

# BOMBA BINARIA

## MEMORIA

### -Stage 1:

En primer lugar, para averiguar la contraseña de esta etapa, nos introducimos mediante F11 en el código de la instrucción:

```
00405510 55          push     ebp           ≤ 1 ms transcurridos
00405511 8B EC       mov     ebp,esp
00405513 81 EC EC 03 00 00 sub     esp,3ECh
00405519 C7 45 FC E8 03 00 00 mov     dword ptr [ebp-4],3E8h
00405520 6A 00       push     0
00405522 68 E8 03 00 00 push    3E8h
00405527 8D 85 14 FC FF FF lea     eax,[ebp-3ECh]
0040552D 50          push     eax
0040552E B9 B0 6B 4F 00 mov     ecx,offset std::cin (04F6BB0h)
00405533 E8 28 47 00 00 call    std::basic_istream<char,std::char_traits<char> >::getline (0409C60h)
00405538 68 14 5A 4C 00 push    4C5A14h
0040553D 8D 8D 14 FC FF FF lea     ecx,[ebp-3ECh]
00405543 51          push     ecx
00405544 E8 77 DF 07 00 call    strcmp (04834C0h)
00405549 83 C4 08    add     esp,8
0040554C 85 C0       test     eax,eax
0040554E 74 0C       je      Stage1+4Ch (040555Ch)
00405550 6A 01       push     1
00405552 E8 F9 FE FF FF call    Explode (0405450h)
00405557 83 C4 04    add     esp,4
0040555A EB 0F       jmp     Stage1+5Bh (040556Bh)
0040555C 68 20 5A 4C 00 push    4C5A20h
00405561 6A 01       push     1
00405563 E8 58 FF FF FF call    Defuse (04054C0h)
00405568 83 C4 08    add     esp,8
0040556B 8B E5       mov     esp,ebp
0040556D 5D          pop     ebp
0040556E C3          ret
```

Podemos observar que se hace un **push** del registro **ebp** y se copia en él el contenido de la pila (registro **esp**). Posteriormente se moverá a **ebp-4** el número 3E8h y a **eax** el contenido de **ebp-3ECh**. Es aquí cuando el programa nos pedirá introducir la contraseña de esta fase:

```
00405533 E8 28 47 00 00    call    std::basic_istream<char,std::char_traits<char> >::getline (0409C60h)
```

Una vez hecho esto, el programa apilará la contraseña a través de la siguiente instrucción:

```
00405538 68 14 5A 4C 00    push    4C5A14h
```

Será entonces cuando se llamará a la función **strcmp()** y se comparará el registro **ecx** (en el cual se almacenó la contraseña que introdujimos) junto con el contenido que hay en la dirección de memoria **0x004C5A14**, apilada anteriormente:

```
0x004C5A14 2e 52 72 73 72 68 46 4b 6c 00 00 00 38 38 32 61 .RrsrhFKl...882a
```

He aquí donde encontramos la **primera de las contraseñas**, que se corresponde con: **.RrsrhFKI**. Se coge únicamente hasta antes del primer byte a 0, lo que se corresponde con los bytes en hexadecimal: **2E 52 72 73 72 68 46 4B 6C**:

```
Microsoft Windows [Versión 10.0.19042.928]
(c) Microsoft Corporation. Todos los derechos reservados.

C:\Users\nicol\OneDrive\Escritorio\Universidad\FCR\Trabajo en grupo\Segunda fase>main.exe
.RrsrhFKI
Stage 1 disabled
```

### ¿Cómo hacer para que cualquier contraseña sea válida?

La respuesta es sencilla, hemos de volver a fijarnos en el código inicial y hacer un mínimo cambio. Si bien nos fijamos en dicho código, justo después de hacer la comparación del registro **ecx** y el contenido de la memoria en la que está guardada la contraseña, en el caso de que sean o no sean iguales se hace un **je** (jump if equals). Pues bien, la manera más cómoda para responder a esta pregunta es modificar mediante el uso de **HxD** dicho salto para que en lugar de hacer un **je** haga simplemente un **jmp** a la instrucción posterior al **Explode()**. El código de dicha instrucción se corresponde con **EB 0F**, según la arquitectura x86 de Intel. Entonces hacemos el cambio e introduciendo cualquier combinación de 32 bits habríamos desactivado esta etapa:

```
00004940  FC FF FF 51 E8 77 DF 07 00 83 C4 08 85 C0 74 0C  uyyQèwB..fÄ...Ä.
00004940  FC FF FF 51 E8 77 DF 07 00 83 C4 08 85 C0 EB 0F  uyyQèwB..fÄ...Ä.
```

```
C:\Windows\System32\cmd.exe - main.exe
Microsoft Windows [Versión 10.0.19042.928]
(c) Microsoft Corporation. Todos los derechos reservados.

C:\Users\blanc\OneDrive - Universidad de Oviedo\Documentos\FCR\Trabajo grupo\Trabajo 2\secondPhase(1)>main.exe
PATATA
Stage 1 disabled
```

