# [Rev] Pack Program Solution

### 表層解析

問題のプログラム「challenge」がなんのファイルか調査する。



図 1: file コマンドを使用した場合

「challenge」ファイルは Windows のバイナリファイル(x86)であることがわかる。試しに実行してみると次のようになる。



図 2: challenge ファイルを実行した結果

「Do you know UPX?」と表示されるだけで、特に入力を要求されることもない。
Strings コマンドで見ても、flag っぽい文字列はないので表示される UPX について調べる。

「UPX pack」等で調べると、大体次のような記事が見つかる。

ESET:パッカー(Packer)

https://eset-info.canon-its.jp/malware\_info/term/detail/00084.html

「file」コマンド時にも出力されていたが、このプログラムは UPX というパッカーでパックされている。

## プログラムのアンパック

UPX はオープンソースなので、Github(<a href="https://github.com/upx/upx/releases">https://github.com/upx/upx/releases</a>)からダウンロードしてアンパックを試してみる。しかし、ファイルは修正されていると表示され、アンパックすることはできない。

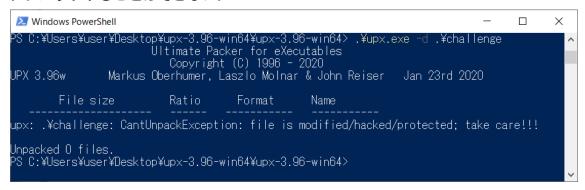


図 3: UPX の実行結果

そのため、今回はツールによるパックではなく、マニュアルアンパックを行う。調べるといろいろサイトでやり方が出てくる(<a href="https://malware.news/t/the-basics-of-packed-malware-manually-unpacking-upx-executables/35961">https://malware.news/t/the-basics-of-packed-malware-manually-unpacking-upx-executables/35961</a>)。ESP トリックを使う。

#### ESP トリックを使ったアンパック

Pushad 命令から 1 つ命令を進めたタイミングの ESP に対して、ハードウェアブレークポイントを設定する。そのまま処理を継続させると popad 命令後で止まってくれる。

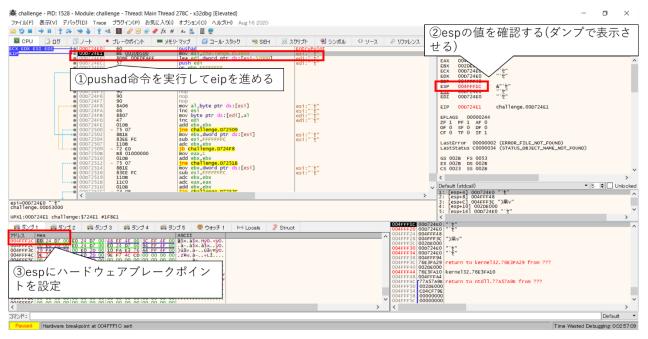
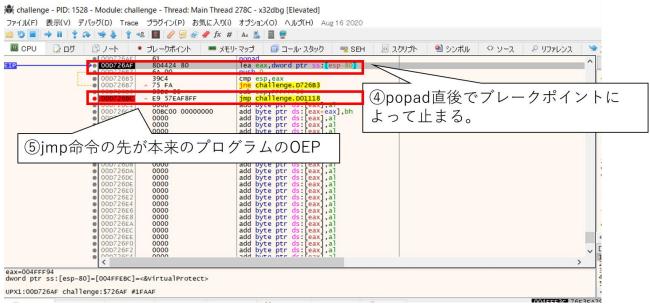
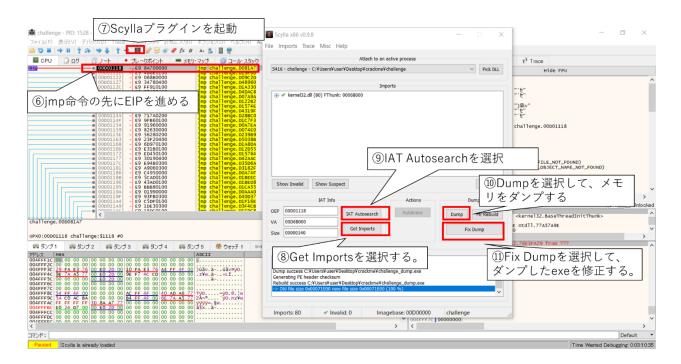


図 4: PUSHAD 直後にハードウェアブレークポイントの設定



popad 命令後の jmp 命令によって遷移する先が本来のプログラムの OEP(Original Entry Point)となる。この後、jmp 命令を実行し EIP を jmp したところで止める。



