# 汇编语言与逆向技术实验报告

## Lab6-RE Challenge #2

学号: 2112514 姓名: 辛浩然 专业: 信息安全、法学

### 一、 实验步骤

- 1. 通过 IDA Freeware 得到 ELF 文件的反汇编代码。
- 2. 使用 IDA 的反编译功能(F5)得到伪代码。
- 3. 对汇编代码和反编译伪代码的计算过程、条件判断、分支结构等信息进行分析, 逆向推出待解方程组。
- 4. 编写脚本实现暴力破解,解出方程组,得到参数"V9"、"V10"、"V11"、"V12"的正确取值,完成逆向分析挑战!

### 二、 反汇编代码

```
eax, [rbp+var_4C]
edi, eax
f
          .text:000000000000831
.text:000000000000834
.text:000000000000836
.text:000000000000838
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         eax, [rbp+var_4C]
edi, eax
f [rbp+var_28], rax
rax, [rbprvar_66]
rax, x, [rax]
rcx, [rbp+var_46]
edx, 10h
rsi, rcx
endtr
rdi, rax
strtol
[rbp+var_20], rax
rax, [rbp+var_60]
rax, 10h
rax, [rax]
rcx, [rbp+var_60]
rax, 10h
rsi, rcx
rdi, rax
strtol
[rbp+var_18], rax
rax, [rbp+var_60]
rax, 18h
rax, [rax]
rcx, [rbp+var_30]
edx, 10h
rsi, rcx
rax, [rax]
rcx, [rax]
rcx, [rax]
rax, rax
strtol
[rbp+var_28]
rax, [rax]
rax, [ra
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 mov
mov
call
mov
mov
add
mov
lea
mov
mov
call
mov
mov
call
mov
add
     mov
lea
mov
mov
call
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    mov
add
mov
lea
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    mov
mov
call
mov
mov
sub
mov
imul
sub
mov
mov
cmp
jz
lea
call
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      mov
call
; CODE XREF: main+1031j
rax, [rbp+var_28]
rax, [rbp+var_28]
rax, [rbp+var_18]
rcx, rax
dx, 1A4F22Bh
rax, rdx
rax, c
rax, c
rax, c
rcx, rax
rax, rcx
edx, 1169818Bh
rax, rdx
short loc_92C
rdi, aArgv2Nonnon; "argv2 nonnonol"
puts
edi, 1 ; status
_exit
; CODE XREF: main+14A1j
rax, [rbp+var_28]
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            mov
mov
shl
add
shl
add
sub
mov
cmp
jz
lea
call
mov
call
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   ; CODE XREF: main+14A1j
rax, [rbp+var_28]
rax, [rbp+var_10]
rdx, rax
rax
rax
rax
rax
rax
rdx
rdx, rax
rdx
rdx, rdx
rdx
rdx, rdx
rdx, rdx
rdx
short loc_969
rdi, aArgv3Nonono; "argv3 nononol"
_puts
_p
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         mov
sub
mov
imul
sub
mov
cmp
jz
lea
call
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              mov
call
                     rdx, [rbp+var_20]
rax, [rbp+var_18]
rax, [rbp+var_18]
rdx, rax
rax, [rbp+var_10]
rdx, rax
eax, [rbp+var_4C]
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            mov
add
mov
add
mov
cdqe
add
mov
cmp
jz
lea
call
mov
call
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         ndx, nax
nax, 13A31412F8Ch
ndx, nax
short loc_9As
ndi, aAngySumNonono; "argv sum nonono!"
_puts
edi, 1 ; status
_exit
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 ; CODE XREF: main+1C6fj rdi, aWellDoneDecode ; "well done!decode your argv!"
                                                                                                                                                                                                                                                                    lea
call
mov
mov
xor
jz
call
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         puts
eax, 0
rsi, [rbp+var_8]
rsi, fs:28h
short locret_9CD
__stack_chk_fail
                             ; CODE XREF: main+1FC↑j
```