## -Stage 2:

Pasamos ahora a la segunda fase de la desactivación de la bomba, la fase 2. De nuevo, nos volvemos a introducir en el código de la función pulsando F11:

```
00405570 55          push     ebp
00405571 8B EC       mov     ebp,esp
00405573 83 EC 18    sub     esp,18h
00405576 53          push     ebx
00405577 C7 45 F4 03 00 00 00 mov     dword ptr [ebp-0Ch],3
0040557E C7 45 FC 00 00 00 00 mov     dword ptr [ebp-4],0
00405585 EB 09       jmp     Stage2+20h (00405590h)
00405587 8B 45 FC    mov     eax,dword ptr [ebp-4]
0040558A 83 C0 01    add     eax,1
0040558D 89 45 FC    mov     dword ptr [ebp-4],eax
00405590 83 7D FC 03 cmp     dword ptr [ebp-4],3
00405594 7D 14       jge     Stage2+3Ah (004055AAh)
00405596 8B 4D FC    mov     ecx,dword ptr [ebp-4]
00405599 8D 54 8D E8 lea     edx,[ebp+ecx*4-18h]
0040559D 52          push     edx
0040559E B9 B0 6B 4F 00 mov     ecx,offset std::cin (04F6BB0h)
004055A3 E8 C8 0F 00 00 call    std::basic_istream<char,std::char_traits<char> >::operator>> (0406570h)
004055A8 EB DD       jmp     Stage2+17h (00405587h)
004055AA C7 45 F8 01 00 00 00 mov     dword ptr [ebp-8],1
004055B1 8D 5D E8    lea     ebx,[ebp-18h]
004055B4 8B 03       mov     eax,dword ptr [ebx]
004055B6 03 43 04    add     eax,dword ptr [ebx+4]
004055B9 83 F8 FC    cmp     eax,0FFFFFFCh
004055BC 75 07       jne     Stage2+55h (004055C5h)
004055BE C7 45 F8 00 00 00 00 mov     dword ptr [ebp-8],0
004055C5 83 7D F8 00 cmp     dword ptr [ebp-8],0
004055C9 74 0C       je      Stage2+67h (004055D7h)
004055CB 6A 02       push    2
004055CD E8 7E FE FF FF call    Explode (00405450h)
004055D2 83 C4 04    add     esp,4
004055D5 EB 0F       jmp     Stage2+76h (004055E6h)
004055D7 68 48 5A 4C 00 push    4C5A48h
004055DC 6A 02       push    2
004055DE E8 DD FE FF FF call    Defuse (004054C0h)

004055E3 83 C4 08    add     esp,8
004055E6 5B          pop     ebx
004055E7 8B E5       mov     esp,ebp
004055E9 5D          pop     ebp
004055EA C3          ret
```

Vamos a destacar las **operaciones más importantes**:

Justo después de mover a **ebp** el contenido de la pila (**esp**) se mueve a **ebx** el número exacto de números o contraseñas que pedirá el programa, que más adelante se comparará con el número de iteraciones:

```
00405577 C7 45 F4 03 00 00 00 mov     dword ptr [ebp-0Ch],3
```

Una vez hecho esto, en el **jmp** el programa salta a la instrucción alojada en **00405590h**, donde se comparará el registro **ebx** y el número de iteraciones realizadas. En el caso de que no sean iguales, el programa continuará hasta pedir un número:

```
004055A3 E8 C8 0F 00 00 call    std::basic_istream<char,std::char_traits<char> >::operator>> (0406570h)
```

