto HKEY\_LOCAL\_MACHINE\SOFTWARE\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion.

### Come vengono passati i parametri

Attraverso le istruzioni **push**, i parametri vengono inseriti nello **stack di memoria**, che la funzione successivamente utilizzerà.

```
push
.text:00401009
                                                            1pSecurityAttributes
.text:0040100A
                                push
text:0040100C
                                                            samDesired
                                push
                                push
text:88481811
                                                            dwOptions
.text:00401013
                                                            1pClass
                                push
text:00401015
                                push
                                        offset SubKey
                                                             SOFTWARE\\Microsoft\\Windows NT\\CurrentUe"...
text:00401017
                                push
```

### Cosa rappresenta l'oggetto all'indirizzo 00401017

L'elemento alla locazione di memoria 00401017 rappresenta la chiave di registro utilizzata dal software dannoso per la sua persistenza sul computer della vittima. Questa chiave, con il percorso "Software\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\WinLogon", viene creata tramite la funzione "RegCreateKeyExA".

Nel codice assembly fornito, il parametro alla locazione 00401017 è l'indirizzo dell'inizio della stringa "SOFTWARE\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Winlogon". Questa stringa rappresenta il percorso della chiave di registro che l'applicazione sta cercando di creare o aprire.



Quando si passa un indirizzo di una stringa come parametro a una funzione, in linguaggio assembly si fa riferimento all'offset dell'inizio della stringa rispetto all'inizio del segmento di dati o di testo del programma. Questo offset viene calcolato durante il tempo di compilazione. Quindi, offset **SubKey** indica l'offset dell'inizio della stringa "SOFTWARE\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Winlogon" rispetto all'inizio del segmento di dati o di testo dell'applicazione.



### Il significato delle istruzioni comprese tra gli indirizzi 00401027 e 00401029

Questa parte di codice assembly esegue un controllo condizionale e alcune istruzioni di salto.

- **test eax, eax**: Questa istruzione effettua un'operazione logica AND tra il registro eax e se stesso. Questo è spesso usato per impostare i flag del processore in base al valore di eax, ma in questo caso, sta semplicemente verificando se il valore di eax è zero.
- jz short loc\_401032: Questa è un'istruzione di salto condizionato. Se il flag zero (ZF) è impostato a seguito dell'istruzione di test precedente, questo salto porterà l'esecuzione del programma all'indirizzo loc\_401032. Altrimenti, l'esecuzione procederà all'istruzione successiva.
- mov eax, 1: Se il test precedente ha mostrato che eax non è zero, questo comando imposta il valore di eax a 1.
- jmp short loc\_40107B: Questo è un salto incondizionato, indipendentemente dal risultato del test. Se l'istruzione mov ha eseguito l'assegnazione a eax, l'esecuzione del programma proseguirà all'indirizzo loc\_40107B. Se il test ha portato l'esecuzione a saltare a loc\_401032, questa istruzione verrà ignorata.

In breve, questo segmento di codice esegue un test su eax, imposta eax a 1 se eax non è zero; quindi, salta all'indirizzo loc\_40107B indipendentemente dal risultato del test.

```
*.text:00401027 test eax, eax

:.text:00401029 jz short loc_401032

:.text:0040102B mov eax, 1

:.text:00401030 jmp short loc_40107B
```

### Salto visualizzato dal diagramma di flusso

```
HIN IAL
loc_401032:
        ecx, [ebp+cbData]
                           cbData
push
        ecx
        edx, [ebp+lpData]
mov
push
        edx
                           1pData
push
                           dwType
push
                           Reserved
push
        offset ValueName
                            "GinaDLL
mov
        eax, [ebp+hObject]
push
        ds:RegSetValueExA
call
test
        eax, eax
        short loc_401062
```

### Con riferimento all'ultimo quesito, tradurre il codice Assembly nel corrispondente costrutto C

Con questo codice, abbiamo emulato il comportamento dell'**istruzione IF** nel nostro codice assembly. Abbiamo definito le variabili per eseguire il test tra i due operandi, e successivamente abbiamo impostato delle condizioni basate sul risultato del test. Se il risultato del test fosse 0, il flag ZF (zero flag) verrà impostata a 1 e il salto si verificherà; altrimenti, il flusso del codice continuerà.

```
int main()

int zf; //questa variabile simula la ZF
int eax = 12; //questa variabile simula il registro eax
int test; //questa simula l'operatore test
test = eax - eax; // AND logico
if(test == 0){ // inizio del ciclo IF
    zf = 1;
}

if(zf == 1){ // se la ZF sarà uguale a 1 farà il salto alla locazione "401032"
    goto loc_401032;
}else{
    goto loc_40107B;} // altrimenti continuerà con il codice

loc_401032: printf("Salto avvenuto");
loc_40107B: printf("Salto non avvenuto");
    return 0;
}
```

### Valutate ora la chiamata alla locazione 00401047, qual è il valore del parametro "ValueName"?

Con riferimento alla chiamata di funzione alla locazione di memoria 00401047, il valore passato al parametro "ValueName" è "GinaDLL".

```
X 3 IDA View-A X 3 Hex View-A X Structures X En Enums X 1 Imports X 1 Exports
         .text:00401032
                                                   ecx, [ebp+cbData]
                                          mnu
         .text:00401035
                                                                       cbData
                                          push
                                                   ecx
         .text:00401036
                                          mov
                                                   edx, [ebp+lpData]
         .text:00401039
                                          push
                                                   edx
                                                                      1pData
         .text:0040103A
                                          push
                                                                      dwType
         .text:0040103C
                                                   B
                                                                      Reserved
                                          push
         .text:0040103E
                                           push
                                                   offset ValueName : "GinaDLL"
         .text:00401043
                                          mov
                                                   eax, [ebp+hObject]
                                                                     ; hKeu
         .text:00401046
                                          push
                                                   eax
         .text:00401047
                                                   ds:RegSetValueExA
                                          call
         .text:0040104D
                                          test
                                                   eax, eax
                                                   short loc 401062
         .text:0040104F
                                          jz
         .text:00401051
                                          mov
                                                   ecx, [ebp+hObject]
         .text:00401054
                                                                     ; hObject
                                          push
                                                   PCX
         .text:00401055
                                                   ds:CloseHandle
                                          call
```

