## **HGAME Week4 WriteUp**

## RE

## virtual\_waifu

拿到题目 首先还是一样拖入IDA看一下

```
printf("Input your flag: \n");
inputString 1 = 0i64;
v168 = 0i64;
scanf_s("%s", &inputString_1, 32);
v169 = 0x3040500;
v170 = 0x50E050F;
v171 = 0x103020C;
v172 = 0x1050608;
v173 = 0xA050809;
v174 = 0x7080103;
v175 = 0x2080501;
v176 = 0xD0B0501;
inputString = &inputString_1;
v6 = 0;
v7 = 0x16;
v8 = 0x17;
v9 = 0xCC;
v10 = 1;
v11 = 0xFFFFFFE7;
v12 = 0x16;
v13 = 0x17;
v14 = 0xCC;
v15 = 1;
v16 = 0xFFFFFFE7;
v17 = 0x16;
v18 = 0x17;
v19 = 0xCC;
v20 = 1;
v21 = 0xFFFFFFE7;
v22 = 0x16;
v23 = 23;
v24 = 204;
v25 = 1;
v26 = -25;
v27 = 22;
v28 = 23;
```

```
V143 = 23;

V144 = 284;

V145 = 1;

V146 = -25;

V147 = 22;

V148 = 23;

V159 = 1;

V151 = -25;

V152 = 22;

V153 = 23;

V154 = 284;

V155 = 1;

V157 = 22;

V157 = 22;

V158 = 23;

V159 = 284;

V160 = 1;

V160 = 1;

V161 = -25;

V162 = 22;

V163 = 23;

V159 = 284;

V160 = 20;

V160 = 20;

V160 = -25;

V160 = -25;

V161 = -25;

V162 = 22;

V163 = 23;

V164 = 284;

V165 = 1;

V166 = -25;

V167 = 24 )

V168 = -26;

V169 = -26;

V169
```

除去中间的重复数据整个代码逻辑差不多就是这样看起来也像一道经典的Crackme最后只是一个比较这里可以注意到传入(伪)加密函数的参数 &v169

```
int v41; // [esp+20h] [ebp-8h]
choice = goodString;
_inputString = inputString;
v3 = malloc(0xCu);
if (!v3)
sub_401000("Create Stack Malloc Fail CODE 1");
v4 = malloc(0x100u);
v3[2] = v4;
if (!v4)
sub_401000("Create Stack Malloc Fail CODE 2");
v5 = \overline{0};
*v3 = 64;
v6 = 0;
v3[1] = 0;
v41 = 0;
v38 = 0;
                                                              1
v40 = 0;
while ( choice )
  v7 = *(choice++ + 1);
  switch ( v7 )
     case 1:
       *(v3[2] + 4 * ++v3[1]) = v5;
                                                          // A[++num] = v5
       break;
                                                           // v5 = v41 = A[num--]
     case 2:
       v8 = v3[1];

v5 = *(v3[2] + 4 * v8);

v41 = *(v3[2] + 4 * v8);

v3[1] = v8 - 1;
       break;
     case 3:
                                                           // \text{ num++,A[num]} = v38
       *(v3[2] + 4 * ++v3[1]) = v38;
        goto LABEL_22;
     case 4:
                                                           // v38 = A[num--]
```