Entonces, saltará de nuevo hacia atrás a la etiqueta **04055C5h**. Este bucle se repetirá un total de 3 veces. A partir de aquí, el programa saltará a la etiqueta **04055AAh**, donde comparará lo que haya en el registro **eax** y el número en complemento a 2 **0FFFFFFCh**. En el caso de que no sean iguales, la bomba explotará. En caso contrario se desactivará. Pues bien, para la deducción de esta contraseña numérica, nos hemos ido fijando en lo que sucedía y donde se almacenaban los números que introducíamos. Llegamos a la conclusión de que la suma entre el primer y el segundo número tenía que ser igual a -4, por lo que en realidad hay un gran número de combinaciones posibles, siendo el tercer número irrelevante. En nuestro caso, en primer lugar introdujimos el **1**, después el **-5** y por último el **0**. De esta forma, la etapa es desactivada:

```
Microsoft Windows [Versión 10.0.19042.928]
(c) Microsoft Corporation. Todos los derechos reservados.

C:\Users\nicol\OneDrive\Escritorio\Universidad\FCR\Trabajo en grupo\Segunda fase>main.exe
.RrsrhFKl
Stage 1 disabled
1
-5
0
Stage 2 disabled
```

```
Microsoft Windows [Versión 10.0.19042.928]
(c) Microsoft Corporation. Todos los derechos reservados.

C:\Users\nicol\OneDrive\Escritorio\Universidad\FCR\Trabajo en grupo\Segunda fase>main.exe
.RrsrhFKl
Stage 1 disabled
-2
-2
125
Stage 2 disabled
```

## ¿Cómo hacer para que cualquier combinación numérica sea válida?

La respuesta es sencilla y muy parecida por no decir idéntica a la de la primera fase. Hemos de revisar de nuevo el código y hacer una mínima modificación. Si nos fijamos, justo después de hacer la comparación entre el contenido del registro **eax** y el número **-4** en complemento a dos, hay un **jne** (jump not equals). He aquí donde tenemos que modificar el código fuente. Para ello, sustituimos ese **jne** por un **jmp** que salte hasta la función **Defuse()**.

Para ello tomamos los datos de codificación de la arquitectura x86 de Intel y codificamos el jump para que salte un total de 25 bytes (**EB 19h**):

```
000049B0  00 8D 5D E8 8B 03 03 43 04 83 F8 FC 75 07 C7 45  ..]è<..C.føüü.ÇE
000049B0  00 8D 5D E8 8B 03 03 43 04 83 F8 FC EB 19 C7 45  ..]è<..C.føüë.ÇE
```

```
Microsoft Windows [Versión 10.0.19042.928]
(c) Microsoft Corporation. Todos los derechos reservados.

C:\Users\blanc\OneDrive - Universidad de Oviedo\Documentos\FCR\Trabajo grupo\Trabajo 2\secondPhase(1)>main.exe
hola
Stage 1 disabled
1
2
3
Stage 2 disabled
```

## -Stage 3:

Y por último nos centramos en la última fase de la desactivación de la bomba. Para esta última etapa pulsamos de nuevo y por última vez F11:

```
004055F0 55      push     ebp      ≤ 1 ms transcurridos
004055F1 8B EC    mov      ebp,esp
004055F3 83 EC 14  sub     esp,14h
004055F6 8D 45 F8  lea      eax,[ebp-8]
004055F9 50      push     eax
004055FA 8D 4D FC  lea      ecx,[ebp-4]
004055FD 51      push     ecx
004055FE B9 B0 6B 4F 00 mov     ecx,offset std::cin (04F6BB0h)
00405603 E8 68 0F 00 00 call    std::basic_istream<char,std::char_traits<char> >::operator>> (0406570h)
00405608 8B C8    mov     ecx,eax
0040560A E8 61 0F 00 00 call    std::basic_istream<char,std::char_traits<char> >::operator>> (0406570h)
0040560F 8B 55 F8  mov     edx,dword ptr [ebp-8]
00405612 81 E2 00 00 00 08 and     edx,80000000h
00405618 C1 FA 1B  sar     edx,1Bh
0040561B 89 55 F4  mov     dword ptr [ebp-0Ch],edx
0040561E 8B 45 FC  mov     eax,dword ptr [ebp-4]
00405621 25 00 00 00 01 and     eax,10000000h
00405626 C1 F8 18  sar     eax,18h
00405629 89 45 F0  mov     dword ptr [ebp-10h],eax
0040562C 8B 4D FC  mov     ecx,dword ptr [ebp-4]
0040562F 83 E1 02  and     ecx,2
00405632 D1 F9  sar     ecx,1
00405634 89 4D EC  mov     dword ptr [ebp-14h],ecx
00405637 8B 55 F4  mov     edx,dword ptr [ebp-0Ch]
0040563A 3B 55 F0  cmp     edx,dword ptr [ebp-10h]
0040563D 74 06    je      Stage3+55h (0405645h)
0040563F 83 7D EC 01 cmp     dword ptr [ebp-14h],1
00405643 75 0C    jne     Stage3+61h (0405651h)

00405645 6A 03    push     3
00405647 E8 04 FE FF FF call    Explode (0405450h)
0040564C 83 C4 04  add     esp,4
0040564F EB 0F    jmp     Stage3+70h (0405660h)
00405651 68 70 5A 4C 00 push    4C5A70h
00405656 6A 03    push     3
00405658 E8 63 FE FF FF call    Defuse (04054C0h)
0040565D 83 C4 08  add     esp,8
00405660 8B E5    mov     esp,ebp
00405662 5D      pop     ebp
00405663 C3      ret
```