### Nel complesso delle due funzionalità appena viste, spiegate quale funzionalità sta implementando il Malware in questa sezione

Questa sezione del codice assembly implementa una funzionalità di manipolazione del registro di sistema di Windows, probabilmente come parte di una attività dannosa, come l'iniezione di codice malevolo o l'esecuzione di componenti dannosi all'avvio del sistema.

In questa sezione del codice assembly, il malware sta manipolando il registro di sistema di Windows. Utilizza la funzione RegCreateKeyExA per creare o aprire una chiave di registro sotto HKEY\_LOCAL\_MACHINE\SOFTWARE\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion. Successivamente, imposta un valore di registro chiamato "GinaDLL" utilizzando RegSetValueExA. Infine, chiude la handle della chiave di registro se l'operazione ha successo. Questa azione potrebbe essere parte di un'attività dannosa, come l'iniezione di codice malevolo o la modifica delle impostazioni di avvio del sistema.



# Giorno 3 Traccia

Riprendete l'analisi del codice, analizzando le routine tra le locazioni di memoria 00401080 e 00401128:

- 1. Qual è il valore del parametro «ResourceName» passato alla funzione FindResourceA();
- 2. Il susseguirsi delle chiamate di funzione che effettua il Malware in questa sezione di codice l'abbiamo visto durante le lezioni teoriche. Che funzionalità sta implementando il Malware?
- 3.È possibile identificare questa funzionalità utilizzando l'analisi statica basica ? (dal giorno 1 in pratica)
- 4. In caso di risposta affermativa, elencare le evidenze a supporto.

Entrambe le funzionalità principali del Malware viste finora sono richiamate all'interno della funzione Main(). Disegnare un diagramma di flusso (inserite all'interno dei box solo le informazioni circa le funzionalità principali) che comprenda le 3 funzioni.

## Riferimenti e versioni

**GdL Team Di Turo** 

Responsabile/referente del documento (di seguito Responsabili):

Alesso D'Ottavio, Davide Di Turo

Risorse a supporto revisione (di seguito Risorse):

Team

Revisione e formattazione documento: Verdiana Germani e Manuel Di Gangi

### Qual è il valore del parametro "ResourceName" passato alla funzione FindResourceA()

Nell'immagine seguente possiamo osservare la chiamata di funzione alla locazione di memoria 004010C9:

```
X 🗓 IDA View A | X 🛅 Hex View A | X 🐧 Structures | X En Enums | X 🞼 Imports | X 🏥 Exports |
             .text:88481988 ;
             .text:004010RR
             .text:004010B8 loc_4010B8:
.text:004010B8
                                                                                            ; CODE XREF: sub_401080+2F7j
                                                                     eax, 1pTupe
             text:00b010RD
                                                                                            ; 1рТуре
             .text:004010BE
.text:004010C4
                                                                     ecx, 1pHame
                                                                                             ; lpName
                                                                     edx, [ebp+hModule]
edx
ds:FindResourceA
             .text:004010C5
.text:004010C8
.text:004010C9
                                                                      [ebp+hResInfo], eax
[ebp+hResInfo], 0
                                                                     [ebp+hResInfo],
                                                                      short loc_4918DF
              text:004010D8
             .text:004010DA
.text:004010DF
```

Il valore del parametro "ResourceName" passato alla funzione FindResourceA() è contenuto nella variabile lpName.

L'immagine sottostante mostra che il valore "**TGAD**" viene usato come parametro chiamato lpName nella funzione FindResourceA(). La funzione **XREF** viene usata per vedere dove sono chiamate o utilizzate determinate funzioni e oggetti da altre parti del codice. In questo caso, XREF mostra che il parametro lpName è utilizzato nella subroutine che inizia alla locazione di memoria 00401080.

```
X 🗓 IDA View-A | X Occurrences of: IpName | X 🛗 Hex View-A | X 🐧 Structures | X Em Enums | X 😭 Imports | X 🏗 Exports |
          .data:0040802E
          .data:0040802F
          data:0000000000
                            ; LPCSTR 1pType
          .data:00408030 1pType
                                              dd offset aBinary
                                                                          ; DATA KREF: sub_401080:loc_401088Tr
: "BINARY"
          .data:00408030
          .data:00408034 ; LPCSTR 1pHame
.data:00408034 1pHame
                                              dd offset aTgad
                                                                                   REFERSON AUTURDISETE
          .data:00408034
                                              db '<mark>TGAD</mark>',0
align 10h
db 'BINARY',0
          .data:0040803D
          .data:00408040 aBinary
.data:00408047
                                                                          ; DATA XREF: .data:1pTypeTo
                                              db 6.
align 4
db 'RI',0Ah,0
           data:00408048 aRi
                                                                          : DATA XREF: sub 401000:loc 401062To
          ; DATA XREF: Sub 481889+3ETo
          .data:00408054 ; char SubKey[]
                                                 'SOFTWARE\Microsoft\Windows MT\CurrentVersion\Winlogon'.8
```

Per verificare la correttezza della nostra ricerca, abbiamo utilizzato il tool **OllyDBG** per analizzare il malware. Questo strumento fornisce informazioni più dettagliate e immediate. Quando ci siamo spostati alla locazione di memoria 004010C9, dove è situata la funzione in esame, abbiamo visualizzato questa schermata:

Dall'immagine emerge, evidenziato in verde, che il parametro "ResourceName" passato alla funzione FindResourceA() ha il valore "TGAD".

