Check "Heap Flags" through RtlCreateHeap() Lockbit 3.0

La versión 3.0 de Lockbit trae diferentes estrategias para hacer más complicado su análisis y estas estrategias las va "enriqueciendo" a medida que van avanzando las versiones. Vamos a ver la primera que nos encontraremos durante el análisis, que es cuando los creadores de Lockbit usan RtlCreateHeap() para saber si están siendo depurados o no. Puedes encontrar una investigación completa de esta técnica en el blog de un analista Japonés [1]. Te recomiendo la lectura de cómo ha llevado a cabo el proceso de análisis ya que aquí solo encontrarás un resumen de lo explicado por él.

Para nuestras pruebas utilizamos el hash: A7782D8D55AE5FBFABBAAAEC367BE5BE Esta muestra después de su ejecución despliega en memoria lo que es **Lockbit 3.0** sin token de acceso y al volcarla a disco el PE el hash es: E5A0136AC4FE028FEA827458B1A70124.

Una vez la cargamos en IDA Pro vemos:

```
.itext:0090946F ; -----
.itext:0090946F
.itext:0090946F
                               public start
.itext:0090946F start:
.itext:00909470
                                       dword ptr [eax+eax+00h]
                               nop
                                       nullsub 1
.itext:00909475
                               call
.itext:0090947A
                               xchg
                                       ax, ax
                                       sub 8F6390
.itext:0090947C
                               call
.itext:00909481
                               nop
                                       dword ptr [eax+eax+00000000h]
.itext:00909489
                               call
                                       sub 8F9980
.itext:0090948E
                               nop
                                       sub 907458
.itext:0090948F
                               call
                                       word ptr [eax+eax+00h]
.itext:00909494
.itext:0090949A
                               push
                                       dword 9155C0
.itext:0090949C
                               call
.itext:009094A2
                               nop
                                       dword ptr [eax]
.itext:009094A5
                               call
                                       SetLastError
.itext:009094AA
                               call LoadLibraryExA
.itext:009094AF
                               call
                                       GetAtomNameW
.itext:009094B4
                               call LoadLibraryW
.itext:009094B9
                               call
                                       GetDateFormatW
.itext:009094BE
                               call
                                       GetModuleHandleW
.itext:009094C3
                               call
                                       LoadLibraryExA
.itext:009094C8
                               call
                                       GetDateFormatW
.itext:009094CD
                               call
                                       FormatMessageW
.itext:009094D2
                               call
                                       GetLastError
```

En la función sub_8F6390, llama a la función RtlCreateHeap() con los parámetros siguientes (es en este punto donde nos vamos a centrar):

```
.text:012763AA push 0
.text:012763AC push 0
.text:012763AE push 0
.text:012763B0 push 0
.text:012763B2 push 0
.text:012763B4 push 41002h
.text:012763B9 call eax ; RtlCreateHeap()
```

RtlCreateHeap(0,0,0,0,0,41002h);

4 0x21e0000

Private

```
NTSYSAPI PVOID RtlCreateHeap(
[in] ULONG Flags,
[in, optional] PVOID HeapBase,
[in, optional] SIZE_T ReserveSize,
[in, optional] SIZE_T CommitSize,
[in, optional] PVOID Lock,
[in, optional] PRTL_HEAP_PARAMETERS Parameters);
```

256 kB RWX

La función RtlCreateHeap devuelve un PVOID. Vamos a ver que hay en la zona de memoria que nos devuelve la función RtlCreateHeap(0x21e0000 en este caso):

4 kB

4 kB

Heap 32-bit (ID 3)

