Smashing the Signature

(Korean Translation V.08-01)

안티바이러스의 시그니쳐 탐색 기법을 우회하기 위해 **PE**파일의 헤더 및 속성을 수정하여 코드 섹션을 암호화하는 기법을 소개함.

Hacking Group "OVERTIME"

MRB00 < bsh7983@hotmail.com > 2008.09.10

Title:

Reverse Engineering: Smashing the Signature

Table of Contents

Introduction	3
Tools	3
Example Software	3
Program Analysis	3
Source Code	3
User Interface	6
Assembled Code	6
Binary Code Encryption	8
Final Words	19

Introduction

많은 AV나 안티스파이웨어 제품들은 그들이 가지고 있는 독특한 시그니처를 탐색하여 악성 프로그램을 확인한다. 그런 시그니쳐들은 최신의 데이터베이스에 저장되어 있다. 이 문서는 안티바이러스의 시그니쳐 체크 기술이 악성코드를 확인하는 것에 대해서 효과적이지 못하게하기 위해 실행파일의 코드섹션을 암호화하는 여러 단계를 알려준다.

Tools

- 이 문서에서는 아래와 같은 툴을 사용함
 - OllyDBG [http://www.ollydbg.de/]

Plugins:

- $\circ\;$ Analyze This! Plugin v0.1 by Joe Stewart
- WinAsm Studio [http://www.winasm.net/]
- A Hex editor

Example Software

Program Name: SimpleCrypt

Md5sum: 0550212afa60066cfd7c6d4e318d2c5f

Compiler: MASM (WinAsm)

Program Analysis

Source Code

simcrypt.asm

```
.486
.model flat, stdcall
option casemap :none ; case sensitive
include
       simcrypt.inc
.code
start:
     invoke GetModuleHandle, NULL
     mov hInstance, eax
     invoke DialogBoxParam, hInstance, 101, 0, ADDR DlgProc, 0
     invoke ExitProcess, eax
DlgProc proc hWin :DWORD,
             uMsg :DWORD,
             wParam :DWORD,
             IParam :DWORD
.if uMsg == WM_COMMAND
  .if wParam == IDC_ENCRYPT
    ______
     invoke GetDlgItemText,hWin,EDIT1,addr userBuffer,32 ; Get 32
characters from Input textbox
    call Convert
    .if al == 1
     invoke SetDlgItemText,hWin,EDIT2,addr userBuffer ; Print result to
```

```
Output textbox
    .else
       invoke MessageBox,hWin,addr nullPassMsg,addr
nullPassWnd,MB_ICONERROR
    .endif
      .elseif wParam == IDC_EXIT
    invoke EndDialog,hWin,0
  .endif
.elseif uMsg == WM_CLOSE
  invoke EndDialog,hWin,0
.endif
xor eax,eax
ret
DlgProc endp
Convert proc
invoke Istrlen, addr userBuffer
test eax,eax
ile NULLINPUT
mov ecx,offset userBuffer
xor ebx,ebx
@@:
.if ebx<eax
  mov dl,byte ptr [ecx+ebx]
                             ; dl = ascii value of character in possition ebx (counter)
  add edx,ebx
                    ; edx = edx + ebx (counter)
  mov byte ptr[ecx+ebx],dl ; character in possition ebx (counter) = dl
  inc ebx
  jmp @b
.else
  mov al,1
  ret
.endif
NULLINPUT:
xor eax,eax
```

ret
Convert EndP
end start

Simcrypt.inc

```
include windows.inc
uselib MACRO libname
include
         libname.inc
includelib libname.lib
ENDM
uselib user32
uselib kernel32
DlgProc
         PROTO:DWORD,:DWORD,:DWORD
EDIT1
         equ 1001
EDIT2
         equ 1002
IDC_ENCRYPT equ 1005
IDC_EXIT equ 1004
.data
nullPassMsg db "NULL == Bad",0
nullPassWnd db "Error",0
.data?
hInstance dd
userBuffer dd
             32 dup(?)
```