Il susseguirsi delle chiamate di funzione che effettua il Malware in questa sezione di codice l'abbiamo visto durante le lezioni teoriche. Che funzionalità sta implementando il Malware?

La sequenza di chiamate di funzione in questa sezione di codice sembra coinvolgere la ricerca e il caricamento di una risorsa da un modulo.



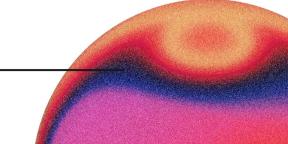
La funzionalità implementata sembra essere legata al recupero e all'utilizzo di risorse da un modulo, che potrebbe essere utilizzato per scopi come il caricamento di file o la manipolazione di risorse.

```
.text:004010DF
                                                           : CODE XREF: sub 401080+561;
.text:004010DF loc 4010DF:
.text:004010DF
                                          eax, [ebp+hResInfo]
                                 mov
.text:004010E2
                                 nush
                                                           : hResInfo
                                          eax
text:884818F3
                                 mou
                                          ecx.
                                               [ebp+hModule]
                                                           ; hModule
.text:004010E6
                                 push
                                          ecx
                                          ds:LoadResource
.text:004010E7
                                 call.
                                                                          1
.text:004010ED
                                 mov
                                          [ebp+hResData], eax
.text:004010F0
                                 cmp
                                          [ebp+hResData],
.text:004010F4
                                          short loc_4010FB
                                 jnz
.text:004010F6
                                          10c 4011A5
.text:004010FB
                                                            ; CODE XREF: sub_401080+741j
.text:004010FB loc_4010FB:
                                          edx, [ebp+hResData]
.text:004010FB
                                 mou
                                                            ; hResData
.text:004010FE
                                 push
                                          edx
.text:004010FF
                                 call
                                          ds:LockResource
.text:00401105
                                 mov
                                          [ebp+Str], eax
.text:00401108
                                          [ebp+Str], 8
short loc_401113
                                 cmp
.text:0040110C
                                  inz
                                          1oc 4011A5
.text:0040110E
```

La funzione **LockResource()** è un'**API** di Windows utilizzata per bloccare l'accesso in memoria ad una risorsa specifica. In particolare, essa prende come argomento un handle di risorsa restituito da LoadResource() e restituisce un puntatore alla risorsa bloccata in memoria.

Nel contesto del frammento di codice fornito, la funzione LockResource() viene utilizzata dopo che una risorsa è stata caricata in memoria con LoadResource(). Questo comportamento suggerisce che il malware stia cercando di ottenere accesso alla risorsa per eseguire operazioni specifiche su di essa.

```
.text:00401113
.text:00401113 loc_401113:
                                                            ; CODE XREF: sub_401080+8Cfj
.text:00401113
                                 mov
                                          eax, [ebp+hResInfo]
.text:00401116
                                 push
                                                            ; hResInfo
                                          eax
.text:00401117
                                 mov
                                          ecx, [ebp+hModule]
.text:0040111A
                                 push
                                          ecx
.text:0040111B
                                 call
                                          ds:SizeofResource
                                          [ebp+Count], eax
.text:00401121
                                 mov
                                          [ebp+Count], 0
short loc_40112C
.text:00401124
                                 cmp
.text:00401128
.text:0040112A
                                  imp
                                          short loc_4011A5
```



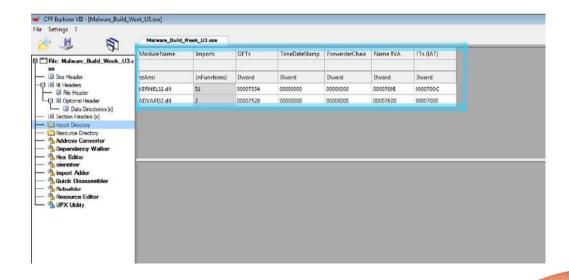
La funzione **SizeofResource()** è un'**API** di Windows utilizzata per ottenere la dimensione, espressa in byte, di una risorsa specifica. Questa funzione prende come argomenti un handle della risorsa (ottenuto solitamente tramite la funzione LoadResource() e restituisce la dimensione della risorsa.

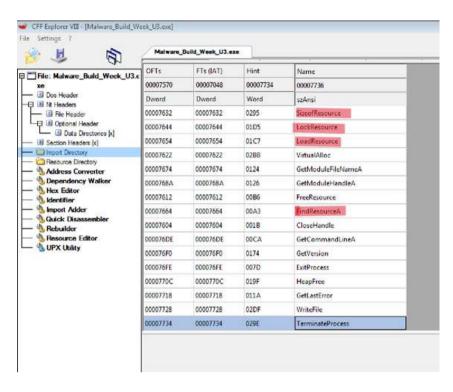
Nel contesto del frammento di codice fornito, la funzione SizeofResource() viene chiamata dopo che una risorsa è stata bloccata in memoria con la funzione LockResource(). Questo suggerisce che il malware sta cercando di ottenere le dimensioni della risorsa bloccata in memoria per eseguire operazioni specifiche su di essa.