0x21e0000		Private: Commit				4kB RWX				Heap 32-bit (ID 3)				4 kB 4 kB					4 kB
0x21e1000		Private: Rese				252 kB			Heap 32-bit (ID 3)										
	00000	000	20	d4	3с	f7	61	1c	00	01	ee	ff	ee	ff	00	00	00	00	.<.a
	00000	010	a 8	00	1e	02	a 8	00	1e	02	00	00	1e	02	00	00	1e	02	
	00000	020	40	00	00	00	88	05	1e	02	00	00	22	02	3f	00	00	00	@
	00000	030	01	00	00	00	00	00	00	00	f0	0f	1e	02	f0	0f	1e	02	
	00000	040	62	10	04	40	60	00	00	40	00	00	00	00	00	00	10	00	b@`@
	00000	050	91	d4	3d	47	61	1c	00	00	66	70	d4	2c	00	00	00	00	=Gafp.,
	00000	060	00	fe	00	00	ff	ee	ff	ee	00	00	10	00	00	20	00	00	
	00000	070	00	02	00	00	00	20	00	00	01	01	00	00	ff	ef	fd	7f	•••••
	00000	080	03	00	38	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	8
	00000	090	e8	0f	1e	02	e8	0f	1e	02	17	00	00	00	f8	ff	ff	ff	
	00000	0a0	a 0	00	1e	02	a 0	00	1e	02	10	00	1e	02	10	00	1e	02	
	00000	0b0	00	00	00	00	00	00	00	00	50	01	1e	02	90	05	1e	02	P
	00000																		8
	00000	0d0	66	70	d4	2c	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	fp.,
	00000	0e0	00	10	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	01	00	00	00	
	00000	0f0	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
	00000	100	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
	00000	110	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
	00000	120	00	00	00	00	00	00	00	00	00								
	00000	130	04	00	00	00	00	e0	0f	00	38	6e	3d	00	ff	ff	ff	ff	8n=
	00000	140	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00		00		
	00000			00	00	00	80	00	00	00	01	00	00	00	01	00	00	00	• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •
	00000	160	01	00	00	00	00	00	00	00	С4	00	1e	02	74	01	1e	02	t
	00000	170	84	01	1e	02	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	

Después de crear la zona de memoria en el heap viene lo que sería la técnica antidebug:

```
esi, eax
.text:003463BB mov
.text:003463BD test
                      esi, esi
                      loc 346541
.text:003463BF jz
                      eax, [eax+40h]
                                                     ; Antidebug 1
.text:003463C5 mov
.text:003463C8 shr
                      eax, 1Ch
.text:003463CB test
                     al, 4
.text:003463CD jz
                                              ı
                      short loc 3463D1
                                                     ; RtlAllocateHeap()
.text:003463CF rol
                      esi, 1
```

Como se ve en la imagen empieza recuperando 4 bytes de la posición inicial devuelta por RtlCreateHeap más un offset de 0x40.

Si miramos en la imagen que refleja el estado del heap en memoria donde un debugger está depurando Lockbit (visualización del processhacker), una vez se ha creado, vemos en la posición 0x40 el valor : **40041062 (LE)**.

El puntero devuelto es el puntero a la estructura _HEAP (esto es quizá lo más costoso de averiguar, ya que es una estructura interna y hay poca documentación o ninguna) que podemos visualizar en la referencia [2] (increible referencia sobre estructuras) y donde veremos que la posición **0x40** es un unsigned long con nombre <u>Flags</u> y la posición **0x44** es otro valor unsigned long con nombre <u>ForceFlags</u>.

Sabiendo que son los Flags vemos que está comprobando los 4 bytes de la posición 0x40 (40041062) para ver si el valor encaja con alguno de los siguientes:

- HEAP_TAIL_CHECKING_ENABLED (0x20)
- HEAP FREE CHECKING ENABLED (0x40)
- HEAP_VALIDATE_PARAMETERS_ENABLED (0x40000000)

En la web de técnicas antidebug de checkpoint[3] se puede ver descrito como hace el check:

```
On 64-bit Windows XP, and Windows Vista and higher, if a debugger is present, the Flags field is set to a combination of these flags:

• HEAP_GROWABLE (2)

• HEAP_TAIL_CHECKING_ENABLED (0x20)

• HEAP_FREE_CHECKING_ENABLED (0x40)

• HEAP_VALIDATE_PARAMETERS_ENABLED (0x40000000)
```

Queda claro que está comprobando las flags del heap y lo curioso es cómo está accediendo a la flag a partir de la estructura devuelta por RtlHeapCreate().

Referencias:

- [1] https://ameblo.ip/reverse-eq-mal-memo/entry-12773724929.html
- [2] http://terminus.rewolf.pl/terminus/structures/ntdll/ HEAP combined.html
- [3] https://anti-debug.checkpoint.com/techniques/debug-flags.html#manual-checks-heap-flags