

从零开始：攻防世界_REVERSE_进阶区writeup

原创

qq_52842965 于 2021-09-26 21:44:39 发布 1122 收藏

分类专栏：[攻防世界](#) 文章标签：[c语言](#)

版权声明：本文为博主原创文章，遵循[CC 4.0 BY-SA](#) 版权协议，转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接：https://blog.csdn.net/qq_52842965/article/details/120497535

版权



[攻防世界](#) 专栏收录该内容

1 篇文章 0 订阅

订阅专栏

1、answer_to_everything

把提供的附件下载出来用 PE 打开



提示是linux的64位文件，也并无加壳，然后直接用ida64打开
打开后直接进入主函数，查看伪代码

函数名称	段	起始
_init_proc	.init	0000
sub_400480	.plt	0000
_puts	.plt	0000
_printf	.plt	0000
__libc_start_main	.plt	0000
__isoc99_scanf	.plt	0000
_gmon_start__	.plt.got	0000
_start	.text	0000
deregister_tm_clones	.text	0000
register_tm_clones	.text	0000
_do_global_dtors_aux	.text	0000
frame_dummy	.text	0000
not_the_flag	.text	0000
main	.text	0000
__libc_csu_init	.text	0000
__libc_csu_fini	.text	0000
_term_proc	.fini	0000
puts	extern	0000
printf	extern	0000
__libc_start_main	extern	0000
__isoc99_scanf	extern	0000

```
1 int __cdecl main(int argc, const char *
2 {
3     int v4; // [rsp+Ch] [rbp-4h]
4
5     printf("Gimme: ", argv, envp);
6     __isoc99_scanf("%d", &v4);
7     not_the_flag(v4);
8     return 0;
9 }
```

进入主函数中，主函数的结构简单，直接查看 not_the_flag 函数

```
int64 __fastcall not_the_flag(int a1)
{
    if ( a1 == '*' )
        puts("Cipher from Bill \nSubmit without any tags\n#kdudpeh");
    else
        puts("YOUSUCK");
    return 0LL;
}
```

