

# Writeup(2020.7.8-2020.7.14)

原创

[BIAUTUMN](#) 于 2020-07-10 10:27:19 发布 379 收藏 1

文章标签: [信息安全](#) [debug](#)

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/BIAUTUMN/article/details/107243941>

版权

## buuctf新年礼物

查壳, 除壳, ida打开

直接找到main函数

观察字符串

flag{HappyNewYear!}

## buuctf[BJDCTF 2nd]8086

先查壳, 发现没壳, 拉进IDA。

```
assume ss:dseg, ds:nothing

; Attributes: noreturn

public start
start proc near
mov     ax, seg dseg
mov     ds, ax
assume ds:dseg
call   sub_10030
start endp
```

Start 函数中调用了sub\_10030函数, 进去查看

发现sub\_10030函数是个死循环，不断跳转到自身。

```
; Segment type: Pure code
seg001 segment byte public 'CODE' use16
assume cs:seg001
assume es:nothing, ss:nothing, ds:dseg, fs:nothing, gs:nothing

; Attributes: noreturn

sub_10030 proc near
jmp     short sub_10030
sub_10030 endp
```

<http://z/bjpcpscscnecw/PjA18752M7>

直接查看汇编，这是一个由8086汇编写成的程序。第一段数据段是将这串字符串写入物理地址，并取名aUDuTZWjQGjzZWz。

```
dseg:0000 ; =====
dseg:0000
dseg:0000 ; Segment type: Pure data
dseg:0000 dseg          segment para stack 'DATA' use16
dseg:0000          assume cs:dseg
dseg:0000 aUDuTZWjQGjzZWz db ']U[du~|t@{z@wj.}.~q@gjz{z@wzqW~/b;',0
dseg:0023          align 10h
dseg:0023 dseg          ends
dseg:0023
seg001:0000 ; =====
```

<http://z/bjpcpscscnecw/PjA18752M7>

接下来则是代码段，就是刚才的死循环段。但是后面还有一串数据，估计就是真正的代码。选中，按C，选force，强制转换成汇编。

```
-----
seg001:0000 ; =====
seg001:0000
seg001:0000 ; Segment type: Pure code
seg001:0000 seg001      segment byte public 'CODE' use16
seg001:0000                assume cs:seg001
seg001:0000                assume es:nothing, ss:nothing, ds:dseg, fs:nothing, gs:nothing
seg001:0000
seg001:0000 ; ===== S U B R O U T I N E =====
seg001:0000
seg001:0000 ; Attributes: noreturn
seg001:0000
seg001:0000 sub_10030      proc near                ; CODE XREF: sub_10030↓j
seg001:0000                                ; start+5↓p
seg001:0000 jmp          short sub_10030
seg001:0000 sub_10030      endp
seg001:0000 ; -----
seg001:0002                db 0B9h, 22h, 0, 8Dh, 1Eh, 2 dup(0), 8Bh, 0F9h, 4Fh, 80h
seg001:0002                db 31h, 1Fh, 0E2h, 0F8h, 8Dh, 16h, 2 dup(0), 0B4h, 9, 0CDh
seg001:0002                db 21h, 0C3h
seg001:001A                assume ss:dseg, ds:nothing
seg001:001A ; ===== S U B R O U T I N E ===== https://blog.csdn.net/BJDjack\_de\_hu1b1an\_xuede\_henHa0
```

这里是循环0x22次。字符串和0x1f抑或，抑或的结果就是flag了。

```
a = ' ]U[du~|t@{z@wj.}.~q@gjz{z@wzqW~/b'
flag = ''
for i in a:
    flag += chr(ord(i)^0x1F)
print(flag)
```

BJD{jack\_de\_hu1b1an\_xuede\_henHa0}

此部分借鉴自[https://blog.csdn.net/qq\\_44625297/article/details/105158182](https://blog.csdn.net/qq_44625297/article/details/105158182)

## buuctf xor

直接ida打开

查看main函数及其伪代码

```

1 int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
2 {
3     char *v3; // rsi
4     int result; // eax
5     signed int i; // [rsp+2Ch] [rbp-124h]
6     char v6[264]; // [rsp+40h] [rbp-110h]
7     __int64 v7; // [rsp+148h] [rbp-8h]
8
9     memset(v6, 0, 0x100uLL);
10    v3 = (char *)256;
11    printf("Input your flag:\n", 0LL);
12    get_line(v6, 256LL);
13    if ( strlen(v6) != 33 )
14        goto LABEL_12;
15    for ( i = 1; i < 33; ++i )
16        v6[i] ^= v6[i - 1];
17    v3 = global;
18    if ( !strncmp(v6, global, 0x21uLL) )
19        printf("Success", v3);
20    else
21 LABEL_12:
22        printf("Failed", v3);
23    result = __stack_chk_guard;
24    if ( __stack_chk_guard == v7 )
25        result = 0;
26    return result;
27 }