simcrypt.rc

```
;This Resource Script was generated by WinAsm Studio.

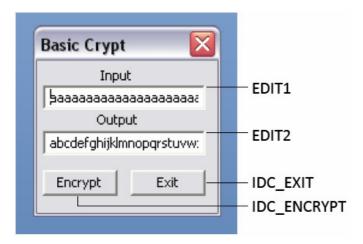
#define EDIT2 1002

#define EDIT1 1001

#define IDC_STATIC1006 1006
```

```
#define IDC_STATIC1007 1007
#define IDC_ENCRYPT 1005
#define IDC_EXIT 1004
101 DIALOGEX 0,0,100,76
CAPTION "Basic Crypt"
FONT 8, "Tahoma"
STYLE 0x80c80880
EXSTYLE 0x00000000
BEGIN
CONTROL "Exit", IDC_EXIT, "Button", 0x10000000, 52, 55, 41, 13, 0x00000000
CONTROL "", EDIT1, "Edit", 0x10000080, 3, 12, 90, 12, 0x00000200
CONTROL "", EDIT2, "Edit", 0x10000080, 3, 35, 90, 12, 0x00000200
CONTROL "Encrypt", IDC_ENCRYPT, "Button", 0x50010000, 3,55,41,13,0x00000000
CONTROL "Input", IDC_STATIC1006, "Static", 0x50000000, 35, 3, 24, 8, 0x00000000
 CONTROL "Output", IDC_STATIC1007, "Static", 0x50000000, 33, 25, 23, 9, 0x00000000
END
```

User Interface



Assembled Code

00401000 /\$ 6A 00	PUSH 0	; /pModule = NULL
00401002 . E8 F9000000	CALL <jmp.&kernel32.getmodulehandlea></jmp.&kernel32.getmodulehandlea>	; \ GetModuleHandleA
00401007 . A3 20304000	MOV DWORD PTR DS:[403020],EAX	
0040100C . 6A 00	PUSH 0	; /IParam = NULL
0040100E . 68 28104000	PUSH SimpleCr.00401028	; DlgProc = SimpleCr.00401028

00401013 . 6A 00	PUSH 0	; hOwner = NULL
00401015 . 6A 65	PUSH 65	; pTemplate = 65
00401017 . FF35 20304000	PUSH DWORD PTR DS:[403020]	; hInst = NULL
0040101D . E8 BA000000	CALL <jmp.&user32.dialogboxparama></jmp.&user32.dialogboxparama>	; \ DialogBoxParamA
00401022 . 50	PUSH EAX	; /ExitCode
00401023 \ . E8 D2000000	CALL <jmp.&kernel32.exitprocess></jmp.&kernel32.exitprocess>	; \ ExitProcess
00401028 /. 55	PUSH EBP	
00401029 . 8BEC	MOV EBP,ESP	
0040102B . 817D 0C 11010>	CMP DWORD PTR SS:[EBP+C],111	
00401032 . 75 65	JNZ SHORT SimpleCr.00401099	
00401034 . 817D 10 ED030>	CMP DWORD PTR SS:[EBP+10],3ED	
0040103B . 75 47	JNZ SHORT SimpleCr.00401084	
0040103D . 6A 20	PUSH 20	; /Count = 20 (32.)
0040103F . 68 24304000	PUSH SimpleCr.00403024	; Buffer = SimpleCr.00403024
00401044 . 68 E9030000	PUSH 3E9	; ControlID = 3E9 (1001.)
00401049 . FF75 08	PUSH DWORD PTR SS:[EBP+8]	; hWnd
0040104C . E8 97000000	CALL <jmp.&user32.getdlgitemtexta></jmp.&user32.getdlgitemtexta>	; \ GetDlgItemTextA
00401051 . E8 59000000	CALL SimpleCr.004010AF	
00401056 . 3C 01	CMP AL,1	
00401058 . 75 14	JNZ SHORT SimpleCr.0040106E	
0040105A . 68 24304000	PUSH SimpleCr.00403024	; /Text = ""
0040105F . 68 EA030000	PUSH 3EA	; ControlID = 3EA (1002.)
00401064 . FF75 08	PUSH DWORD PTR SS:[EBP+8]	; hWnd
00401067 . E8 88000000	CALL <jmp.&user32.setdlgitemtexta></jmp.&user32.setdlgitemtexta>	; \ SetDlgItemTextA
0040106C . EB 3B	JMP SHORT SimpleCr.004010A9	
0040106E > 6A 10	PUSH 10 ; MB_OI	K MB_ICONHAND MB_APPLMODAL
00401070 . 68 0C304000	PUSH SimpleCr.0040300C	; Title = "Error"
00401075 . 68 00304000	PUSH SimpleCr.00403000	; Text = "NULL == Bad"
0040107A . FF75 08	PUSH DWORD PTR SS:[EBP+8]	; hOwner
0040107D . E8 6C000000	CALL <jmp.&user32.messageboxa></jmp.&user32.messageboxa>	; \ MessageBoxA
00401082 . EB 25	JMP SHORT SimpleCr.004010A9	
00401084 > 817D 10 EC030>	CMP DWORD PTR SS:[EBP+10],3EC	
0040108B . 75 1C	JNZ SHORT SimpleCr.004010A9	
0040108D . 6A 00	PUSH 0	; /Result = 0
0040108F . FF75 08	PUSH DWORD PTR SS:[EBP+8]	; hWnd
00401092 . E8 4B000000	CALL <jmp.&user32.enddialog></jmp.&user32.enddialog>	; \ EndDialog
		