其中有个 if 判断，输出的第一个内容表明 flag 没有任何特征

第二个内容，意思是你真差劲，即答案错误

我们注意到第一个文本后有一串特殊的字符串，可能为本题 flag

kdudpeh

对于这一串字符，开始认为是本题 flag，直接输入进去，错误，我们想起本题的题目描述

sha1 得到了一个神秘的二进制文件。寻找文件中的 flag，解锁宇宙的秘密。注意：将得到的 flag 变为 flag{XXX} 形式提交。

注意中提示需要把得到的 flag 进行转变，猜测可能是需要进行某种加密，代码中并无进行何种加密的提示

题目描述中说到 sha1 这可能是种加密方式 百度后发现确实是一种加密方式，

采取在线加密后得到 80ee2a3fe31da904c596d993f7f1de4827c1450a

根据题目要求得到 flag 为

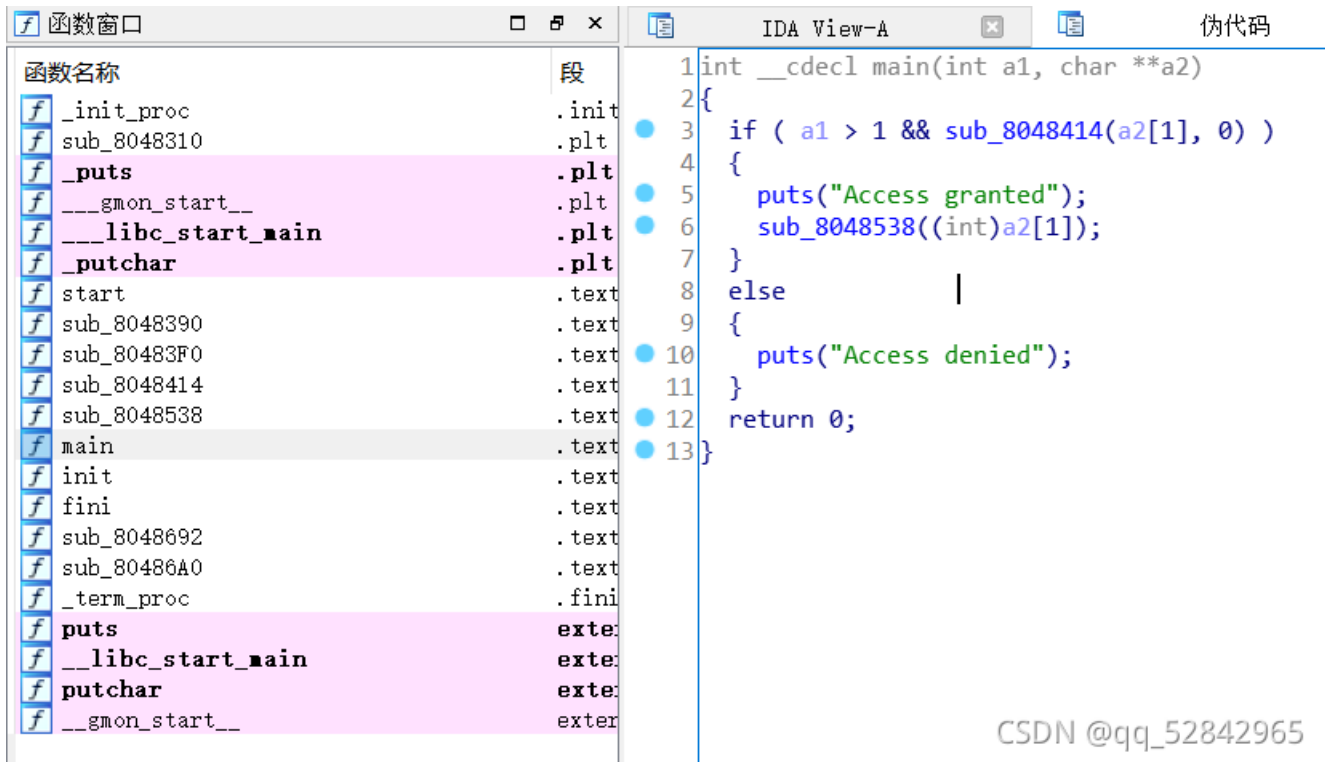
flag{80ee2a3fe31da904c596d993f7f1de4827c1450a}

2、elrond32

先把提供的附件用PE打开，查看基本信息



为linux的32位ELF文件，直接ida32打开,查看主函数伪代码



CSDN @qq_52842965

基本函数只有sub_8048414和sub_8048538，以及if判断语句，若成立输出字样为准许进入并执行函数，此时对题中唯一的两个函数进行分析

sub_8048538跟进查看代码

```
int __cdecl sub_8048538(int a1)
{
    int v2[33]; // [esp+18h] [ebp-A0h]
    int i; // [esp+9Ch] [ebp-1Ch]

    qmemcpy(v2, &unk_8048760, sizeof(v2));
    for ( i = 0; i <= 32; ++i )
        putchar(v2[i] ^ *(char *)(a1 + i % 8));
    return putchar(10);
}
```

代码中第一个函数qmemcpy作用简单来说就是把unk_8048760中的字符复制到v2中，

接着通过一个for循环把v2中的值以及a1由的相关数据进行异或运算后转换为字符输出 猜测输出的字符为flag 我们此时跟进

然后通过 IDA 的搜索功能找到 v2 的值以及 v2 的初始数据地址并生成并后转换为字节数组，稍微调整后的字节数组，我们此时通过 unk_8048760 去查找 v2 的内容

```
.rodata:08048748 unk_8048760 db 0Fh
.rodata:08048761 db 0
.rodata:08048762 db 0
.rodata:08048763 db 0
.rodata:08048764 db 1Fh
.rodata:08048765 db 0
.rodata:08048766 db 0
.rodata:08048767 db 0
.rodata:08048768 db 4
.rodata:08048769 db 0
.rodata:0804876A db 0
.rodata:0804876B db 0
.rodata:0804876C db 9
.rodata:0804876D db 0
.rodata:0804876E db 0
.rodata:0804876F db 0
.rodata:08048770 db 1Ch
.rodata:08048771 db 0
.rodata:08048772 db 0
.rodata:08048773 db 0
.rodata:08048774 db 12h
.rodata:08048775 db 0
.rodata:08048776 db 0
.rodata:08048777 db 0
.rodata:08048778 db 42h ; B
.rodata:08048779 db 0
.rodata:0804877A db 0
.rodata:0804877B db 0
.rodata:0804877C db 9
.rodata:0804877D db 0
.rodata:0804877E db 0
.rodata:0804877F db 0
.rodata:08048780 db 0Eh
```