### È possibile identificare questa funzionalità utilizzando l'analisi statica basica? In caso di risposta affermativa, elencare le evidenze a supporto.

Utilizzando l'analisi statica basica, potremmo identificare la funzionalità legata al recupero e all'utilizzo di risorse dai moduli nel codice. Le evidenze a supporto potrebbero includere le chiamate di funzione come FindResourceA, LoadResource e SizeofResource, che sono comunemente utilizzate per manipolare risorse nei moduli.

Svolgendo un'analisi statica di base utilizzando lo strumento CFF Explorer, è possibile esaminare le funzioni e le librerie che vengono importate dal malware. Questo ci permette di ottenere una visione dettagliata delle risorse esterne utilizzate dal software dannoso per il suo funzionamento.

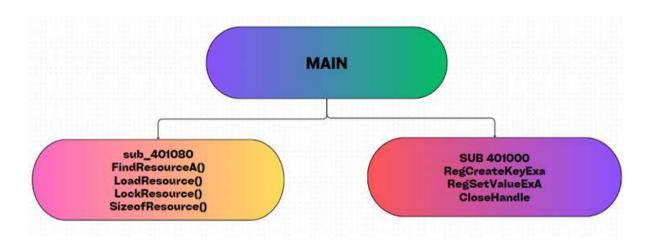




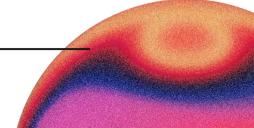
Come possiamo notare dall'immagine sopra, le funzioni che abbiamo analizzato in precedenza sono evidenziate in rosso.

Entrambe le funzionalità principali del Malware viste finora sono richiamate all'interno della funzione Main(). Disegnare un diagramma di flusso (inserite all'interno dei box solo le informazioni circa le funzionalità principali) che comprende le 3 funzioni.

Qui di seguito è presentato un diagramma di flusso semplificato che comprende le tre funzioni principali coinvolte:



Dopo aver esaminato le chiamate di funzione nel codice in questione, sembra che il malware che stiamo analizzando potrebbe essere un **dropper**. I **dropper** sono programmi dannosi progettati per installare altri tipi di malware, come virus o backdoor, su un sistema compromesso.



# Giorno 4 Traccia

Preparate l'ambiente ed i tool per l'esecuzione del Malware(suggerimento: avviate principalmente Process Monitor ed assicurate di eliminare ogni filtro cliccando sul tasto «reset» quando richiesto in fase di avvio). Eseguite il Malware, facendo doppio click sull'icona dell'eseguibile

 Cosa notate all'interno della cartella dove è situato l'eseguibile del Malware? Spiegate cosa è avvenuto, unendo le evidenze che avete raccolto finora per rispondere alla domanda
 Analizzate ora i risultati di Process Monitor (consiglio: utilizzate il filtro come in figura sotto per estrarre solo le modifiche apportate al sistema da parte del Malware). Fate click su «ADD» poi su «Apply» come abbiamo visto nella lezione teorica. Filtrate includendo solamente l'attività sul registro di Windows

# Riferimenti e versioni

### **GdL Team Di Turo**

Responsabile/referente del documento (di seguito Responsabili):

• Verdiana Germani, Manuel Di Gangi, Francesco Valcavi

Risorse a supporto revisione (di seguito Risorse):

• Team

Revisione e formattazione documento: Verdiana Germani e Manuel Di Gangi

### Analisi Dinamica del Malware

Per l'analisi dinamica del Malware dobbiamo come prima cosa occuparci della **configurazione** della VM.



Tra le buone pratiche da adottare per configurare un ambiente sicuro troviamo:

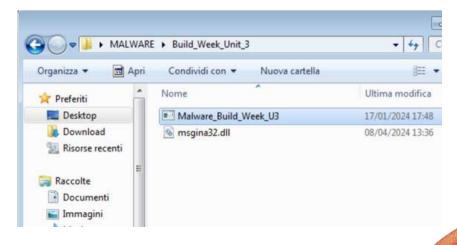
- Configurazione scheda di rete: L'ambiente di test non deve avere accesso diretto ad internet, né alle altre macchine presenti sulla rete. Dunque per la configurazione ideale bisognerebbe eliminare le interfacce di rete e abilitare un'interfaccia di rete interna
- **Dispositivi USB**: Quando un dispositivo USB viene collegato alla macchina fisica, esso può essere riconosciuto anche dall'ambiente di test. Al fine di evitare questo comportamento è buona pratica non abilitare o disabilitare il controller USB
- Cartelle Condivise: Esse potrebbero essere usate dal malware per propagarsi al di fuori del laboratorio causando danni alla macchina principale e alle macchine sulla rete domestica. Di conseguenza, è consigliato non condividere cartelle tra host e guest
- **Creare Istantanee**: Analizzando i malware spesso capita di arrecare danno all'ambiente di test; è una buona pratica creare delle istantanee della macchina virtuale nel suo stato iniziale, così da ripristinarlo qualora ce ne fosse bisogno.

L'analisi dinamica comprende tutte quelle attività di analisi che presuppongono l'esecuzione del malware in un ambiente dedicato. Questo tipo di analisi ci permette di osservare e studiare le vere funzionalità del malware in esecuzione su un sistema.

Inizieremo utilizzando **ProcessMonitor**, o "**procmon**", un tool avanzato per Windows che permette di monitorare i processi ed i thread attivi, l'attività di rete, l'accesso ai file e le chiamate di sistema.

### Cosa notate all'interno della cartella dove è situato l'eseguibile del Malware?

Il team ha effettuato l'esecuzione del Malware che si trova al path: C:\Users\user\Desktop\MALWARE\Build\_Week\_Unit\_3.