00401097	. EB 10	JMP SHORT SimpleCr.004010A9
00401099	> 837D 0C 10	CMP DWORD PTR SS:[EBP+C],10
0040109D	. 75 0A	JNZ SHORT SimpleCr.004010A9
0040109F	. 6A 00	PUSH 0 ; / Result = 0
004010A1	. FF75 08	PUSH DWORD PTR SS:[EBP+8] ; hWnd
004010A4	. E8 39000000	CALL <jmp.&user32.enddialog> ; \ EndDialog</jmp.&user32.enddialog>
004010A9	> 33C0	XOR EAX,EAX
004010AB	. C9	LEAVE
004010AC	\ . C2 1000	RETN 10
004010AF	\$ 68 24304000	PUSH SimpleCr.00403024 ; /String = ""
004010B4	. E8 4D000000	CALL <jmp.&kernel32.lstrlena> ; \ lstrlenA</jmp.&kernel32.lstrlena>
004010B9	. 85C0	TEST EAX,EAX
004010BB	. 7E 1B	JLE SHORT SimpleCr.004010D8
004010BD	. B9 24304000	MOV ECX, SimpleCr. 00403024
004010C2	. 33DB	XOR EBX,EBX
004010C4	> 3BD8	CMP EBX,EAX
004010C6	. 73 0D	JNB SHORT SimpleCr.004010D5
004010C8	. 8A140B	MOV DL,BYTE PTR DS:[EBX+ECX]
004010CB	. 03D3	ADD EDX,EBX
004010CD	. 88140B	MOV BYTE PTR DS:[EBX+ECX],DL
004010D0	. 43	INC EBX
004010D1	.^ EB F1	JMP SHORT SimpleCr.004010C4
004010D3	. EB 03	JMP SHORT SimpleCr.004010D8
004010D5	> B0 01	MOV AL, 1
004010D7	. C3	RETN
004010D8	> 33C0	XOR EAX,EAX
004010DA	. C3	RETN
004010DB	CC	INT3
004010DC	\$- FF25 20204000	JMP DWORD PTR DS:[<&user32.DialogBoxPara>; user32.DialogBoxParamA
004010E2	\$- FF25 14204000	JMP DWORD PTR DS:[<&user32.EndDialog>] ; user32.EndDialog
004010E8	\$- FF25 1	0204000 JMP DWORD PTR DS:[<&user32.GetDlgltemTex> ;
user32.Getl	DlgItemTextA	
004010EE	\$- FF25 1C204000	JMP DWORD PTR DS:[<&user32.MessageBoxA>] ; user32.MessageBoxA
004010F4	\$- FF25 18204000	JMP DWORD PTR DS:[<&user32.SetDlgItemTex> ; user32.SetDlgItemTextA
004010FA	FF25 04204000	JMP DWORD PTR DS:[<&kernel32.ExitProcess> ; kernel32.ExitProcess
00401100	\$- FF25 00204000	JMP DWORD PTR DS:[<&kernel32.GetModuleHa>;

00401106 \$- FF25 08204000 JMP DWORD PTR DS:[<&kernel32.lstrlenA>] ;