## 三、 反编译代码

```
\inf_{f} \ \_\mathtt{cdecl\ main}(\mathtt{int\ argc},\ \mathtt{const\ char}\ \ ^{**}\mathtt{argv},\ \mathtt{const\ char}\ \ ^{**}\mathtt{envp})
        unsigned int v4; // [rsp+14h] [rbp-4ch] char *endptr; // [rsp+18h] [rbp-48h] BYREF char *v6; // [rsp+28h] [rbp-48h] BYREF char *v7; // [rsp+28h] [rbp-38h] BYREF char *v8; // [rsp+38h] [rbp-38h] BYREF int64 v9; // [rsp+48h] [rbp-28h] int64 v10; // [rsp+48h] [rbp-28h] int64 v11; // [rsp+48h] [rbp-18h] int64 v12; // [rsp+48h] [rbp-18h] int64 v12; // [rsp+58h] [rbp-18h] unsigned __int64 v13; // [rsp+58h] [rbp-8h]
           v13 = __readfsqword(0x28u);
if ( argc != 5 )
          {
  puts("argc nonono");
  exit(1);
        exit(1);

y4 = strtol(argy[4], &endptr, 16) - 25923;

y9 = f(v4);

y10 = strtol(argy[1], &v6, 16);

y11 = strtol(argy[2], &v7, 16);

y12 = strtol(argy[3], &v8, 16);

if ( v9 - v10 != 0x23370E1SICLL )

{
                     puts("argv1 nonono!");
exit(1);
             }
if ( v9 - v11 != 0x1B45F81A32LL )
                     puts("argv2 nonono!");
exit(1);
 if ( v9 - v12 != 0x244C071725LL )
                     puts("argv3 nonono!");
exit(1);
             } if ( (int)v4 + v12 + v11 + v10 != 0x13A31412F8CLL )
                     puts("argv sum nonono!");
exit(1);
           puts("well done!decode your argv!");
return 0;
00000951 main:35 (951)
                                                                                                                                                                                                                                                     1 __int64 __fastcall f(int a1)
2 {
   int i; // [rsp+1Ch] [rbp-14h]
                                                                                                                                                                                                                                                                        int i; // [rsp+1Ch] [rbp-14h]
__int64 v3; // [rsp+20h] [rbp-10h]
_QWORD *ptr; // [rsp+28h] [rbp-8h]
                                                                                                                                                                                                                           of the following person of the
```

### 

## 四、 逆向分析

```
; int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
                public main
main
                                         ; DATA XREF: _start+1Dîo
                 proc near
var_60
                = qword ptr -60h
var_54
                = dword ptr -54h
var 4C
                = dword ptr -4Ch
endptr
                = qword ptr -48h
                = qword ptr -40h
var_40
var_38
             = qword ptr -38h
var_30
                = qword ptr -30h
                = qword ptr -28h
var_28
var_20
var_18
                = qword ptr -20h
                = qword ptr -18h
var_10
                = qword ptr -10h
var_8
                 = qword ptr -8
; __unwind {
                 push
                         rbp
                 mov
                         rbp, rsp
                 sub
                         rsp, 60h
                 mov
                         [rbp+var_54], edi
                         [rbp+var_60], rsi
                 mov
                         rax, fs:28h
                 mov
                         [rbp+var_8], rax
                 mov
                 xor
                         eax, eax
                         [rbp+var_54], 5
                 cmp
                         short loc_804
                 jz
                 lea
                         rdi, s
                                         ; "argc nonono"
                 call
                         puts
                 mov
                         edi, 1
                                         : status
                 call
                         _exit
```

函数调用约定为 cdecl,从右向左传参,由 caller 清理堆栈。

```
push rbp
mov rbp, rsp
sub rsp, 60h
```

程序执行时,首先执行启动函数。当所有的初始化操作完成后,启动函数调用 main 函数。 执行 main 函数时,main 函数需要有自己的栈帧,进行下述操作: (1)保存旧的帧指针; (2) 创建新的帧指针,即直接把当前的栈顶地址作为当前函数的帧指针; (3) rsp 减小 96 个字 节,在栈中分配局部变量的空间。

对于 main 函数的参数: argc 表示传入 main 函数的参数个数;第二个参数 char\*\* argv,是字符串数组,用来存放指向的字符串参数的指针数组,每一个元素指向一个参数。各成员含义如下: argv[0]: 指向程序运行的全路径名; argv[1]: 指向执行程序名后的第一个字符串,表示真正传入的第一个参数; argv[2]: 指向执行程序名后的第二个字符串,表示传入的第二个参数······所以需要输入的 main 函数的参数个数应该是 argc-1个; envp 是系统的环境变量。

```
mov [rbp+var_54], edi
mov [rbp+var 60], rsi
```

随后,把参数保存到变量中。main 函数第一个参数是 argc,使用 edi 传递,存到 rbp-54的位置;第二个参数是 argv,即命令行输入的参数序列,为 char\*\*类型,存到 rbp-60的位置。

```
mov rax, fs:28h
mov [rbp+var_8], rax
xor eax, eax
```

程序使用了 canary 保护机制:从 fs 寄存器偏移为 0x28 的位置中取出 8 字节放入 rax 寄存器中,rax 会将其放在 rbp-8 的位置,最后将 rax 的值清零。程序接收输入后会进行检查,如果 canary 被覆盖就会执行 stack\_chk\_fail 函数,从而阻止程序继续运行,以防止程序被栈溢出攻击。