00000BB0 sub\_4017B0:55 (4017B0)

```
break;
                                                                         // 指向一段数据
         case 5:
           v10 = v3[2];
v11 = *_inputString;
           ++v3[1];
           ++_inputString;
*(v10 + 4 * v3[1]) = v11;
            goto LABEL_22;
         case 6:
                                                                         // 取一位字符
           v29 = v3[1];
           v30 = v3[2];
v31 = *(v30 + 4 * v29--);
           v3[1] = v29++;
v32 = *v31;
           v3[1] = v29;
*(v30 + 4 * v29) = v32;
           goto LABEL_22;
                                                                        // 将改变后的值带回
         case 7:
           v33 = v3[1];
            v34 = v3[2];
           v35 = *(v34 + 4 * v33);
v3[1] = v33 - 1;
v36 = *(v34 + 4 * (v33 - 1));
           v3[1] = v33 - 2;
            *v35 = v36;
            goto LABEL_21;
                                                                        // num--,A[num] += A[num + 1]
         case 8:
           v12 = v3[1];
           v13 = v3[2];
           v14 = *(v13 + 4 * v12--);
           v3[1] = v12;
*(v13 + 4 * v12) += v14;
                                                                                                                                               1
           goto LABEL_11;
                                                                         // num--,A[num] -= A[num + 1]
         case 9:
           v15 = v3[1];
            v16 = v3[2];
                                                          // num--,A[num] -= A[num + 1]
       case 9:
         v16 = v3[1];
v16 = v3[2];
v17 = *(v16 + 4 * v15--);
v3[1] = v15;
*(v16 + 4 * v15) -= v17;
LABEL_11:
         1:

v40 = *(v3[2] + 4 * v3[1]) == 0;

goto LABEL_21;
                                                          // v40 = 0/1
      goto LABEL_21;

case 0xA:

v18 = v3[1];

v19 = v3[2];

v20 = *(v19 + 4 * v18--);

v3[1] = v18;

*(v19 + 4 * v18) ^= v20;

goto LABEL_22;

case 0x8;
                                                          // num--,A[num] ^= A[num + 1]
      goto LABEL_22;

case 0xB:

v21 = v3[1];

v22 = *(v3[2] + 4 * v21);

v3[1] = v21 - 1;

choice += v22;
                                                          // choice += A[num--]
         goto LABEL_22;
      // v6 == 0?,choice += A[num]
         goto LABEL_22;
       case 0xD:
free(v3[2]);
free(v3);
                                                          // free
         return 1;
      return 1;

case 0xE:

v28 = (v3[2] + 4 * v3[1]);

v40 = *(v28 - 1) == *v28;
                                                          // v40 = 0/1
00000BB0 sub 4017B0:144 (4017B0)
```

```
v3[1] = v21 - 1;
       choice += v22:
       goto LABEL_22;
     case 0xC:
                                             // v6 == 0?,choice += A[num]
       v23 = v3[1];
       v24 = *(v3[2] + 4 * v23);
       v3[1] = v23 - 1;
       if ( v6 )
        choice += v24;
       goto LABEL_22;
                                            // free
     case 0xD:
       free(v3[2]);
       free(v3);
       return 1;
      case 0xE:
       v28 = (v3[2] + 4 * v3[1]);
       v40 = *(v28 - 1) == *v28;
                                            // v40 = 0/1
LABEL 21:
       v6 = v40;
       goto LABEL_22;
      case 0xF:
                                            // A[num] = strlen(A + num)
       v25 = v3[1];
       v26 = v3[2];
       v27 = *(v26 + 4 * v25);
       v3[1] = v25 - 1;
       v3[1] = v25;
       *(v26 + 4 * v25) = strlen(v27);
LABEL_22:
       v5 = v41;
       break;
     default:
       break;
   }
  return 0;
结合函数内容看 很容易可以得出 这个参数类似于指令 也就是说这是一道vm题
```

在我做这一题的时候 差不多只分析到这里 由于搞错了传入函数的第一个参数 误以为这里传入的是 inputString 导致始终无法将逻辑整理清楚 后来利用动态调试分析出加密函数把这道题给偷鸡偷过了...

这就不上代码了..只是做了一个

((inputArray[i] + 0x17 - len(now) xor 0xcc)这样的一个操作 只要写其求反就行

得到flag: 3z\_vm\_u\_cr4ck5d\_g00d\_J0b

现在就尝试着执果推因了QAQ

既然是一道VM题目 那么我们可以根据IDA初步整理出来的逻辑 分析一下这里的指令

```
[0x5,0x4,0x3,0xf, #len 0x5,0xe, #判断len 是否为0x16 若是 则证明到达了字符串结尾 便将v40置1 0x5,0xc,0x2,0x3,0x1,0x8,0x6, #取出当前指针指向的字符 若到结尾 则直接跳转至0xd 0x5,0x1,0x9,0x8,#将目标数据 + 0x17 后 - len(now) 0x5,0xa,0x3,0x1,0x8,0x7,0x1,#将目标数据xor 0xcc 并将改变后的数据带回 0x5,0x8,0x2,0x1,#将当前数据的len -1 并将地址 + 1 0x5,0xb,#指令 -= 0x25(回退至0x5,0xe) 0xd]#结束
```

大体逻辑可以看成这样 这里我们可以注意到 每当那一串数据和v8...这些类似于寄存器的东西进行 交互的时候 num指针会随之加减 这一点上看这很像是堆栈 后来v爷爷也证实了这一点(假装自己很接近答案了XD

最后说一下从这题学到的一些东西

首先 VM的题其实我蛮怕的<del>其实怕的是bin</del>..南邮三道题我只做出了第一道..做这种题的时候一脸懵逼但现在我认为可以分成这样的几个步骤:

- 1.分析各个指令背后的逻辑
- 2.判断出一个关键的指令
- 3.根据这个指令进行分段
- 4.分析出各个段落的逻辑

若是始终理不清逻辑 需要好好的看一下IDA! 可以通过动态调试观看堆栈和内存变化来更好的理解题目 更重要的 还要理解出这个vm的思想是什么(不偷鸡:(

## 写在最后 (因为只做出一(半)题来凑字数的)

转眼一个月的练习赛也过去了虽然最后一周做的时间比较少(wp还是现在在动车上赶的)..做出的题目也是少得可怜(灯谜也算题目对吧!!!) (pwn很可惜..第二题就是出不来) 但是也能感受到自己的进步 这点是非常让我开心的 感谢各位学长出的题目!

这个月过后自己的方向变得明确对于二进制安全也有了自己的看法(虽然很稚嫩hh) 也发现了自己还是菜的可以QAQ 但是!至少可以很自豪的说这个月过的不亏是到目前过的最有意义的一个寒假hhh(手动比个heart)