Vamos a comentar los **aspectos más destacables**:

Una vez se ha llamado a la función que permite introducir una clave por teclado, se mueve al registro **ecx**, el contenido del registro **eax**. Posterior a esto, se vuelve a pedir otro número por teclado, el cual se almacenará en **edx**. A continuación se realiza una operación **and** entre el registro **edx** y el número **80000000h**, y en el siguiente paso se realiza una operación **sar**, que mueve el resultado de la operación **and** un total de 27 bits hacia la derecha, dejando un 00000001h en dicho registro, siempre que hayamos introducido como segundo número uno negativo:

```
00405603 E8 68 0F 00 00 call    std::basic_istream<char,std::char_traits<char> >::operator>> (0406570h)
00405608 8B C8    mov     ecx,eax
0040560A E8 61 0F 00 00 call    std::basic_istream<char,std::char_traits<char> >::operator>> (0406570h)
0040560F 8B 55 F8  mov     edx,dword ptr [ebp-8]
00405612 81 E2 00 00 00 08 and     edx,80000000h
00405618 C1 FA 1B  sar     edx,1Bh
```

Registros

EAX = 004F6BB0 EBX = 0033F000 ECX = 0019FF50 EDX = 00000001

A partir de aquí se vuelve a hacer la operación **and** pero con el registro **eax** (el primer número que introdujimos) y el número **10000000h**, para después, mediante la operación **sar** se mueva el bit resultante 24 posiciones hacia la derecha (**18h**) . De esta forma, conseguiremos, introduciendo como primer número un 0 o una potencia de 2, que el registro **eax** quede a 0:

```
0040561E 8B 45 FC      mov     eax,dword ptr [ebp-4]
00405621 25 00 00 00 01    and     eax,1000000h
00405626 C1 F8 18          sar     eax,18h      ≤ 1 ms transcurridos
```

Registros

EAX = 00000000 EBX = 0033F000 ECX = 0019FF50 EDX = 00000001

Llegados a este punto, se volverá a hacer una operación **and** entre el registro **ecx** y el número 2, y posteriormente se realizará la operación **sar**, que moverá el byte resultante 1 posición, lo que nos deja un 1 a la derecha:

```
0040562F 83 E1 02          and     ecx,2
00405632 D1 F9            sar     ecx,1
```

Registros

EAX = 00000000 EBX = 0033F000 ECX = 00000000 EDX = 00000001

En este punto, se comparará lo que haya en el registro **ecx** y **edx**. En el caso de que sean iguales, el código nos llevaría a la explosión de la bomba. Si los registros contienen números distintos, el programa comparará el registro **[ebp - 14h]** y el número **1h**. Si son iguales la bomba explotará, si son distintos, se llamará a la función **Defuse()** y habremos desactivado la bomba con éxito.

Al igual que en la segunda etapa, en esta fase también hay un gran número de combinaciones posibles, pero todas tienen el mismo patrón:

El primer número introducido ha de ser o bien 0 o una potencia de 2, y el segundo número ha de ser siempre negativo. En nuestro caso, nosotros hemos probado dos **combinaciones funcionales**: 0 y -1, 16 y -4:

```
C:\Users\blanc\OneDrive - Universidad de Oviedo\Documentos\FCR\Trabajo grupo\Trabajo 2\secondPhase(1)>main.exe
4
Stage 1 disabled
4
4
4
Stage 2 disabled
0
-1
Stage 3 disabled
Wow, you've just saved the Earth!
```

```

C:\Users\blanc\OneDrive - Universidad de Oviedo\Documentos\FCR\Trabajo grupo\Trabajo 2\secondPhase(1)>main.exe
1
Stage 1 disabled
1
1
1
Stage 2 disabled
16
-4
Stage 3 disabled
Wow, you've just saved the Earth!

