攻击实验

1. 目标

进一步理解代码注入攻击

2. 背景资料

程序ctarget是一个具有缓冲区溢出缺陷的程序。在执行改程序时,会调用getbuf函数。

```
unsigned getbuf()
{
    char buf[BUFFER_SIZE];
    Gets(buf);
    return 1;
}
```

其中Gets函数和C语言标准库中的gets函数功能相同,从标准输入中读入字符串,遇到'\n'或读入至文件结尾停止,并将数据存入缓冲区。因此Gets函数有缓冲区溢出缺陷。BUFFER_SIZE是一个常量,需要你对代码进行分析去确定它的值。

当ctarget程序执行时,如果从输入较短的字符串,如输入 Keep it short,程序将正常返回,不产生缓冲 区溢出。此时getbuf函数返回1。并在控制台上有如下输出:

```
> ./ctarget -q
Cookie: 0x59b997fa
Type string: Keep it short!
No exploit. Getbuf returned 0x1
Normal return
```

当输入字符串较长时,产生缓冲区溢出,将会在控制台上看到如下信息:

```
> ./ctarget -q
Cookie: 0x59b997fa
Type string: This is not a very interesting string, but it has the property ...
Ouch!: You caused a segmentation fault!
Better luck next time
```

注意:输入字符中不能出现值为0xa的字节,因为0xa是'\n'的ASCII码值,当Gets函数遇到0xa就会返回,不会继续读入后面的数据。

程序hex2raw是一个工具,由于有些数据并不能以可见文本的方式通过在控制台输入至ctarget,这是可以使用hex2raw工具,利用Linux中的管道机制,实现非可见文本的输入。例如将ctarget.l2.txt文件中的数据作为输入至ctarget的标准输入中。

```
> ./hex2raw < ctarget.12.txt | ./ctarget -q</pre>
```

hex2raw的输入文件的格式如下:

```
48 c7 c1 f0 11 40 00 /* mov $0x40011f0,%rcx */
```

使用两个字符表示一个字节的输入数据对应的十六进制编码,每个字节以空格作为分隔符。支持C语言的 /**/ 注释,注释中的所有文字会被忽略。在上例中,输入文件所表示的输入数据为7个字节,7个字节分别为0x48, 0xc7, 0xc1, 0xf0, 0x11, 0x40, 0x00。

3. 内容

你需要进行3次代码注入攻击。

任务一

在这次任务中, 你不需要注入任何代码, 只需要利用缓冲区溢出漏洞, 实现程序控制流的重定向。具体要求如下:

在ctarget中,会执行test函数, test函数内部会调用getbuf函数。test函数实现如下:

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

你需要利用getbuf函数的漏洞,使getbuf函数返回时,不返回test函数,而是跳转至touch1函数。touch1函数实现如下:

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

任务完成条件: 当控制台上有touch1函数printf输出和正确的任务通过信息显示时,说明你的任务一已经正确完成。

提示:

- 可以使用objdump -d命令对ctarget进行反汇编。
- 通过缓冲区溢出的手段,修改getbuf的返回地址,将返回地址修改为touch1函数的入口地址。
- 注意字节序问题(小端序)。
- 可以使用gdb查看运行时栈的情况。
- 需要首先确定BUFFER_SIZE的值。

任务二

在这次任务中,你需要注入少量代码,利用缓冲区溢出漏洞,实现程序控制流的重定向至touch2函数,并进入touch2函数的validate分支。touch2函数的实现如下:

```
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);
}
```

变量cookie的值为0x59b997fa。

提示:

需要进行代码注入攻击,在getbuf返回时,通过修改返回地址,使程序跳转至你注入的代码所在的地址。

- 需要正确设置touch2的传入参数val,才能确保进入validate分支。根据函数调用规范,函数的第一个参数存储在%rdi寄存器中。
- 使用ret指令实现控制流的跳转。将跳转的目标地址首先置入栈顶,然后执行ret指令。
- 不要尝试使用jmp或call指令实现跳转,因为很难生成一条完整地带有目标地址的jmp或call指令。 ret指令实现跳转是一种最容易实现的方式。
- 获取机器指令所对应的二进制数据的方法请见指导书的第4部分《如何生成字节码》中的说明

任务三

在这次任务中,你需要注入少量代码,利用缓冲区溢出漏洞,实现程序控制流的重定向至touch3函数,并进入touch3函数的validate分支。touch3函数的实现如下:

```
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);
}
```

其中hexmatch函数实现如下:

```
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;
}
```

在touch3包含一个参数,输入一个字符串,通过hexmatch对字符串进行比对,满足条件则进入validate分支。

提示:

- 需要构造一个字符串数据作为参数传入hexmatch中,具体的字符串内容需参考hexmatch中的 sprintf函数。
- 字符串需要有串尾符'\0',即字节的值为0.

• 当hexmatch和strncmp函数被调用时,会有数据入栈。这会导致原getbuf所在的位置的内存数据被覆盖,因此需要仔细考虑注入的字符串的存储位置。一旦注入的字符串的数据被覆盖,攻击将失败。

4. 如何生成字节码

使用gcc和objdump反汇编工具可以实现将某一条指令转换为字节码。例如:

(1)编写一小段汇编程序,并存储至exapmle.s文件中,如下:

```
# Example of hand-generated assembly code
pushq $0xabcdef  # Push value onto stack
addq $17, % rax  # Add 17 to %rax
movl % eax, % edx  # Copy lower 32 bits to % edx
```

(2)使用gcc命令编译成.o文件,并使用objdump反编译。

```
> gcc -c example.s
> objdump -d example.o > example.d
```

(3) 在example.d文件中,则可以看到反编译后的字节码:

如上,指令 pushq 0xabcdef所对应的字节码为68efcdab00;指令add0x11,%rax 对应的字节码为48 83 c0 11。这些字节码就可以作为hex2raw的输入,实现对ctarget的代码注入。

5 作业提交要求

提交一个报告,在报告中给出攻击过程的详细描述和和攻击结果的运行时截图。并讨论每一个过程攻击时所应用的基本原理。