Dopo l'esecuzione abbiamo potuto notare che è stato creato un file chiamato **msgina32.dll** nella stessa cartella, che è un .dll malevolo il cui scopo probabilmente è quello di intercettare le credenziali dell'utente.

```
| Best |
```

Proseguendo l'analisi con un altro tool - OllyDBG - possiamo vedere che il malware va a modificare il registro di sistema per ottenere la persistenza, impostando il valore della chiave GinaDLL sotto HKEY\_LOCAL\_MACHINE "SOFTWARE\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Winlogon" al percorso del dll. In questo modo il dll viene caricato ad ogni logon o logoff effettuato dall'utente.

### Quale chiave di registro viene creata?

Il team ha proseguito con l'analisi del malware su **Procmon** impostando un filtro per escludere tutti i processi diversi dal malware, e selezionando inoltre il filtro per visualizzare solo le attività di registro.

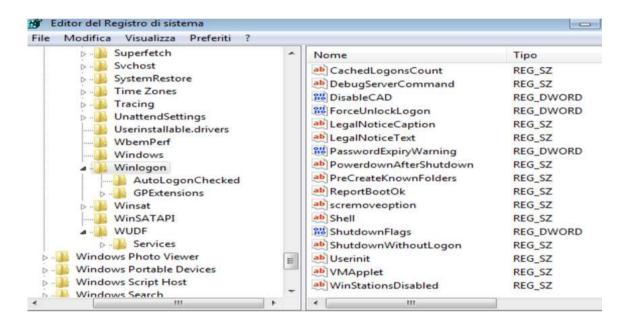
```
NAME NOT FOUND
14:54:... Malware_Build_Week_U3.exe
                                             2948 KegOpenKey
                                                                     HKLM\Software\Wow6432Node\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Diagnostics
       Malware_Build_Week_U3.exe
                                             2948 RegQueryKey
                                                                                                                                                                 SUCCESS
                                             2948 RegCreate Key
2948 RegSet Info Key
2948 RegSet Value
2948 RegClose Key
2948 RegClose Key
2948 RegClose Key
14:54:...
       Malware_Build_Week_U3.exe
                                                                     HKLM\SOFTWARE\Wow6432Node\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Winlogon
                                                                                                                                                                 SUCCESS
14:54:...
       Malware_Build_Week_U3.exe
                                                                     HKLM\SOFTWARE\Wow6432Node\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Winlogon
                                                                                                                                                                 SUCCESS
       Malware_Build_Week_U3.exe
                                                                     HKLM\SOFTWARE\Wow6432Node\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Winlogon
14:54
                                                                                                                                                                 SUCCESS
       Malware_Build_Week_U3.exe
                                                                                                                                                                 ACCESS DENIED
                                                                     HKLM\SOFTWARE\Wow6432Node\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Winlogon\GinaDLL
14:54:...
14:54:...
          Malware_Build_Week_U3.exe
                                                                     HKLM\SOFTWARE\Wow6432Node\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Winlogon
                                                                                                                                                                 SUCCESS
       Malware_Build_Week_U3.exe
                                                                     HKLM\SOFTWARE\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Image File Execution Options
                                                                                                                                                                 SUCCESS
                                                    RegCloseKey
        Malware_Build_Week_U3.exe
                                             2948
                                                                     HKLM\SOFTWARE\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\Image File Execution Options
                                                                                                                                                                 SUCCESS
14:54:...
       Malware_Build_Week_U3.exe
                                             2948 RegCloseKey
                                                                     HKLM\System\CurrentControlSet\Control\Nls\Sorting\Versions
                                                                                                                                                                 SUCCESS
14:54
       Malware Build Week U3.exe
                                             2948 RegCloseKey
                                                                     HKLM
                                                                                                                                                                 SUCCESS
```

Possiamo notare le seguenti modifiche apportate dal malware al sistema:

- Creazione del file msgina32.dll nella cartella
   C:\Users\user\Desktop\MALWARE\Build\_Week\_Unit\_3.
- Modifica del registro di sistema, impostando il valore della chiave GinaDLL sotto HKEY\_LOCAL\_MACHINE\SOFTWARE\Microsoft\WindowsNT\CurrentVersion\Winlogon al percorso del dll msgina32.dll > però possiamo notare ACCESS DENIED.

### Quale valore viene associato alla chiave di registro?

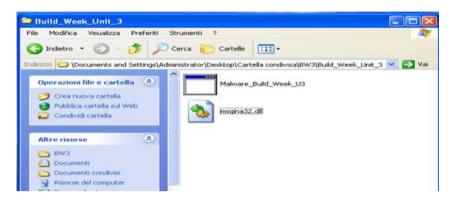
Il prossimo tool da utilizzare è **regedit**. Questo è un editor del registro di sistema che ci permette di visualizzare i valori associati alle chiavi di registro nel SO Windows.



In questo caso non troviamo GinaDLL, questo ci ha portato ad approfondire la nostra indagine spostandoci su una VM diversa: WindowsXP. Dove abbiamo effettivamente riscontrato il funzionamento corretto del Malware.