; kernel32.lstrlenA

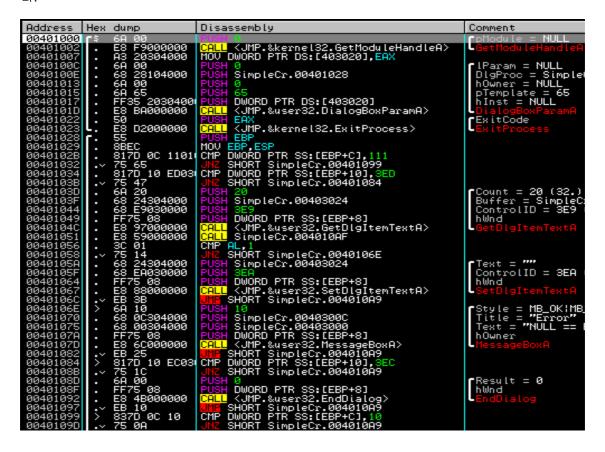
Binary Code Enctyption

바이너리코드를 암호화하는 방법은 간단하다. 소프트웨어의 바이너리는 static disassembly 에 취약할수 있다. 이 점을 피하기 위해서 코드를 암호화 해야 하며 실행 시 복호화 해야한다. 추가로 이 기술은 대부분의 안티바이러스 시스템을 우회하는 간단한 방법이기도 하다. 단지 코드섹션만을 바꿈으로써 프로그램의 시그니쳐를 바꾸며 결국 탐지를 어렵게 하는 것이다.

비록 이론은 간단하나 예제를 만드는데 있어 사용할 기술의 이해에 대한 어려움이 따를 수 있다. 그러므로 추가정보를 제공할 것이다.

Step 1

올리디버거를 기동하여 타겟프로그램을 로드하라. CPU윈도우가 아래와 비슷하게 나올것이다.



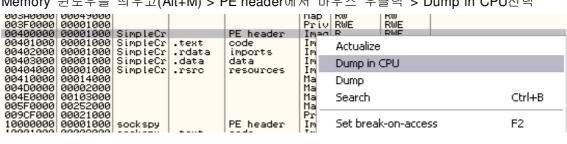
만약 패치하고 싶은 코드 크기가 패치할 곳의 데이터섹션의 실제 크기보다 클 경우, 작업할 공간을 만들기 위해 PE헤더를 수정할 필요가 있을 것이다. 이 작업공간을 "code cave"라 고 불린다.

모든 윈도우 실행파일은 **PE**헤더를 포함한다. 헤더에 포함되는 정보는:

- Time and Date Stamp (시간, 날짜 스탬프)
- Checksum (무결성의 검사합)
- The address of the executable entry point (EP). 나중에 덮어씌울 곳이기 때문에 이 같은 경우 Original Entry Point of our code (OEP)이다.
- Section Headers (아래 참조)

위의 각 섹션 헤더들은 섹션의 특징을 정의하고 있다. 최대한 간단히 하기 위해 다른 섹션들사이에 존재하는 섹션의 크기가 증가되는 것을 피할 것이다. 그러므로 우리는 파일의 끝에 위치해 있는 .rsrc 섹션의 크기를 증가시키도록 하겠다.

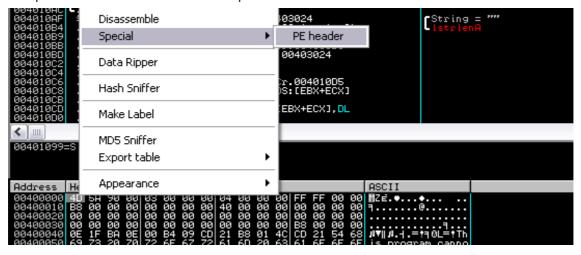
Memory 윈도우를 띄우고(Alt+M) > PE header에서 마우스 우클릭 > Dump in CPU선택



Step 3

이곳을 PE Header로써 다루기 위해 덤프를 수정해라.

dump 윈도우에서 마우스 우클릭 > Special > PE Header 클릭

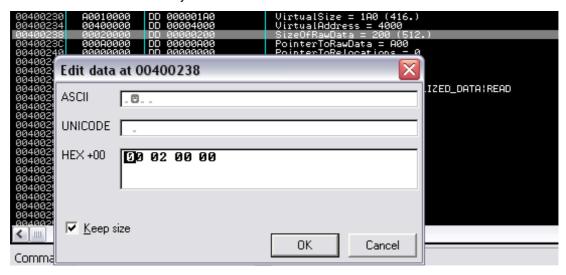


Step 4

.rsrc섹션에서 "SizeOfRawData"옵션을 찾을때까지 스크롤 다운.

