

buuctf——（ACTF新生赛2020）usualCrypt

原创

re3sry 于 2021-06-01 19:28:21 发布 115 收藏

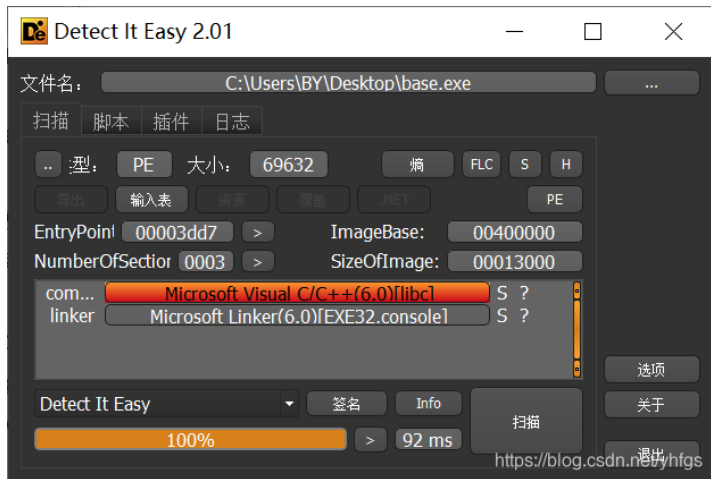
版权声明：本文为博主原创文章，遵循 [CC 4.0 BY-SA](https://creativecommons.org/licenses/by-sa/4.0/) 版权协议，转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接：<https://blog.csdn.net/yhfgs/article/details/117449856>

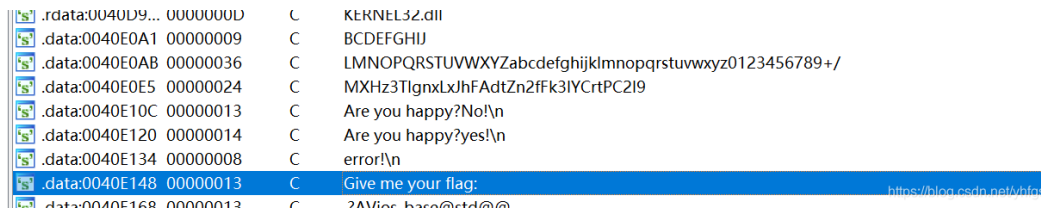
版权

1. 查壳。

无壳，32位。



2. 丢到IDA中，查看字符串。



找到flag字样，（在Are you happy?No!上面还看到ABCD。。。789+/猜测可能有base64加密。）

找到主函数。反编译。

```

printf((int)&unk_40E140);
scanf("%s", v8);
v5[0] = 0;
v5[1] = 0;
v5[2] = 0;
v6 = 0;
v7 = 0;
sub_401080(v8, strlen(v8), v5); // base64 (换表)
v3 = 0;
while ( *((_BYTE *)v5 + v3) == byte_40E0E4[v3] )
{
    if ( ++v3 > strlen((const char *)v5) )
        goto LABEL_6;
}
printf((int)aError);
LABEL_6:
if ( v3 - 1 == strlen(byte_40E0E4) )
    result = printf((int)aAreYouHappyYes);
else
    result = printf((int)aAreYouHappyNo);
return result;
}

```

<https://blog.csdn.net/yhfgs>

3. 分析代码。发现关键在sub_401080（加密过程），最后比较（给出了加密后的字符串：
zMXHz3TlgxLxJhFAdtZn2fFk3lYCrPC2l9）