### Funzionamento Malware su WindowsXP

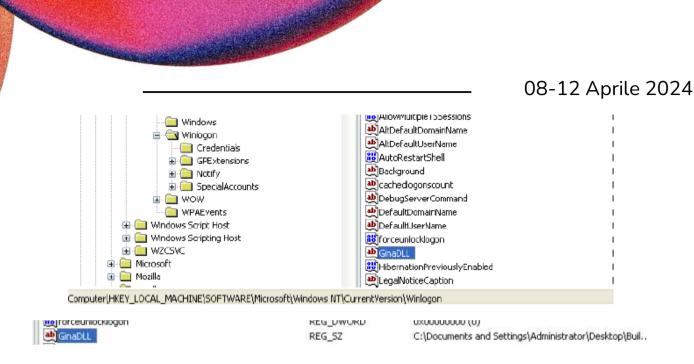


 Creazione file msgina32.dll nella stessa cartella del malware





 Modifica del registro di sistema, impostando il valore della chiave
 GinaDLL sotto
 HKEY\_LOCAL\_MACHINE\SOFTWARE\ Microsoft\WindowsNT\CurrentVersion\ Winlogon



Il valore associato alla chiave di registro creata è

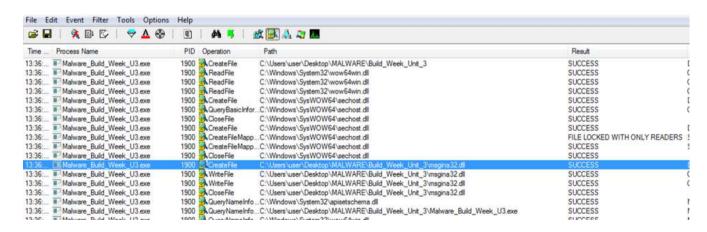
"C:\Documents and Settings\Administrator\Desktop\Build\_Week\_Unit\_3\msgina32.dll".

Questo valore indica il percorso del file msgina 32. dll, usato come **GinaDLL** per l'interfaccia di autenticazione in Windows.

Indica che è stata specificata un'interfaccia di autenticazione personalizzata (GINA) utilizzando il file msgina32.dll che si trova nel percorso specificato.

### Quale chiamata di sistema ha modificato il contenuto della cartella dove è presente l'esequibile del Malware?

Tornando a **Procmon** possiamo comprendere quale chiamata di sistema ha modificato il contenuto della cartella all'interno della quale troviamo il malware; impostiamo il filtro per le attività del sistema:



• CreateFile è la chiamata di sistema con la quale è stato creato il file "msgina32.dll"

# Giorno 5 Traccia

GINA (Graphical identification and authentication) è un componente lecito di Windows che permette l'autenticazione degli utenti tramite interfaccia grafica - ovvero permette agli utenti di inserire usernamee password nel classico riquadro Windows, come quello in figura a destra che usate anche voi per accedere alla macchina virtuale.

• Cosa può succedere se il file .dll lecito viene sostituito con un file .dll malevolo, che intercetta i dati inseriti?

Sulla base della risposta sopra, delineate il profilo del Malware e delle sue funzionalità.

# Riferimenti e versioni

### GdL Team Di Turo

Responsabile/referente del documento (di seguito Responsabili):

Manuel Di Gangi

Risorse a supporto revisione (di seguito Risorse):

Team

Revisione e formattazione documento: Verdiana Germani e Manuel Di Gangi

### GINA (Graphical identification and authentication)

**GINA.dll**, acronimo di *Graphical Identification and Authentication*, è una componente di Windows che è stata utilizzata in passato per gestire il processo di autenticazione degli utenti. Si tratta di un componente critico del sistema operativo Windows, specialmente nelle versioni precedenti come Windows XP e Windows Server 2003.

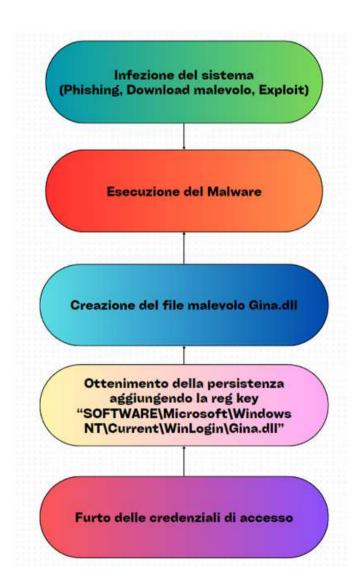
La funzione principale di **GINA.dll** era quella di fornire un'interfaccia grafica per l'autenticazione degli utenti durante il processo di accesso al sistema. In sostanza, gestiva la schermata di login in cui gli utenti inserivano le proprie credenziali (nome utente e password) per accedere al sistema.

Tuttavia, con l'introduzione di Windows Vista e versioni successive del sistema operativo, il meccanismo di autenticazione è stato completamente rivisto e il concetto di GINA.dll è stato sostituito da quello di **Credential Providers**. I *Credential Providers* offrono maggiore flessibilità e supporto per una varietà di metodi di autenticazione, inclusi quelli biometrici e basati su certificati.

### Cosa può succedere se il file .dll lecito viene sostituito con un file .dll malevolo, che intercetta i dati inseriti?

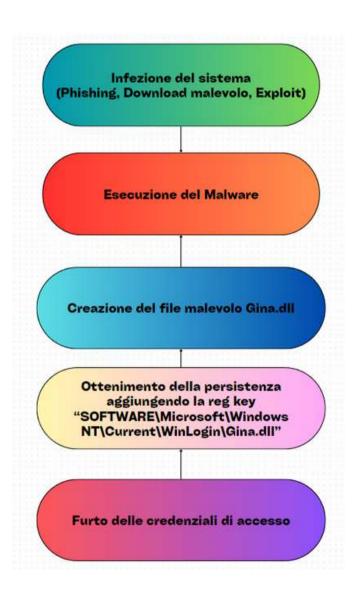
Quando il file GINA.dll legittimo, che gestisce l'autenticazione degli utenti, viene sostituito da un file .dll malevolo progettato per intercettare i dati inseriti, si aprono le porte a una serie di gravi conseguenze:

- 1. Compromissione della sicurezza: Il file malevolo potrebbe essere progettato per registrare in modo clandestino i dati di accesso degli utenti, come nomi utente e password, mentre vengono inseriti. Queste informazioni sensibili potrebbero essere inviate a un server remoto controllato dall'attaccante, mettendo a rischio la sicurezza dell'intero sistema e delle informazioni utente.
- 2. Accesso non autorizzato: L'attaccante potrebbe utilizzare le credenziali ottenute per accedere in modo non autorizzato al sistema o ai servizi a cui l'utente è registrato. Ciò potrebbe portare a ulteriori violazioni della sicurezza, al furto di dati sensibili o alla compromissione di risorse critiche.