这是提取数据得到 v2 的数组

导出数据

导出为

- hex 字符串(未空格)
- hex 字符串(间隔)
- 字符串文字
- C无符号字符数组(十六进制)
- C无符号字符数组(十进制)
- C变量初始化
- 原始字节

保存数据到剪贴板

预览

```
{
  15, 0, 0, 0, 31, 0, 0, 0, 4, 0,
  0, 0, 9, 0, 0, 0, 28, 0, 0, 0,
  18, 0, 0, 0, 66, 0, 0, 0, 9, 0,
  0, 0, 12, 0, 0, 0, 68, 0, 0, 0,
  13, 0, 0, 0, 7, 0, 0, 0, 9, 0,
  0, 0, 6, 0, 0, 0, 45, 0, 0, 0,
  55, 0, 0, 0, 89, 0, 0, 0, 30, 0,
  0, 0, 0, 0, 0, 0, 89, 0, 0, 0,
  15, 0, 0, 0, 8, 0, 0, 0, 28, 0,
  0, 0, 35, 0, 0, 0, 54, 0, 0, 0,
}
```

行:1 列:1

```
.rodata:080487E3          db      0
.rodata:080487E4 ; char s[]
.rodata:080487E4 s          db      'Access g
.rodata:080487F3 ; char aAccessDenied[]
.rodata:080487F3 aAccessDenied db      'Access d
```



这时得到v2的值，只要再得到a1的值，就可以得到flag

我们根据sub_8048538函数的参数知道 a1 来自于传入的参数 (int)a2[1]，a2[1]又是sub_8048414函数的参数根进去分析这个函数，传入的参数a2=0，还有一个数组a1

```

signed int __cdecl sub_8048414(_BYTE *a1, int a2)
{
    signed int result; // eax

    switch ( a2 )
    {
        case 0:
            if ( *a1 == 105 )
                goto LABEL_19;
            result = 0;
            break;
        case 1:
            if ( *a1 == 101 )
                goto LABEL_19;
            result = 0;
            break;
        case 3:
            if ( *a1 == 110 )
                goto LABEL_19;
            result = 0;
            break;
        case 4:
            if ( *a1 == 100 )
                goto LABEL_19;
            result = 0;
            break;
        case 5:
            if ( *a1 == 97 )
                goto LABEL_19;
            result = 0;
            break;
        case 6:
            if ( *a1 == 103 )
                goto LABEL_19;
            result = 0;
            break;
        case 7:
            if ( *a1 == 115 )
                goto LABEL_19;
            result = 0;
            break;
        case 9:
            if ( *a1 == 114 )
                goto LABEL_19;
        LABEL_19:
            result = sub_8048414(a1 + 1, 7 * (a2 + 1) % 11);
            else
                result = 0;
            break;
        default:
            result = 1;
            break;
    }
    return result;
}

```

函数中是一个switch选择，其中加入了简单的递归

```
result = sub_8048414(a1 + 1, 7 * (a2 + 1) % 11);
```

我们分析一下switch语句，这个语句是以a2的值为参考，其中case有01345679和default组成，我们判断a2可能有8个值，并且与a1的值对应，只要得到a2的值，就可以知道a1的值，根据a2的递归运算，得到a2的值

```
#include<stdio.h>
int main()
{
    int a2=0;
    while(1)
    {
        printf("%d",a2);
        a2=7*(a2+1)%11;
        if(a2==2 || a2==8)
        {
            break;
        }
    }
    return 0;
}
```

a2的值依次为07136594，则a1数组可以手动比对出来，然后得到数组a1的值，就可以得到flag

```
int a1[]={105,115,101,110,103,97,114,100};
```