判断 argc 值是否为 5, 即命令行输入的参数数量是否为 4, 如果不相等,输出"argc nonono",程序结束。如果相等,跳转 804 地址处。这里说明:命令行输入的参数数量为 4!

```
loc 804:
                                           : CODE XREF: main+2211
                         rax, [rbp+var_60]
                 mov
                         rax, 20h ;
                 add
                         rax, [rax]
                 mov
                         rcx, [rbp+endptr]
                 lea
                                          ; base
                 mov
                         edx, 10h
                                          ; endptr
                         rsi, rcx
                 mov
                                          ; nptr
                         rdi, rax
                 mov
                 call
                         strtol
```

以 rbp 的值为地址并向上偏移 60h 字节,该位置的值,即 argv[0]的地址,赋值给 rax。该地址加 32,即 argv[0]的地址后偏移 32 字节,即 argv[3]的地址。将其指向的值赋值给 rax,即 argv[3]首字符的地址,类型为 char\*类型。

随后调用 **strtol** 函数。函数有三个参数: base、endptr 和 nptr. 其功能是**将输入的** 字符串根据给定的 base 转换为 base 进制的长整数,并将该长整数转换为十进制数返回。输入的字符串为 nptr,即为 argv[3]; base 值为 16.所以该步将输入的第四个字符串转为 16 进制长整数,返回的十进制数存至 eax 中。

```
mov edx, eax
mov eax, 6543h
sub edx, eax
mov eax, edx
mov [rbp+var_4C], eax
mov eax, [rbp+var_4C]
mov edi, eax
call f
```

将转换后的数**减去 6543h**,存到 rbp-4Ch 地址处。将转换后的数赋值给 edi,作为接下来调用函数的参数。**调用 f 函数**。

```
__int64 __fastcall f(int a1)
{
    int i; // [rsp+1Ch] [rbp-14h]
    __int64 v3; // [rsp+20h] [rbp-10h]
    _QWORD *ptr; // [rsp+28h] [rbp-8h]

    if ( a1 <= 1 || a1 > 200 )
        return 0LL;
    ptr = malloc(8LL * a1);
    *ptr = 1LL;
    ptr[1] = 1LL;
    v3 = 0LL;
    for ( i = 2; i < a1; ++i )
    {
        ptr[i] = ptr[i - 1] + ptr[i - 2];
        v3 = ptr[i];
    }
    free(ptr);
    return v3;
}</pre>
```

对函数 f 的反编译代码分析,其功能为通过对 f 函数分析,实则就是斐波那契数列求解。如果**参数 a1 小于等于 1 或者大于 200,返回 0**;其他情况下,**返回值是斐波那契数列**(从 1,1,2,3,5,8···开始)的第 a1 项。

```
[rbp+var_28], rax
mov
mov
        rax, [rbp+var_60]
add
        rax, 8
mov
        rax, [rax]
        rcx, [rbp+var_40]
lea
        edx, 10h
mov
                          ; base
mov
        rsi, rcx
                          ; endptr
        rdi, rax
mov
                          ; nptr
        _strtol
call
```

函数 f 调用结束后,将返回值存到 rbp-28h 地址处。随后,类似 argv[3]的处理方法,得到 argv[1],并作为参数调用 strtol 函数。将输入的第一个字符串转为 16 进制长整数。

```
[rbp+var_20], rax
mov
mov
        rax, [rbp+var_60]
        rax, 10h
add
        rax, [rax]
mov
lea
        rcx, [rbp+var_38]
mov
        edx, 10h
                         ; base
        rsi, rcx
                         ; endptr
mov
        rdi, rax
mov
                         ; nptr
        strtol
call
```

将返回的十进制数存到 rbp-20h 地址处。随后,得到 argv[2],并作为参数调用 strtol 函数。将输入的第二个字符串转为十六进制长整数。

```
mov
        [rbp+var 18], rax
mov
        rax, [rbp+var_60]
add
        rax, 18h
mov
        rax, [rax]
lea
        rcx, [rbp+var_30]
                         ; base
        edx, 10h
mov
        rsi, rcx
                          ; endptr
mov
        rdi, rax
mov
                          ; nptr
call
        strtol
```

将刚返回的数存到 rbp-18h 地址处。随后,得到 argv[3],并作为参数调用 strtol 函数。将输入的第三个字符串转为十六进制长整数。

```
[rbp+var_10], rax
mov
mov
        rax, [rbp+var_28]
        rax, [rbp+var_20]
sub
mov
        rdx, rax
mov
        eax, 1AAF22BBh
        rax, 152h
imul
sub
        rdx, rax
        rax, rdx
mov
        edx, 3D23A36h
mov
cmp
        rax, rdx
jz
        short loc_8E5
lea
        rdi, aArgv1Nonono; "argv1 nonono!"
call
        _puts
        edi, 1
mov
                         ; status
call
        exit
```