3. Vulnerabilità del sistema: La presenza di un file .dll malevolo nel sistema può aprire la strada ad altre forme di attacco o compromissione della sicurezza. Ad esempio, l'attaccante potrebbe utilizzare il file per installare ulteriori malware o per ottenere un accesso persistente al sistema, rendendo difficile la sua rimozione e il ripristino della sicurezza.

In sintesi, la sostituzione del file GINA.dll con un file .dll malevolo rappresenta una grave minaccia per la sicurezza informatica, con il potenziale di compromettere i dati sensibili degli utenti, consentire accessi non autorizzati e causare danni significativi al sistema e agli utenti coinvolti. È cruciale adottare misure di sicurezza robuste, come l'uso di software antivirus e il monitoraggio attivo dei file di sistema, per prevenire e rilevare tali attacchi.



### Subroutine di WINLOGON

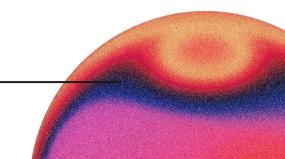
Andando ad analizzare il nuovo file GINA.dll con IDA possiamo vedere come la libreria abbia per sua natura il controllo dell'intero sistema di autenticazione della macchina andando ad eseguire arbitrariamente delle subroutine del componente **Winlogon**.

Winlogon è un componente critico del sistema operativo Windows che gestisce il processo di login e logout degli utenti, assicurando un'esperienza di accesso sicura e affidabile. È responsabile della gestione delle interfacce di autenticazione, del caricamento dei profili utente, della gestione delle sessioni e del controllo degli eventi di sistema correlati all'accesso e alla disconnessione degli utenti.

Tra le funzioni trovate le più interessanti sono:

• La funzione WlxLoggedOnSAS: viene chiamata quando un utente esegue un'azione Secure Attention Sequence (SAS) mentre è già effettuato il login al sistema. Un SAS può essere un'azione come premere Ctrl+Alt+Canc o effettuare un cambio utente. Quando viene attivata un'azione SAS mentre un utente è già connesso, WlxLoggedOnSAS gestisce l'evento e può eseguire azioni specifiche o modificare il comportamento del sistema in risposta a tale evento. Ad esempio, potrebbe mostrare una finestra di dialogo per confermare l'azione richiesta dall'utente o avviare un'applicazione specifica. Seguendo queste best practice è possibile ridurre significativamente il rischio di infezione da malware dropper e proteggere efficacemente i sistemi e i dati dall'attività dannosa dei malware

```
.text:10001350 ;
.text:10001350
.text:10001350
.text:10001350
                                public WlxLoggedOnSAS
.text:10001350 WlxLoggedOnSAS
                                proc near
                                                         : DATA XREF: .rdata:off 1000234810
                                push
.text:10001350
                                        offset aWlxloggedons_0; "WlxLoggedOnSAS"
.text:10001355
                                        sub_10001000
                                call
text:1888135A
                                ino
                                        eax
.text:1000135A WlxLoggedOnSAS
```



• La **funzione WlxLogoff**: viene chiamata quando un utente esegue il logout dal sistema. Questa funzione gestisce il processo di disconnessione dell'utente, assicurandosi che tutte le risorse associate alla sessione utente vengano liberate correttamente e che l'ambiente di lavoro sia ripulito in modo appropriato.

```
.text:10001360 ; ----- S U B R O U T I N E -----
.text:10001360
.text:10001360
.text:10001360
                             public WlxLogoff
.text:10001360 WlxLogoff
                                                     ; DATA XREF: .rdata:off_1800234810
                                     offset aWlxlogoff_0; "WlxLogoff"
.text:10001360
                             push
                                     sub_10001000
.text:10001365
                             call
.text:1000136A
                             imp
                                     Pax
.text:1000136A WlxLogoff
                             endp
.text:1000136A
```

La funzione WlxNegotiate: viene chiamata durante il processo di autenticazione
dell'utente per negoziare i parametri di autenticazione tra Winlogon e un processo di
autenticazione personalizzato, come un modulo di autenticazione fornito da terze parti.
Questa negoziazione è importante perché permette al processo di autenticazione
personalizzato di comunicare i suoi requisiti e capacità a Winlogon e di stabilire un
protocollo di autenticazione sicuro e appropriato.

```
.text:10001370 ; -----
                                 == S U B R O U T I N E ======
.text:10001370
.text:10001370
.text:10001370
.text:10001370 WlxNegotiate
                                 public WlxNegotiate
                                                             DATA XREF: .rdata:off 1000234810
                                 proc near
                                          offset aWlxnegotiate_0 ; "WlxNegotiate" sub_10001000
.text:10001370
                                  push
.text:10001375
                                  call
                                          sub_10001000
.text:1000137A
                                  jmp
                                          eax
.text:1000137A WlxNegotiate
                                  endo
.text:1000137A
```

• La **funzione WlxNetworkProviderLoad** è parte del sottosistema Winlogon di Windows e viene chiamata per caricare un provider di rete durante il processo di autenticazione dell'utente.