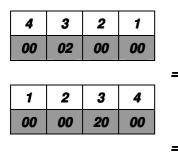
00400222		DW 0000	NumberOfLineNumbers = 0
00400224		DD C0000040	Characteristics = INITIALIZED_DATA:READ:WRITE
00400228		ASCII ".rsrc"	SECTION
00400230	A0010000	DD 000001A0	VirtualSize = 1A0 (416.)
00400234	00400000	DD 00004000	VirtualAddress = 4000
00400238	00020000	DD 00000200	SizeOfRawData = 200 (512.)
0040023C		DD 00000A00	PointerToRawData = A00
00400240		DD 00000000	PointerToRelocations = 0
00400244	00000000	DD 00000000	PointerToLineNumbers = 0
00400040	0000	DU GGGG	North and CD - Lange time and a con-

Ctrl+E 또는 우클릭 > Binary > .rsrc섹션의 크기를 수정하기 위해 Edit 선택



주의:

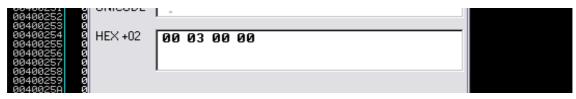
Intel 아키텍쳐에서 데이터는 "little Endian" 형식으로 표현된다. 이것은 아래 테이블에서 보여주는 것처럼 CPU에 의해 역방향으로 읽혀짐을 뜻한다.(1-4)



0x200(16진수)는 512(10진수)와 같다.

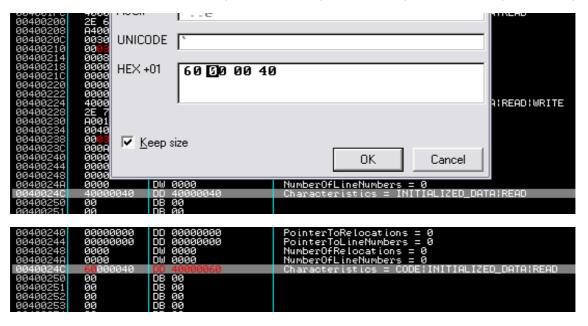
Step 6

0x100(십진수 256)바이트를 섹션의 크기에 더해라 (0x200+0x100=0x300)



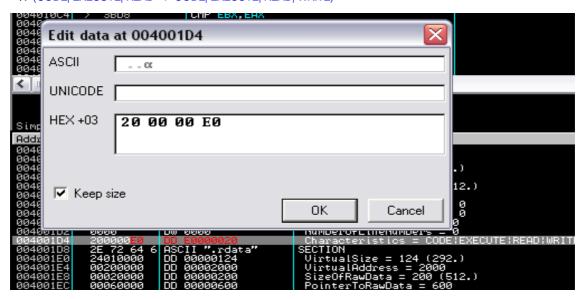
이 섹션의 플래그("Characteristics")를 exeutable code를 포함하게 수정해라 DWORD 40000040의 첫바이트에 0x20을 더한다.(0x40+0x20=0x60)

결과 DWORD 4000060이 되었다.(INITIALIZED_DATA| READ - > CODE| INITIALIZED_DATA| READ로 수정)



Step 8

추가로 .text(code) 섹션에서의 수정을 위해 writable flag를 추가시킬 필요가 있다. .text섹션의 characteristics의 위치가 나올때까지 스크롤업하고 > 60000020을 E0000020으로 수정해라. (CODE| EXECUTE| READ - > CODE| EXECUTE| READ| WRITE)



실행파일의 original entry point (OEP) 를 패치하고자 하는 코드가 있는 곳으로 바꾸어라 우리의 경우 가상 오프셋(vitual offset)은 .rsrc섹션의 시작지점에서 0x200바이트 떨어진 곳에 위치하며 그 다음이 작업공간을 만들기 위해 0x100바이트를 추가한 곳이다. 우리 코드(code cave)의 시작 주소를 아래의 덧셈으로 계산할수 있다.

