

Dreamhack Long Sleep Writeup

이름

prob

들어가면 prob라는 파일이 있다.

Offset(h)	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	Decoded text
00000000	7F	45	4C	46	02	01	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	.ELF.....
00000010	03	00	3E	00	01	00	00	00	40	11	00	00	00	00	00	00	..>.....@.....
00000020	40	00	00	00	00	00	00	00	40	31	00	00	00	00	00	00	@.....@1.....
00000030	00	00	00	00	40	00	38	00	0D	00	40	00	1D	00	1C	00@.8...@.....
00000040	06	00	00	00	04	00	00	00	40	00	00	00	00	00	00	00@.....

헥스 에디터로 확인한 후 Elf 파일로 확장자를 변경한다. 이후 ida에서 디컴파일한다.

문제 제목인 long sleep과 프로그램이 실행되다가 멈춘다는 문제 설명의 뉘앙스를 볼 때 프로그램 실행을 일정 시간 동안 멈추는 sleep함수와 관련된 문제인 듯 하다.

일단 main 함수로 가 보았다.

```
1  __int64 __fastcall main(int a1, char **a2, char **a3)
2  {
3      int i; // [rsp+Ch] [rbp-34h]
4      _BYTE v5[40]; // [rsp+10h] [rbp-30h] BYREF
5      unsigned __int64 v6; // [rsp+38h] [rbp-8h]
6
7      v6 = __readfsqword(0x28u);
8      puts("Wait! I'm generating flag!!");
9      sub_1411(v5, a2);
10     printf("Here's your flag: DH{");
11     for ( i = 0; i <= 31; ++i )
12         printf("%02x", (unsigned __int8)v5[i]);
13     puts("}");
14     return 0LL;
15 }
```

sub_1411(v5, a2)를 호출하여 v5에 플래그를 생성하는 부분에 주목했다. 일단 sub_1411 함수로 가 보았다.

```
__int64 __fastcall sub_1411(__int64 a1)
{
    size_t v1; // rax
    _BYTE v3[120]; // [rsp+20h] [rbp-80h] BYREF
    unsigned __int64 v4; // [rsp+98h] [rbp-8h]

    v4 = __readfsqword(0x28u);
    if ( qword_4030 != 1 )
        exit(0);
    sub_19F5(v3);
    v1 = strlen("I will evolve into SUPER FLAG!!!!");
    sub_1A73(v3, "I will evolve into SUPER FLAG!!!!", v1);
    sub_1B14(v3, a1);
    return 1LL;
}
```

strlen과 sub_1A73에서 "I will evolve into SUPER FLAG!!!!" 문자열을 이용해 v3 버퍼를 조작하는 부분이 눈에 보인다. 함수를 계속 따라가 보았다.

```
__int64 __fastcall sub_1A73(__int64 a1, __int64 a2, unsigned __int64 a3)
{
    __int64 result; // rax
    unsigned int i; // [rsp+2Ch] [rbp-4h]

    for ( i = 0; ; ++i )
    {
        result = i;
        if ( a3 <= i )
            break;
        *(_BYTE *)(a1 + (unsigned int)(*(__DWORD *)(a1 + 64))++) = *(_BYTE *)(a2 + i);
        if ( *(__DWORD *)(a1 + 64) == 64 )
        {
            sub_1552(a1, a1);
            *(__QWORD *)(a1 + 72) += 512LL;
            *(__DWORD *)(a1 + 64) = 0;
        }
    }
    return result;
}
```

sub_1A73 함수이다. 계속해서 함수를 따라갔다.

```
v17 = __readfsqword(0x28u);
v11 = 0;
v13 = 0;
while ( v11 <= 0xF )
{
    v16[v11++] = (*(unsigned __int8 *) (v13 + 2 + a2) << 8) | (*(unsigned __int8 *) (v13 + 3 + a2) << 0);
    v13 += 4;
}
while ( v11 <= 0x3F )
{
    v16[v11] = v16[v11 - 16]
        + (__ROL4__(v16[v11 - 15], 14) ^ __ROR4__(v16[v11 - 15], 7) ^ (v16[v11 - 14] << 1) ^ (v16[v11 - 14] >> 1)
        + v16[v11 - 7]
        + ((v16[v11 - 2] >> 10) ^ __ROL4__(v16[v11 - 2], 13) ^ __ROL4__(v16[v11 - 2], 13) ^ (v16[v11 - 2] << 1) ^ (v16[v11 - 2] >> 1)
        + qword_4030 )
        + sub_14D2();
    ++v11;
}
v3 = a1[20];
```

Sub_1552 함수이다. If문 안에 들어간 sub_14D2 함수를 따라갔다.

```

unsigned __int64 sub_14D2()
{
    signed __int64 v0; // rax
    struct timespec rntp; // [rsp+10h] [rbp-30h] BYREF
    timespec rntp; // [rsp+20h] [rbp-20h] BYREF
    unsigned __int64 v4; // [rsp+38h] [rbp-8h]

    v4 = __readfsqword(0x28u);
    ++qword_4038;
    qword_4038 *= 2LL;
    rntp.tv_sec = qword_4038;
    rntp.tv_nsec = 1LL;
    v0 = sys_nanosleep(&rntp, &rntp);
    return v4 - __readfsqword(0x28u);
}

```

sub_14D2 함수에서 문제와 관련이 있어 보이는 nanosleep 함수를 찾을 수 있었다.

이 nanosleep이 프로그램이 실행이 제대로 안되는 원인이므로 nanosleep을 실행시키는 sub_14D2 함수를 실행시키지 않게 해야 한다.

즉, 아까 위에서 확인한 sub_1552 함수의 sub_14D2가 들어간 if문이 조건에 걸리지 않게 해야 한다는 의미이다.

그러면 pwndbg에서 조건을 무효화하기 위해 qword_4030 값을 0으로 설정할 수 있을 것이다. 이 때는 `set *(unsigned __int64 *)0x404010 = 0`와 같은 명령어를 사용할 수 있다.

이 경우 if (qword_4030)는 항상 False가 되어 sub_14D2() 함수는 호출되지 않고, 프로그램이 정상적으로 실행 완료되어 플래그를 얻어낼 수 있게 된다.

플래그를 얻기 위한 계획은 모두 세워두었으나 prob.elf 파일을 리눅스로 옮겨 실행할 시 파일에 디버깅 심볼이 없어 pwndbg에서의 정상적인 실행이 불가능했다.

그래서 대신 풀이 시나리오를 작성했다.

1. pwndbg에서 prob 파일을 실행한다.
2. sub_1552 함수의 진입점에 브레이크포인트를 설정한다.
3. 프로그램을 실행하여 브레이크포인트에 도달한다.
4. sub_1552 함수 내부를 확인하여 if(qword_4030) 조건문이 있는 부분을 찾아야 한다. `disassemble sub_1552`이나 `context disasm`과 같은 명령어를 통해 어셈블리를 확인하고, qword_4030을 참조하는 부분을 찾아 해당 명령어 주소를 확인한다.

5. qword_4030 관련 명령어가 있는 주소에 도달하면 qword_4030의 값을 0으로 변경한다. 예를 들어, 주소가 0x4030인 경우 `set *(long long*)0x4030 = 0`과 같은 명령어를 사용할 수 있다.
6. x/gx (메모리 주소)과 같은 메모리 출력 명령을 활용하여 변경 사항을 확인한다.
7. `continue` 명령어로 프로그램을 계속 실행해 플래그를 얻어낸다.