Tale provider può essere utilizzato per consentire l'accesso a risorse di rete, come file condivisi o stampanti, una volta eseguito l'accesso al sistema. La **funzione WlxNetworkProviderLoad** garantisce che il provider di rete sia disponibile e caricato correttamente, in modo che l'utente possa accedere alle risorse in modo sicuro e affidabile durante la sessione di lavoro.

```
.text:10001380 : ----- S U B R O U T I N E ---
.text:10001380
.text:10001380
.text:10001380
                              public WlxNetworkProviderLoad
.text:10001380 WlxNetworkProviderLoad proc near
                                                        DATA XREF: .rdata:off 1000234810
                                      offset aWlxnetworkpr_0; "WlxNetworkProviderLoad"
text:18881388
                              push
.text:10001385
                              call
                                      sub_10001000
.text:1000138A
.text:1000138A WlxNetworkProviderLoad endp
text:1888138A
.text:1000138A :
text:1000138C
                              align 10h
.text:10001390 ; Exported entry 45. WlxReconnectNotify
.text:10001390
```

Tutte le operazioni viste fin ora potrebbero sembrare lecite visto il funzionamento che svolge normalmente GINA, tuttavia nelle ultime righe di codice riscontriamo che la libreria effettua una chiamata ad un file di sistema denominato **msutil32.sys**. Questo file sembra avere un nome del tutto lecito, solitamente i file di sistema hanno nomi ben noti e standard, ciò nonostante non c'è alcuna conoscenza diffusa di un file di sistema denominato **msutil32.sys**. Potrebbe trattarsi di un file malevolo mascherato con un nome simile a uno dei file di sistema di Windows per eludere la rilevazione.



Proseguendo con l'analisi vediamo che la libreria apre il file per andarci a scrivere il nome utente, il dominio, la password e la vecchia password.

Formatta i valori raccolti all'interno di una stringa e la passa alla subroutine in **text:10001570**. La subroutine formatta un'altra stringa e la registra in C:\Windows\System32\msutil32.sys."

```
offset Mode
push
         offset Filename
                              "msutil32.sys"
call
          wfopen
mov
         esi, eax
         esp, 18h
esi, esi
loc_1000164F
add
test
jz

    □ □ □

              lea
                        eax, [esp+858h+Dest]
              push
              lea
                        ecx, [esp+85Ch+Buffer]
              push
                        eax
              push
                        ecx
                                           ; Buffer
              call
                        wstrtime
              hhs
                        esp, 4
                        edx, [esp+860h+var_828]
              lea
              push
                        eax
              push
                                           ; Buffer
                        edx
                        wstrdate
              call
              add
                        esp, 4
              push
                                           : "%5 %5 - %5
              push
                        offset Format
                                          ; File
              push
                        esi
                        fwprintf
               call
                       edi, [esp+870h+dwMessageId]
esp, 14h
edi, edi
              nov
              add
               test
                        short loc_10001637
```

Verifichiamo che *msutil32.sys* è un file di testo semplice senza codifica, che memorizza le credenziali nel sequente formato:

Data - Ora - Nome Utente - Gruppo - Password - Vecchia Password

```
msutil32 - Blocco note

File Modifica Formato Visualizza ?

11/04/24 10:17:50 - UN Administrator DM WINDOWSXP PW 1234 OLD (null)
```

# Conclusioni

Alcune best practice da adottare per la sicurezza dei sistemi informatici.

### **Best Practices:**

- Mantenere software e sistemi aggiornati: Gli aggiornamenti regolari del sistema operativo, dei browser web e del software antivirus sono fondamentali per proteggere il sistema da vulnerabilità note che potrebbero essere sfruttate dai malware dropper
- Educazione degli utenti: Fornire una formazione adeguata agli utenti sull'importanza di evitare link sospetti, scaricare file da fonti non attendibili e aprire allegati di posta elettronica provenienti da mittenti sconosciuti può ridurre significativamente il rischio di infezione da malware dropper
- **Utilizzo di software antivirus**: L'installazione e l'aggiornamento di software antivirus affidabili possono aiutare a rilevare e rimuovere i malware dropper prima che possano danneggiare il sistema
- Monitoraggio del traffico di rete: L'implementazione di strumenti di monitoraggio del traffico di rete può consentire di individuare attività sospette o comportamenti anomali all'interno della rete, inclusi i tentativi di distribuzione di malware dropper
- Backup regolari dei dati: Mantenere backup regolari dei dati critici su dispositivi di storage separati può aiutare a ripristinare rapidamente i dati in caso di infezione da malware dropper o di altri attacchi informatici
- **Utilizzo di filtri antispam**: Configurare filtri antispam efficaci per ridurre la probabilità che gli utenti ricevano email contenenti malware dropper o altri contenuti dannosi
- Implementazione di politiche di accesso e autorizzazione: Limitare l'accesso ai dati e ai sistemi solo agli utenti autorizzati e applicare il principio del privilegio minimo (PoLP) può ridurre la superficie di attacco per i malware dropper
- Analisi approfondita dei file sospetti: Prima di aprire o eseguire un file scaricato da Internet o ricevuto via email, è consigliabile eseguire una scansione antivirus approfondita per rilevare eventuali malware

Seguendo queste **best practice** è possibile ridurre significativamente il rischio di infezione da malware dropper e proteggere efficacemente i sistemi e i dati dall'attività dannosa dei malware