```

## ¿Cómo hacer para que cualquier combinación numérica sea válida?

La respuesta es idéntica a la anterior. Tenemos que evitar todo el código que haya por debajo de la instrucción **cmp edx, dword ptr [ebp - 10h]**. Para ello, tenemos que modificar el código fuente, cambiando el **je** (jump equals) siguiente por un simple **jmp**, que salte hasta justo antes de la operación **Defuse()**, es decir, un total de 25 bytes (**19h**). Para ello, abrimos de nuevo el **HxD** y buscamos la instrucción **74 06 h**, que se corresponde con el **je**, y la sustituimos por **EB 19h** (codificación del **jmp +19h**):

```

00004A30 E1 02 D1 F9 89 4D EC 8B 55 F4 3B 55 F0 74 06 83 á.Ñù&Mi<Uô;U8E.f
00004A30 E1 02 D1 F9 89 4D EC 8B 55 F4 3B 55 F0 EB 19 83 á.Ñù&Mi<Uô;U8E.f

```

```

Microsoft Windows [Versión 10.0.19042.928]
(c) Microsoft Corporation. Todos los derechos reservados.

C:\Users\blanc\OneDrive - Universidad de Oviedo\Documentos\FCR\Trabajo grupo\Trabajo 2\secondPhase(1)>"main
1
Stage 1 disabled
1
1
1
Stage 2 disabled
9999
9999
Stage 3 disabled
Wow, you've just saved the Earth!

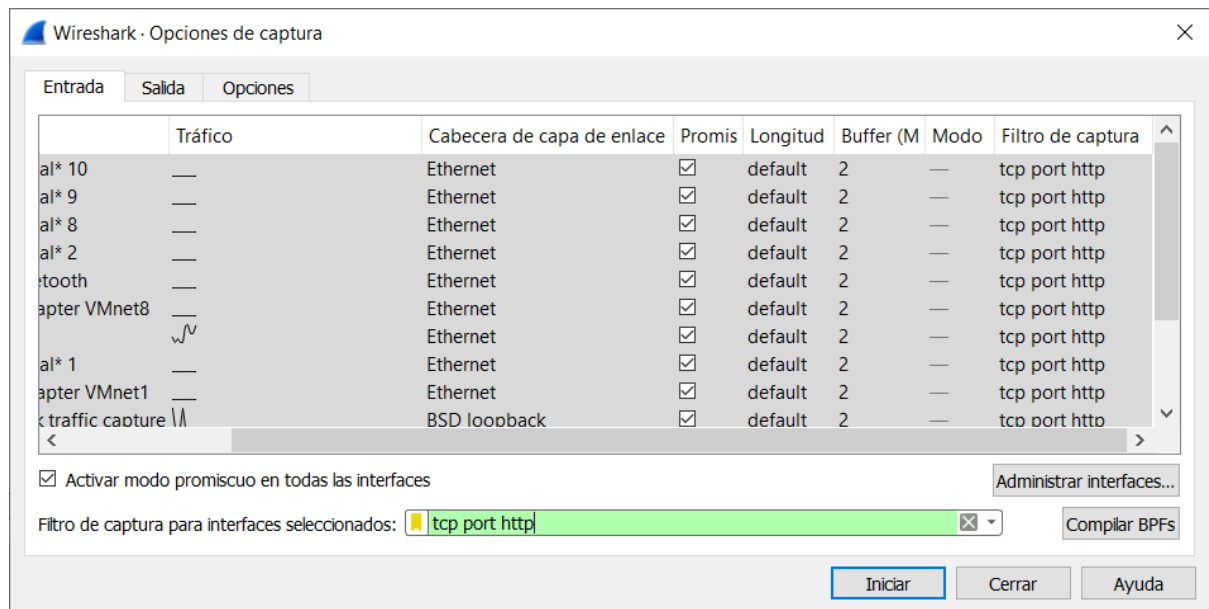
C:\Users\blanc\OneDrive - Universidad de Oviedo\Documentos\FCR\Trabajo grupo\Trabajo 2\secondPhase(1)>

```

¡Y ya hemos salvado el mundo!. Ahora solo falta averiguar el nombre de quienes han intentado destruirlo...