Scylla プラグインを起動し、図のような手順で実行ファイルをダンプすることにより、 Ghidra 等での静的解析が可能になる。

# Ghidra を使った静的解析によるフラグ入手

ダンプしたファイルを Ghidra に読み込ませて、文字列とかを見てみると flag is %s という文字列が見つかる。

```
Decompile: FUN_00d076a0 - (challenge-dump_SCY.exe)
                                                                                           🧐 🕒 🔯 🐞 🔻 🗙
2
   undefined4 FUN_00d076a0(void)
3
 4
5
     void *_Dst;
 6
    size_t sVar1;
    char *pcVar2;
    int iVar3;
8
    _Dst = (void *)thunk_FUN_00d2b53d(0x40);
LO
    _memset(_Dst,0,0x10);
     sVar1 = _strlen(s_6jTJ+b/RSJZxBLGcVcbglt==_00d6801c);
    pcVar2 = (char *)thunk_FUN_00d070d0((int)s_6jTJ+b/RSJZxBLGcVcbglt==_00d6801c,sVar1);
L4
    iVar3 = thunk_FUN_00d07590(s_n96t6tPFEElhk0uSjcoeJasW_00d68000,pcVar2,(int)_Dst);
15
    if (iVar3 == 0) {
      thunk_FUN_00d07a20((wchar_t *)s_%.16s_00d68038);
16
L7
    else {
L8
L9
      iVar3 = thunk_FUN_00d2b53d(0x78);
20
      sVar1 = _strlen(s_5jqb5bvFEphcP4DHcvWM9rr46tVjjpxX_00d68040);
      pcVar2 = (char *)thunk_FUN_00d070d0((int)s_5jqb5bvFEphcP4DHcvWM9rr46tVjjpxX_00d68040,sVar1);
22
       thunk_FUN_00d07590(s_n96t6tPFEElhk0uSjcoeJasW_00d68000,pcVar2,iVar3);
23
      thunk_FUN_00d07a20 ((wchar_t *)s_flag_is_%s_00d68080);
24
25
    return 0;
26 1
C<sub>f</sub> Decompile: FUN_00d076aC × DAT Defined Strings ×
```

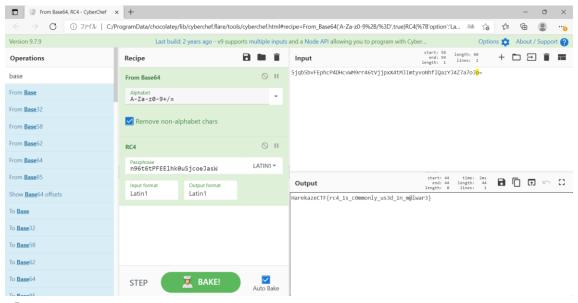
また、興味深い base64 文字列も見つかるが、base64 をデコードしても、意味のある情報は見つからない。

関数を上から折ってくと、次の関数が見つかる。

```
C/ Decompile: FUN_00d074e0 - (challenge-dump_SCY.exe)
                                                                                           🧐 🕒 📝 🛍 🕶
                                                                                                                х
 2 undefined4 __cdecl FUN_00d074e0(char *param_1,int param_2)
 3
 4
    size_t sVar1;
 6
    uint local_10;
     int local_c;
    int local 8;
 8
 9
10
    sVar1 = _strlen(param_1);
    local 10 = 0;
11
12
     local_c = 0;
13
     while (local_c < 0x100) {</pre>
14
      *(char *)(param_2 + local_c) = (char)local_c;
      local_c = local_c + 1;
15
1.6
17
     local_8 = 0;
     while (local 8 < 0x100) {
18
19
      local_10 = *(byte *)(param_2 + local_8) + local_10 + (int)param_1[local_8 % (int)sVar1] &
20
21
      if ((int)local 10 < 0) {
22
        local_10 = (local_10 - 1 | 0xffffff00) + 1;
23
       thunk_FUN_00d074b0((undefined *)(param_2 + local_8),(undefined *)(param_2 + local_10));
2.4
25
      local_8 = local_8 + 1;
26
27
     return 0;
                         0101 _ _ . _ .
```

256 文字の配列の初期化、配列内の swap を行っている。この後の処理をみても XOR をしている部分も見つかることから RC4 のアルゴリズムである。

Base64 をデコードした文字が、Rc4 で暗号化された文字列、「n96~~」の文字列がカギとなる。



[HarekazeCTF{rc4\_1s\_c0mmonly\_us3d\_1n\_m@lwar3}]

## 余談:難易度低下案

解説作って思ったのが、初心者に対しても難易度高めな気がしました。以下のいずれかを行って下方修正してもいいかなと思いました。

- ・UPX をツールでもアンパックできるようにする
- ・RC4 の部分を取り除いて Base64 の文字列にする