Image Base offset + Vitual address of the .rsrc section + 0x200

이것은 아래와 동일하다

00400000 + 00004000 + 00000200 = 00404200

프로그램의 **PE**헤더로부터 위 변수의 값들을 찾을 수 있다. 아래를 봐라

004000 004000		DD 00000000 DD 00001000	SizeOfUninitializedData = 0 AddressOfEntryPoint = 1000
004000		DD 00001000	BaseOfCode = 1000
004000		DD 00002000	BaseOfData = 2000
004000		DD 00400000	ImageBase = 400000
004000		DD 00001000	SectionAlignment = 1000
004000		DD 00000200	FileAlignment = 200
004000		DW 0004	MajorOSVersion = 4
004000 004000		DW 0000 DW 0004	MinorOSVersion = 0 MajorImageVersion = 4
004000 004000		DW 0004	MinorImageVersion = 4 MinorImageVersion = 0
004000	6666	DW 6666	TithorTMageVerston = 0
004002	55 5555	50 3333	North Office North Office
004002 004002		DW 0000 DD C0000040	NumberOfLineNumbers = 0 Characteristics = INITIALIZED_DATA:READ:
004002			SECTION
004002		DD 000001A0	VirtualSize = 1A0 (416.)
004002		DD 00004000	VirtualAddress = 4000
004002		DD 00000300	SizeOfRawData = 300 (768.)
004002		DD 00000A00	PointerToRawData = A00
004002		DD 00000000	PointerToRelocations = 0
004002 004002		DD 00000000 DW 0000	PointerToLineNumbers = 0 NumberOfRelocations = 0

이제 PE헤더의 "AddressOfEntryPoint"의 값을 code cave의 오프셋으로 바꾸어라 주의할 점은 이것은 실제의 파일 포인터이며, 즉 Image Base를 포함하지 않는다는 것을 의 미한다. 그러므로 Image Base를 우리 code cave의 Vitual offset으로부터 뺄 것이고 그 결 과를 실제 오프셋에 패치할것이다.

404200 - 400000 = 4200

004000D3	90	DB 0C	MinorLinkerVersion = C (12.)
004000D4	99929999	DD 00000200	SizeOfCode = 200 (512.)
004000D8	99969999	DD 00000600	SizeOfInitializedData = 600 (1536.)
004000DC	99999999	DD 00000000	SizeOfUninitializedData = 0
004000E0	00100000	DD 00001000	AddressOfEntryPoint = 1000
004000E4	00100000	DD 00001000	BaseOfCode = 1000
004000E8	00200000	DD 00002000	BaseOfData = 2000
004000EC	00004000	DD 0040000	ImageBase = 400000
004000F0	00100000	DD 00001000	SectionAlignment = 1000
004000F4	00020000	DD 00000200	FiLeAlignment = 200
004000F8	0400	DW 0004	MajorDSWersion = 4
200004000	85	Do 85	Hajoretikerverston - S
004000D3	ãC	DB 0C	MinorLinkerVersion = C (12.)
004000D4	00020000	DD 00000200	SizeOfCode = 200 (512.)
004000D8	00060000	DD 00000600	SizeOfInitializedData = 600 (1536.)
004000DC	00000000	DD 00000000	SizeOfUninitializedData = 0
004000E0	00 42 0000	DD 00004200	AddressOfEntryPoint = 4200
004000E4	00100000	DD 00001000	BaseOfCode = 1000
004000E8	00200000	DD 00002000	BaseOfData = 2000
004000EC	00004000	DD 0040000	ImageBase = 400000
004000F0	00100000	DD 00001000	SectionAlignment = 1000
004000F4	00100000	DD 00000200	FileAlignment = 200

step 10

현재까지 수정한 모든것을 선택하고 > 우클릭 > Copy to executable file > 우클릭 > Save file

```
| Delago | D
```

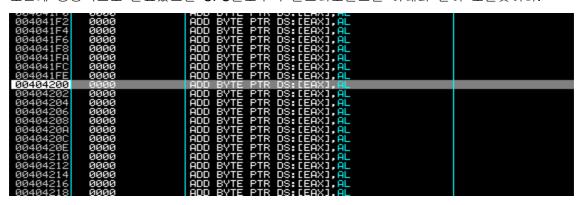
Step 11

즐겨 사용하는 Hex Editor로 실행파일을 읽고, 0x100(십진수 256)을 더해보라. 바이트가 정확히 256(0x100)임을 확인하고 아니라면 PE헤더는 유효한게 아닐 것이 다.(0xD00 - 0xC00 = 0x100) 새로운 파일로 저장하기 위해 올리디버거를 언로드 해야 한다.