## -Nombre de los hackers:

En primer lugar abrimos el Wireshark y seleccionamos el filtro más adecuado para averiguar con quién o qué se conecta nuestro ordenador al ejecutar el .exe . Aplicaremos el filtro **tcp port http** (visto en clase) ya que es el que nos permite observar las comunicaciones con un servidor web:



Una vez aplicamos el filtro, abrimos el ejecutable y probamos una contraseña cualquiera:

```
Microsoft Windows [Versión 10.0.19042.928]
(c) Microsoft Corporation. Todos los derechos reservados.

C:\Users\blanc\OneDrive - Universidad de Oviedo\Documentos\FCR\Trabajo grupo\Trabajo 2>original.exe
patata
Oh, no, the world is over! BOOM!

C:\Users\blanc\OneDrive - Universidad de Oviedo\Documentos\FCR\Trabajo grupo\Trabajo 2>
```

Es ahora cuando Wireshark ha capturado todas las comunicaciones realizadas:



No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
1	0.000000	84.17.62.14	192.168.1.39	TCP	60	80 → 49695 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=501 Len=0
2	0.000043	192.168.1.39	84.17.62.14	TCP	54	[TCP ACKed unseen segment] 49695 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=516 Len=0
3	6.786096	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	66	51871 → 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM=1
4	6.810166	156.35.151.7	192.168.1.39	TCP	66	80 → 51871 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=8192 Len=0 MSS=1452 WS=256 SACK_PERM=1
5	6.810349	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51871 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
6	6.811021	192.168.1.39	156.35.151.7	HTTP	163	GET /api/hello?token=88eb29b9-8869-4313-8c7b-c1b2666e40b9 HTTP/1.1
7	6.850234	156.35.151.7	192.168.1.39	HTTP	451	HTTP/1.1 200 OK , JavaScript Object Notation (application/json)
8	6.851992	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51871 → 80 [ACK] Seq=110 Ack=399 Win=131584 Len=0
9	6.852076	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51871 → 80 [FIN, ACK] Seq=110 Ack=399 Win=131584 Len=0
10	6.876699	156.35.151.7	192.168.1.39	TCP	60	80 → 51871 [ACK] Seq=399 Ack=111 Win=66560 Len=0
11	9.318202	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	66	51872 → 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM=1
12	9.342818	156.35.151.7	192.168.1.39	TCP	66	80 → 51872 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=8192 Len=0 MSS=1452 WS=256 SACK_PERM=1
13	9.342925	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51872 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
14	9.343351	192.168.1.39	156.35.151.7	HTTP	173	GET /api/explode?token=88eb29b9-8869-4313-8c7b-c1b2666e40b9&stage=1 HTTP/1.1
15	9.383494	156.35.151.7	192.168.1.39	HTTP	377	HTTP/1.1 200 OK
16	9.385996	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51872 → 80 [ACK] Seq=120 Ack=325 Win=131584 Len=0
17	9.386048	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51872 → 80 [FIN, ACK] Seq=120 Ack=325 Win=131584 Len=0
18	9.411136	156.35.151.7	192.168.1.39	TCP	60	80 → 51872 [ACK] Seq=325 Ack=121 Win=66560 Len=0
19	10.239885	84.17.62.14	192.168.1.39	TCP	60	[TCP Dup ACK 181] 80 → 49695 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=501 Len=0
20	10.239930	192.168.1.39	84.17.62.14	TCP	54	[TCP Dup ACK 281] [TCP ACKed unseen segment] 49695 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=516 Len=0

<

> Frame 1: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits) on interface \Device\NPF\_{165E406B-20EC-46F5-AC7C-1408CE07CB02}, id 6

> Ethernet II, Src: MiTraSta\_13:f1:86 (cc:ed:dc:13:f1:86), Dst: IntelCor\_f0:4f:6f (9c:fc:e8:f0:4f:6f)

> Internet Protocol Version 4, Src: 84.17.62.14, Dst: 192.168.1.39

> Transmission Control Protocol, Src Port: 80, Dst Port: 49695, Seq: 1, Ack: 1, Len: 0

0000	9c fc e8 f0 4f 6f cc ed dc 13 f1 86 00 00 45 00	.....E..
0010	00 28 d5 e3 40 00 39 06 18 7e 54 11 3e 0e c0 a8	..(c@9:~T>...
0020	01 27 00 50 c2 1f b4 39 56 a4 87 22 25 11 50 10	..P...9 V...%P..
0030	01 f5 e0 6f 00 00 00 00 00 00 00 00	.....