将返回的十进制数存到 rbp-10h 地址处。

对应反编译代码,rbp-28h 地址至 rbp-10h 地址,分别存放 v9、v10、v11、v12 的值,其中 v9 是 f(v4),即斐波那契数列第 v4 项。v4+25923、v10、v11、v12 分别为输入的第四、一、二、三字符串转为的长整数。

```
rax, [rbp+var_28]
mov
        rax, [rbp+var_20]
sub
mov
        rdx, rax
mov
        eax, 1AAF22BBh
imul
        rax, 152h
sub
        rdx, rax
mov
        rax, rdx
mov
        edx, 3D23A36h
cmp
        rax, rdx
        short loc_8E5
jz
        rdi, aArgv1Nonono; "argv1 nonono!"
lea
        _puts
call
mov
        edi, 1
                         ; status
call
        exit
```

继续分析反汇编代码:

取出 v9,减去 v10,存在 rdx 中。计算 1AAF22BBh×152h,结果为 233B3BDAE6h,存到 rax 中。v9 减去 v10 再减去 rax,与 3D23A36 比较,如果不相等,输出 argv1 nonono,程序结束。所以,v9 减去 v10 再减去 rax==3D23A36h,即 v9-v10==233F0E151Ch.

```
同理继续分析,可以得到另外三个方程:
```

```
v9-v11==1B45F81A32h
```

v9-v12==244C071725h

#### v9+v12+v11+v10==13A31412F8Ch

上述条件均满足情况下,输出正确提示,程序结束。

### 五、 脚本编写

```
综合上述分析,得到方程:
v9==f(v4);
v9==v10+0x233F0E151C;
v9==v11+0x1B45F81A32;
v9==v12+0x244C071725;
v4+v12+v11+v10==0x13A31412F8C.
```

后四个方程相加得到:

#### v4+3v9==0x233F0E151C+0x1B45F81A32+0x244C071725+0x13A31412F8C

```
又v9==f(v4)
```

二式联立则可求得 v4 和 v9, 继而求得 v10、v11、v12.

代码如下

```
def f(n):
   if n>200 or n<2:
       return 0
    a,b,i=1,1,2
    for i in range(2,n):
       a,b=b,a+b
    return b
sum = 0x233F0E151C + 0x1B45F81A32 + 0x244C071725 + 0x13A31412F8C
for v4 in range(0,200) :
   v9 = f(v4)
   if v4 + 3 * v9 == sum:
       break
v10 = v9 - 0x233F0E151C
v11 = v9 - 0x1B45F81A32
v12 = v9 - 0x244C071725
print (v9)
print (v10)
print (v11)
print (v12)
print (hex(v10))
```

```
print (hex(v11))
print (hex(v12))
print (hex(v4+25923))
```

### 输出截图:

```
main.py ×
    12
    13
         v10 = v9 - 0x233F0E151C
        v11 = v9 - 0x1B45F81A32
   15
        v12 = v9 - 0x244C071725
        print (v9)
   17
        print (v10)
   18
        print (v11)
        print (v12)
   19
    20
        print (hex(v10))
    21
        print (hex(v11))
    22
        print (hex(v12))
    23 print (hex(v4+25923))
Output Build Log
开始运行...
591286729879
474148725349
435392374130
0x666c61677b
0x6e65776265
0x655f686572
0x657d
运行结束。
```

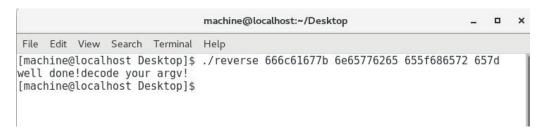
## 实验结果:

```
v9 为 591286729879;
v10 为 439904987003;
v11 为 474148725349;
v12 为 435392374130.
将 v10、v11、v12 转为 16 进制,并将 v4+25923 转为 16 进制,得到:
v10 为 0x666c61677b
v11 为 0x6e65776265
v12 为 0x655f686572
v4+25923 为 0x657d
```

将每位转为字符串: **666c61677b 6e65776265 655f686572 657d** 这是所输入字符串的一种代表性结果。

如果在每个字符串后接**以非法字符(非 0-9、非 A-F、非 a-f)开头**的任意字符串也是可以的。如:666c61677b<mark>t</mark>cccccc 6e65776265<mark>m</mark>12345 655f686572<mark>s</mark>ssss 657d<mark>t</mark>ptpt

## 六、 实验截图



## 七、 实验心得

结合反汇编代码与反编译代码,提高逆向分析的能力和熟练度;

在逆向分析中,对汇编语言的知识加以复习、提高;

在本次实验中,对课上讲的 C 语言程序逆向分析中函数识别的知识点理解更为深刻。