00000BE0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00000BF0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00000C00	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000C10	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000C20	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000C30	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000C40	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000C50	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	.00	20	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000C60	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	A	pe	nde	зВ	/tes	0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000C70	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000C80	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000C90	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000CA0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000CB0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000CC0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000CD0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000CE0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000CF0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	0.0	
00000D00	0.0																

만약 올리디버거로 로드했을때 실행파일에 잘못된 바이트를 패치해서 에러를 받든지, 올리 엔진의 익숙한 에러를 받았다면 "%ollydir%\ udd"위치에 있는 udd파일을 삭제함으로 고칠 수 있다.

모든게 정상적으로 완료됬으면 CPU윈도우의 엔트리포인트는 아래와 같이 보일것이다.



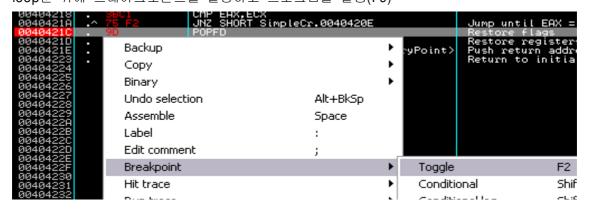
Step 13

프로그램의 .text(code) 섹션의 암호화를 시키는 코드를 패치 해라. 예를 들면

22121222	BUOLLAB	
00404200	PUSHAD	; Backup extended registers to stack
00404201	PUSHFD	; Backup EFlags to stack
00404202	MOV EAX,OFFSET SimpleCr. <moduleentrypoin></moduleentrypoin>	; EAX = entry point address
00404207	MOV ECX,SimpleCr.0040110C	; ECX = last address with code
0040420C	XOR EBX,EBX	; EBX xor EBX = 0
0040420E >	MOV BL,BYTE PTR DS:[EAX]	; BL = byte pointed by EAX
00404210	ADD BL,10	; Add 10 to the current pointed byte value
00404213	XOR BL,AL	; XOR result with AL
00404215	MOV BYTE PTR DS:[EAX] ,BL	; Store BL into the byte pointed by eax
00404217	INC EAX	; EAX++
00404218	CMP EAX,ECX	
0040421A	^ JNZ SHORT SimpleCr.0040420E	; Jump until EAX = ECX
0040421C	POPFD	; Restore flags
0040421D	POPAD	; Restore registers
0040421E	PUSH OFFSET SimpleCr. <moduleentrypoint></moduleentrypoint>	; Push return address
00404223	RETN	; Return to initial offset

위 코드는 EAX에 .text(code) 섹션의 시작주소를 저장하고(오리지널 엔트리), 실행코드의 마지막 바이트+1의 주소 사이에서 한 바이트씩 모든걸 암호화한다. 보충: EAX가 가리키는 값을 O으로 초기화된 BL에 넣고 10을 더한거와 XOR을 하여 다시 EAX가 가리키는곳(시작주소의 바이트)에 복사를 하면서 암호화 시킴. 그리고 EAX(시작주소)를 하나씩 증가를 시켜서 실행코드의 마지막주소를 가리킬때까지 CODE의 시작주소와 마지막주소의 모든 바이트를 암호화시키는 코드임

Step 14
loop문 뒤에 브레이크포인트를 설정하고 프로그램을 실행(F9)

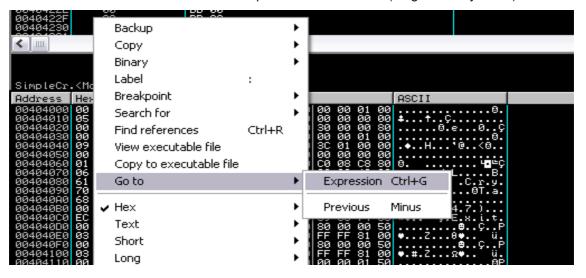


Step 15

브레이크포인트에 성공적으로 다다랐다면 모든게 계획대로 됬다는걸 의미한다. 만약 그러지 않다면 모든 것을 조금씩 다시 체크해야 될것이다.