Llegados a este punto, ¿quién es nuestro ordenador y quién es el servidor de los hackers?. Esta pregunta tiene fácil solución. Para resolverla, hemos de abrir nuestro cmd e introducir el comando “**ipconfig**”:

```

Adaptador de LAN inalámbrica Wi-Fi:

    Sufijo DNS específico para la conexión. . . :
    Vínculo: dirección IPv6 local. . . . . : fe80::555f:81c2:654c:d3dc%4
    Dirección IPv4. . . . . : 192.168.1.39
    Máscara de subred . . . . . : 255.255.255.0
    Puerta de enlace predeterminada . . . . . : 192.168.1.1

```

De aquí averiguamos que la dirección ip de nuestro dispositivo es **192.168.1.39**, por lo que ya tenemos parte de uno de los filtros a aplicar. Como bien pudimos observar y anotar en nuestras clases de laboratorio, averiguamos que la dirección ip del servidor de Oviedo al que se comunica la bomba es **156.35.151.7** (también es deducible puesto que la información que se muestra en uno de los mensajes es un hello?). Hemos completado el primer filtro completo:

(p.src == 192.168.1.39) && (p.dst == 156.35.151.7)						
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
3	6.786096	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	66	51871 → 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM=1
5	6.810349	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51871 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
6	6.811021	192.168.1.39	156.35.151.7	HTTP	163	GET /api/hello?token=88eb29b9-8869-4313-8c7b-c1b2666e40b9 HTTP/1.1
8	6.851992	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51871 → 80 [ACK] Seq=110 Ack=399 Win=131584 Len=0
9	6.852076	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51871 → 80 [FIN, ACK] Seq=110 Ack=399 Win=131584 Len=0
11	9.318202	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	66	51872 → 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM=1
13	9.342925	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51872 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
14	9.343351	192.168.1.39	156.35.151.7	HTTP	173	GET /api/explode?token=88eb29b9-8869-4313-8c7b-c1b2666e40b9&stage=1 HTTP/1.1
16	9.385996	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51872 → 80 [ACK] Seq=120 Ack=325 Win=131584 Len=0
17	9.386048	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54	51872 → 80 [FIN, ACK] Seq=120 Ack=325 Win=131584 Len=0

¿Pero qué sucede con la comunicación Servidor-nuestro Pc?. Como no lo sabemos, aplicaremos también el filtro inverso:

(((p.src == 192.168.1.39) && (p.dst == 156.35.151.7)))    (((p.src == 156.35.151.7) && (p.dst == 192.168.1.39)))					
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
3	6.786096	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	66 51871 → 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM=1
4	6.810166	156.35.151.7	192.168.1.39	TCP	66 80 → 51871 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=8192 Len=0 MSS=1452 WS=256 SACK_PERM=1
5	6.810349	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54 51871 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
6	6.811021	192.168.1.39	156.35.151.7	HTTP	163 GET /api/hello?token=88eb29b9-8869-4313-8c7b-c1b2666e40b9 HTTP/1.1
7	6.850234	156.35.151.7	192.168.1.39	HTTP	451 HTTP/1.1 200 OK , JavaScript Object Notation (application/json)
8	6.851992	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54 51871 → 80 [ACK] Seq=110 Ack=399 Win=131584 Len=0
9	6.852076	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54 51871 → 80 [FIN, ACK] Seq=110 Ack=399 Win=131584 Len=0
10	6.876699	156.35.151.7	192.168.1.39	TCP	60 80 → 51871 [ACK] Seq=399 Ack=111 Win=66560 Len=0
11	9.318202	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	66 51872 → 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM=1
12	9.342818	156.35.151.7	192.168.1.39	TCP	66 80 → 51872 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=8192 Len=0 MSS=1452 WS=256 SACK_PERM=1
13	9.342925	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54 51872 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
14	9.343351	192.168.1.39	156.35.151.7	HTTP	173 GET /api/explode?token=88eb29b9-8869-4313-8c7b-c1b2666e40b9&stage=1 HTTP/1.1
15	9.383494	156.35.151.7	192.168.1.39	HTTP	377 HTTP/1.1 200 OK
16	9.385996	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54 51872 → 80 [ACK] Seq=120 Ack=325 Win=131584 Len=0
17	9.386048	192.168.1.39	156.35.151.7	TCP	54 51872 → 80 [FIN, ACK] Seq=120 Ack=325 Win=131584 Len=0
18	9.411136	156.35.151.7	192.168.1.39	TCP	60 80 → 51872 [ACK] Seq=325 Ack=121 Win=66560 Len=0