进入sub_401080分析。

```

6 v3 = 0;
7 v4 = 0;
8 sub_401000();
9 v5 = a2 % 3;
0 v6 = a1;
1 v7 = a2 - a2 % 3;
2 v15 = a2 % 3;
3 if ( v7 > 0 )
4 {
5     do
6     {
7         LOBYTE(v5) = *((_BYTE *)v5 + v3);
8         v3 += 3;
9         v8 = v4 + 1;
0         *((_BYTE *)v8 + a3 - 1) = byte_40E0A0[(v5 >> 2) & 0x3F];
1         *((_BYTE *)v8 + a3 - 1) = byte_40E0A0[16 * *((_BYTE *)v8 + a3 - 3) & 3
2             + (((int)*(unsigned __int8 *)v8 + a3 - 2) >> 4) & 0xF];
3         *((_BYTE *)v8 + a3 - 1) = byte_40E0A0[4 * *((_BYTE *)v8 + a3 - 2) & 0xF
4             + (((int)*(unsigned __int8 *)v8 + a3 - 1) >> 6) & 3];
5         v5 = *((_BYTE *)v8 + a3 - 1) & 0x3F;
6         v4 = v8 + 1;
7         *((_BYTE *)v8 + a3 - 1) = byte_40E0A0[v5];
8     }
9     while ( v3 < v7 );
}
{
    v11 = v4 + 1;
    *((_BYTE *)v11 + a3 - 1) = byte_40E0A0[(((int)*(unsigned __int8 *)v11 + a3 - 1) >> 2) & 0x3F];
    v12 = *((_BYTE *)v11 + a3 - 1);
    LOBYTE(v6) = v12;
    v10 = v11 + 1;
    *((_BYTE *)v10 + a3 - 1) = byte_40E0A0[16 * *((_BYTE *)v10 + a3 - 1) & 3 + ((v6 >> 4) & 0xF)];
    *((_BYTE *)v10 + a3) = byte_40E0A0[4 * (v6 & 0xF)];
    goto LABEL_8;
}
LABEL_9:
*((_BYTE *)v4 + a3) = 0;
return sub_401030(a3);
}

```

<https://blog.csdn.net/yhfgs>

发现大体是base64加密。but，在前有个sub_401000函数，在最后还有sub_401030函数。

分别进入。

sub_401000:发现是对base64的表进行的变换（即换表，很简单）。

```
1 int sub_401000()  
2 {  
3     int result; // eax  
4     char v1; // cl  
5  
6     for ( result = 6; result < 15; ++result )  
7     {  
8         v1 = byte_40E0AA[result];  
9         byte_40E0AA[result] = byte_40E0A0[result];  
0         byte_40E0A0[result] = v1;  
1     }  
2     return result;  
3 }
```

<https://blog.csdn.net/yhfgs>

sub_401030:是对bsae64换表加密后字符串的又一层简单算法

（大写字母转小写，小写转大写，数字不变）。

```
v1 = 0i64;  
if ( strlen(a1) )  
{  
    do  
    {  
        v2 = a1[HIDWORD(v1)];  
        if ( v2 < 97 || v2 > 122 )  
        {  
            if ( v2 < 65 || v2 > 90 )  
                goto LABEL_9;  
            LOBYTE(v1) = v2 + 32;  
        }  
        else  
        {  
            LOBYTE(v1) = v2 - 32;  
        }  
        a1[HIDWORD(v1)] = v1;  
LABEL_9:  
        LODWORD(v1) = 0;  
        ++HIDWORD(v1);  
    }  
    while ( HIDWORD(v1) < strlen(a1) );  
}  
return v1;
```

<https://blog.csdn.net/yhfgs>

4.写脚本。

```
import base64
import string

#换表
a='ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz0123456789+/'
al=list(a)
for i in range(6,15):
    x=al[10+i]
    al[10+i]=al[i]
    al[i]=x
string1="".join(al) #新表
print(string1)

#字符串转化
s="zMXHz3TIgnxLxJhFAdtZn2fFk31YCrtPC219"
str1=''
for i in s:
    if 'a'<=i<='z':
        str1+=chr(ord(i)-32)
    elif 'A'<=i<='Z':
        str1+=chr(ord(i)+32)
    else:
        str1+=i
print(str1)

#base64换表解密

string2="ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz0123456789+/" #旧
flag=""
flag += str(base64.b64decode(str1.translate(str.maketrans(string1,string2))))
print(flag)
```

<https://blog.csdn.net/yhfigs>

5.get flag

```
flag{bAse64_h2s_a_Surprise}
```