编写脚本输出flag

```
key=[105,115,101,110,103,97,114,100]
v2=[0x0F,0x1F,0x04,0x09,0x1C,0x12,0x42,0x09,0x0C,0x44,0x0D,0x07,0x09,0x06,0x2D,0x37,0x59,0x1E,0x00,0x59,0x0F,0x08,0x1C,0x23,0x36,0x07,0x55,0x02,0x0C,0x08,0x41,0x0A,0x14]
a=''
for i in range(33):
    a+=chr(v2[i]^key[(i%8)])
print(a)
```

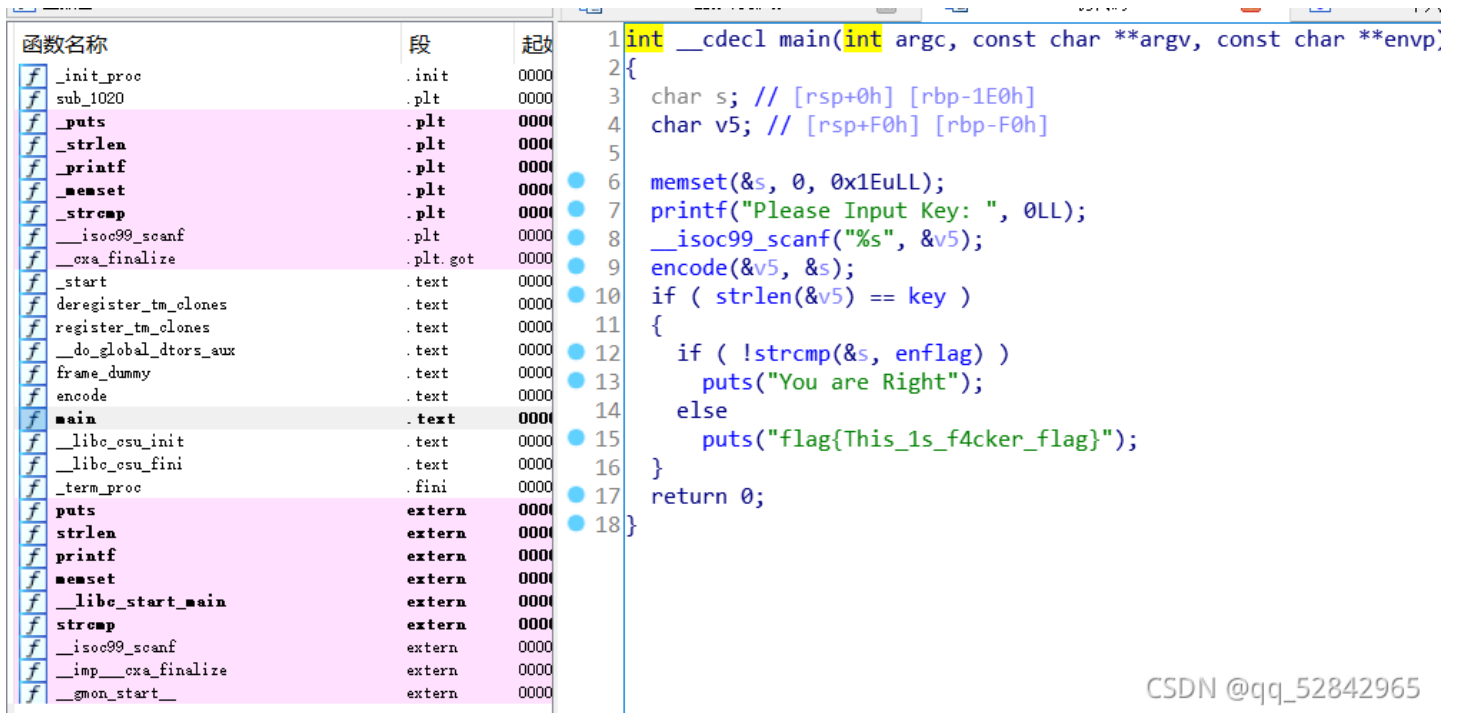
得到flag为flag{s0me7hing_S0me7hinG_t0lki3n}