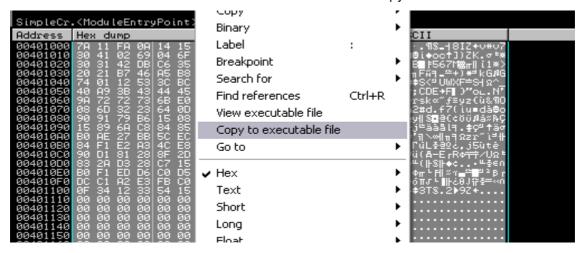
이제 암호화된 .text 섹션을 파일로 저장하려 한다.

덤프 윈도우창에서 우클릭 > Go to > Expression > 00401000(Original Entry Point) 엔터



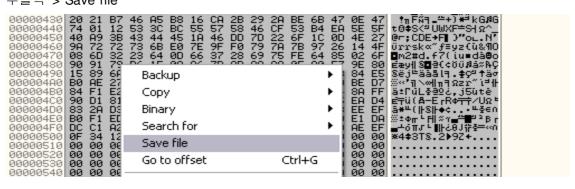
Step 16

덤프윈도우에서 암호화된 바이트를 모두 선택 > 우클릭 > Copy to executable file



Step 17

우클릭 > Save file



원하는 곳에 파일을 저장해라. 그리고 올리디버거로 로드를 해라(또는 현재 파일이 패치되었다면 reload를 해라)

다시 한번 엔트리포인트가 아래와 같이 보일것이다.

(보충 : 암호화하는 코드는 선택을 하지 않았기에 404200에는 0000모두 널값이 들어가 있을 것이다.)



다음, 우리는 .text(code) 섹션을 복호화해줄 decrypting 코드를 패치해야 한다. 암호화시키는 코드의 중요부분이다(twick ??). 우리가 해야할것은 이 두 opcode를 바꾸어야 하는 것이다.

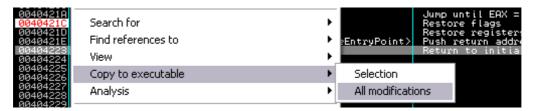
Encrypt:	
ADD BL,10	
XOR BL,AL	

<u>Decrypt:</u>	
XOR BL,AL	
SUB BL,10	

우리의 decrypting code는 아래와 같다.

00404200	PUSHAD	; 확장레지스터를 스택에 백업
00404201	PUSHFD	; EFlags를 스택에 백업
00404202	MOV EAX,OFFSET SimpleCr. <moduleentrypoin></moduleentrypoin>	; EAX = entry point address
00404207	MOV ECX,SimpleCr.0040110C	; ECX = last address with code
0040420C	XOR EBX,EBX	; EBX xor EBX = 0
0040420E >	MOV BL,BYTE PTR DS:[EAX]	; BL = byte pointed by EAX
00404210	XOR BL,AL	; XOR current pointed byte value with AL
00404212	SUB BL,10	; Subtract 10 from the result
00404215	MOV BYTE PTR DS:[EAX] ,BL	; Store BL into the byte pointed by eax
00404217	INC EAX	; EAX++
00404218	CMP EAX,ECX	
0040421A	[^] JNZ SHORT SimpleCr.0040420E	; Jump until EAX = ECX
0040421C	POPFD	; Restore flags
0040421D	POPAD	; Restore registers
0040421E	PUSH OFFSET SimpleCr. <moduleentrypoint></moduleentrypoint>	; Push return address
00404223	RETN	; Return to initial offset

모든 변화를 파일에 저장해라, 우클릭 > Analyze This > 우클릭 > Copy to executable > All modifications > Copy all



원하는 곳에 저장

Step 20

암호화된 파일을 실행

Final Words

실행 파일의 코드섹션을 암호화하는 방법에 대해 문서화했다.

단지 교육목적으로 사용되길 권한다. 안티바이러스의 시그니쳐 검사를 우회하기 위한 기본적인 방법을 보여준다. 비록, 안티바이러스제품이 데이터섹션과 같은 PE파일의 다른 섹션역시 체크할수도 있기에 탐지를 피하기 위해서는 목표가 될 섹션의 범위를 넓힐 필요가 있다. 마지막으로 뭔가 빠지거나, 설명을 원하거나, 개인적인 목적으로 이 문서의 내용을 사용할 필요가 있다면 편히 생각하고 메일을 보내주기 바란다.