```

分析可知，flag长度为33位（15,16的循环语句）  
 并且我们可以得到语句的处理方式，将global反向处理即可  
 脚本

```

str1 = ['f', 0x0A, 'k', 0x0C, 'w', '&', '0', '.', '@', 0x11, 'x', 0x0D, 'Z', ';', 'U', 0x11, 'p', 0x19, 'F', 0x1
F, 'v',
        "'", 'M', '#', 'D', 0x0E, 'g', 6, 'h', 0x0F, 'G', '2', '0']

x = 'f'

for i in range(1, len(str1)):
    if (isinstance(str1[i], str)):
        if (isinstance(str1[i - 1], str)):
            x += chr(ord(str1[i]) ^ ord(str1[i - 1]))
        else:
            x += chr(ord(str1[i]) ^ str1[i - 1])
    else:
        x += chr(str1[i] ^ ord(str1[i - 1]))

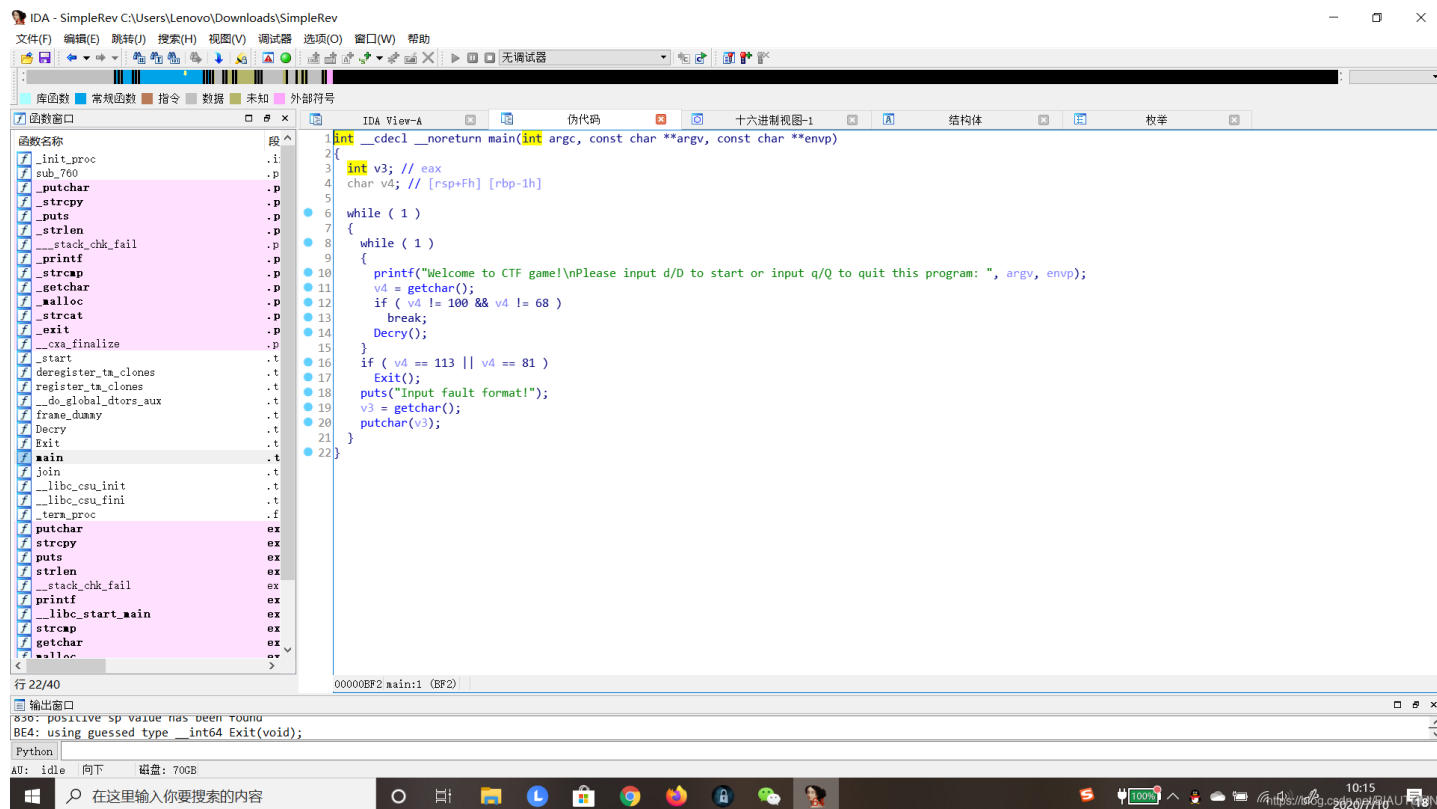
print(x)

```

（脚本借鉴自<https://www.cnblogs.com/Mayfly-nymph/p/11461575.html>）  
 flag{QianQiuWanDai\_YiTongJiangHu}

buuctfSimpleRev

文件直接ida, 32位不行就64位  
打开找到main函数, f5查看伪代码



发现Decry () 应该是判断函数

打开继续查看

诶, 不会了

开始百度

<http://shangdixinxi.com/detail-1448227.html>

## buuctf内涵的软件

查壳, 无壳, ida打开

妈的这出题人是智障

真的内涵

一看就看出来了

```

int __cdecl main_0()
{
    int result; // eax
    char v1; // [esp+4Ch] [ebp-Ch]
    const char *v2; // [esp+50h] [ebp-8h]
    int v3; // [esp+54h] [ebp-4h]

    v3 = 5;
    v2 = "DBAPP{49d3c93df25caad81232130f3d2ebfad}";
    while ( v3 >= 0 )
    {
        printf(aD, v3);
        sub_40100A();
        --v3;
    }
    printf(
        "\n"
        "\n"
        "\n"
        "这里本来应该是答案的,但是粗心的程序员忘记把变量写进来了,你要不逆向试试看:(Y/N)\n");
    v1 = 1;
    scanf("%c", &v1);
    if ( v1 == 89 )
    {
        printf(a0dIda);
        result = sub_40100A();
    }
    else
    {
        if ( v1 == 78 )
            printf(asc_425034);
        else
            printf("输入错误,没有提示.");
        result = sub_40100A();
    }
    return result;
}

```

flag就是花括号包的部分

flag{49d3c93df25caad81232130f3d2ebfad}

(持续更新...)