3、666

这是按照习惯性的用PE打开下载出来的附件



提示为 linux 64位的无加壳文件，直接用ida64打开
进入后直接查看主函数的伪代码



我们对主函数代码进行分析

```
memset(&s, 0, 0x1EuLL);
printf("Please Input Key: ", 0LL);
__isoc99_scanf("%s", &v5);
encode(&v5, &s);
if ( strlen(&v5) == key )
{
    if ( !strcmp(&s, enflag) )
        puts("You are Right");
    else
        puts("flag{This_1s_f4cker_flag}");
}
```


从第三行看起，输入字符串给 v5，下一行 encode加密 将得到的结果保存在 s
接着是 if 条件判断 v5的长度是否等于 key，这时我们并不知道 key 的具体值，我们跟踪 key 查看 key 值为十六进制12h，即十进制18

```
key          public key
            dd 12h
```

此时得知我们输入的v5的长度为18

接着查看下一个if判断

```
if ( !strcmp(&s, enflag) )
    puts("You are Right");
else
    puts("flag{This_1s_f4cker_flag}");
```

如果加密后的 s 和 enflag 相等，则证明输入的v5正确，即为正确的flag

跟进enflag查看其内容

```
enflag      db 'izwhroz"wv.K".Ni',0
```

值为 izwhroz"wv.K".Ni 这一列字符串，我们现在已经得到加密后的结果，只要根据加密方式，编写脚本就可以得到flag
此时跟进encode，查看加密方式

```
int __fastcall encode(const char *a1, __int64 a2)
{
    char v3[32]; // [rsp+10h] [rbp-70h]
    char v4[32]; // [rsp+30h] [rbp-50h]
    char v5[40]; // [rsp+50h] [rbp-30h]
    int v6; // [rsp+78h] [rbp-8h]
    int i; // [rsp+7Ch] [rbp-4h]

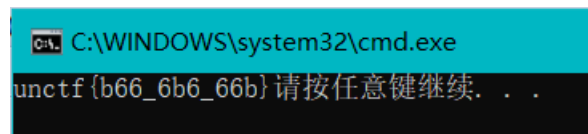
    i = 0;
    v6 = 0;
    if ( strlen(a1) != key )
        return puts("Your Length is Wrong");
    for ( i = 0; i < key; i += 3 )
    {
        v5[i] = key ^ (a1[i] + 6);
        v4[i + 1] = (a1[i + 1] - 6) ^ key;
        v3[i + 2] = a1[i + 2] ^ 6 ^ key;
        *(_BYTE *)(a2 + i) = v5[i];
        *(_BYTE *)(a2 + i + 1LL) = v4[i + 1];
        *(_BYTE *)(a2 + i + 2LL) = v3[i + 2];
    }
    return a2;
}
```

具体分析后发现v3,v4,v5 实际为函数中新创建的中间数组，具体加密方式为 for 循环中的代码

分析后实际是对a1中的每个数字进行异或运算和加减后得到加密后的字符再填入a2中，我们直接根据代码编写脚本
根据函数传参，a1就是s，a2就是enflag，将enflag转换为十六进制写入数组

```
#include<stdio.h>
int main()
{
    int a2[18]={0x69 ,0x7A ,0x77, 0x68, 0x72 ,0x6F, 0x7A, 0x22, 0x22 ,0x77 ,0x22,0x76 ,0x2E ,0x4B ,0x22, 0x2E ,0x4E
    ,0x69 };
    for(int i=0;i<18;i+=3)
    {
        a2[i]=(a2[i]^18)-6;
        a2[i+1]=(a2[i+1]^18)+6;
        a2[i+2]=(a2[i+2]^18^6);
    }
    for(int i=0;i<18;i++)
    {
        printf("%c",a2[i]);
    }
    return 0;
}
```

得到flag为



```
C:\WINDOWS\system32\cmd.exe
unctf{b66_6b6_66b} 请按任意键继续. . .
```

unctf{b66_6b6_66b}