Es ahora cuando ya tenemos todas las comunicaciones entre Pc-Oviedo/Oviedo-Pc. Si vamos observando la información de cada una de las llamadas, hay una cuya info nos muestra un **hello?**, enviado por nosotros, como si quisiéramos entablar una conversación. Es entonces cuando marcamos la opción de seguir flujo tcp, y llegamos a esta conclusión:

```
GET /api/hello?token=88eb29b9-8869-4313-8c7b-c1b2666e40b9 HTTP/1.1
Host: 156.35.151.7
Connection: close

HTTP/1.1 200 OK
Cache-Control: no-cache
Pragma: no-cache
Content-Type: application/json; charset=utf-8
Expires: -1
Server: Microsoft-IIS/10.0
X-AspNet-Version: 4.0.30319
X-Powered-By: ASP.NET
Access-Control-Allow-Headers: Origin, X-Requested-With, Content-Type, Accept, Authorization
Date: Sun, 02 May 2021 11:24:34 GMT
Connection: close
Content-Length: 26

"Hello, Eager Chihuahuas!"
```

El servidor ha respondido a los hackers por su nombre, **Eager Chihuahuas**.

También se puede comprobar observando la respuesta que nos da el servidor una vez hemos hecho la llamada comprobando el apartado **Hypertext Transfer Protocol**:

```
[Time since request: 0.039213000 seconds]
[Request in frame: 6]
[Request URI: http://156.35.151.7/api/hello?token=88eb29b9-8869-4a5b-9b2d-4a5b9b2d4a5b]
File Data: 26 bytes
JavaScript Object Notation: application/json
Line-based text data: application/json (1 lines)
"Hello, Eager Chihuahuas!"

050 74 72 6f 6c 3a 20 6e 6f 2d 63 61 63 68 65 0d 0a trol: no -cache-
060 50 72 61 67 6d 61 3a 20 6e 6f 2d 63 61 63 68 65 Pragma: no-cache
070 0d 0a 43 6f 6e 74 65 6e 74 2d 54 79 70 65 3a 20 --Conten t-Type:
080 61 70 70 6c 69 63 61 74 69 6f 6e 2f 6a 73 6f 6e applicat ion/json
090 3b 20 63 68 61 72 73 65 74 3d 75 74 66 2d 38 0d ; charse t=utf-8-
0a0 0a 45 78 70 69 72 65 73 3a 20 2d 31 0d 0a 53 65 Expires : -1--Se
0b0 72 76 65 72 3a 20 4d 69 63 72 6f 73 6f 66 74 2d rver: Mi crosoft-
0c0 49 49 53 2f 31 30 2e 30 0d 0a 58 2d 41 73 70 4e IIS/10.0 --X-AspN
0d0 65 74 2d 56 65 72 73 69 6f 6e 3a 20 34 2e 30 2e et-Versi on: 4.0.
0e0 33 30 33 31 39 0d 0a 58 2d 50 6f 77 65 72 65 64 30319--X -Powered
0f0 2d 42 79 3a 20 41 53 50 2e 4e 45 54 0d 0a 41 63 -By: ASP .NET--Ac
100 63 65 73 73 2d 43 6f 6e 74 72 6f 6c 2d 41 6c 6c cess-Con trol-All
110 6f 77 2d 48 65 61 64 65 72 73 3a 20 4f 72 69 67 ow-Heade rs: Orig
120 69 6e 2c 20 58 2d 52 65 71 75 65 73 74 65 64 2d in, X-Re quested-
130 57 69 74 68 2c 20 43 6f 6e 74 65 6e 74 2d 54 79 With, Co ntent-Ty
140 70 65 2c 20 41 63 63 65 70 74 2c 20 41 75 74 68 pe, Acce pt, Auth
150 6f 72 69 7a 61 74 69 6f 6e 0d 0a 44 61 74 65 3a orizatio n--Date:
160 20 53 75 6e 2c 20 30 32 20 4d 61 79 20 32 30 32 Sun, 02 May 202
170 31 20 31 31 3a 32 34 3a 33 34 20 47 4d 54 0d 0a 1 11:24: 34 GMT--
180 43 6f 6e 6e 65 63 74 69 6f 6e 3a 20 63 6c 6f 73 Connecti on: clos
190 65 0d 0a 43 6f 6e 74 65 6e 74 2d 4c 65 6e 67 74 e--Conte nt-Lengt
1a0 68 3a 20 32 36 0d 0a 0d 0a 22 48 65 6c 6c 6f 2c h: 26--- "Hello,
1b0 20 45 61 67 65 72 20 43 68 69 68 75 61 68 75 61 Eager C hihuahua
1c0 73 21 22 s!"
```

## -Reparto del trabajo:

Nicolás Montiel Melendi: **18h**

Hugo Besteiro Gutiérrez: **7h**

Eduardo Blanco Bielsa: **30h**