

# Explicación de la Bomba

Por: Arturo Cortés Sánchez

contraseña: secuRepass

pin: -788

contraseña modificada: secuLepass

pin modificado: -782

## Explicación:

### Contraseña:

Abrimos la bomba con gdb y avanzamos con “ni”. Introducimos una contraseña cualquiera y seguimos avanzando hasta que veamos la llamada a la función “cifradosuperseguro”.

```
> 0x4011ba <cifradosuperseguro>      mov     $0x11,%eax
0x4011bf <cifradosuperseguro+5>          jmp     0x4011d5 <cifradosuperseguro+27>
0x4011c1 <cifradosuperseguro+7>          movslq  %eax,%rdx
0x4011c4 <cifradosuperseguro+10>         lea     0x2eb5(%rip),%rcx          # 0x404080 <password>
0x4011cb <cifradosuperseguro+17>         movzbl  (%rcx,%rdx,1),%ecx
0x4011cf <cifradosuperseguro+21>         xor     %cl, (%rdi,%rdx,1)
0x4011d2 <cifradosuperseguro+24>         sub     $0x1,%eax
0x4011d5 <cifradosuperseguro+27>         test   %eax,%eax
0x4011d7 <cifradosuperseguro+29>         jg      0x4011c1 <cifradosuperseguro+7>
0x4011d9 <cifradosuperseguro+31>         retq
```

Lo primero que hace la función es guardar 0x11 en %eax, luego da un salto hacia abajo donde comprueba si %eax es mayor que 0. En caso positivo vuelve a saltar, esta vez hacia arriba, justo debajo del primer salto. Viendo esto podemos empezar a intuir un bucle for que empieza en 17 (0x11) y acaba en 0.

Siguiendo con la función vemos como guarda el valor de %eax en %rdx y luego guarda la dirección de “password” en %rcx. Si comprobamos la dirección de “password” vemos que contiene el string “contrasena\_segura”. Posteriormente accede a %rcx+%rdx y lo guarda en %ecx. Esto vendría a ser lo mismo que guardar en %ecx el contenido de “password+i”

(gdb) x/1bs 0x404080

0x404080 <password>: "contrasena\_segura"

En la siguiente instrucción podemos ver que se hace uso de %rdi. Si comprobamos la dirección de memoria que contiene %rdi vemos que guarda la contraseña que hemos introducido. Dicha instrucción hace un xor entre %cl (recordemos que contiene “password+i”) y %rdi+%rdx, o lo que es equivalente “contraseña introducida + i”.

Register group: general		
rax	0x11	17
rbx	0x7fffffff170	140737488347504
rcx	0x0	0
rdx	0x11	17
rsi	0x7ffff7f73730	140737353561904
rdi	0x7fffffff170	140737488347504
rbp	0x401330	0x401330 <__libc_csu_init>
rsp	0x7fffffff138	0x7fffffff138
r8	0x40567b	4216443
r9	0x7ffff7f73720	140737353561888
r10	0x7ffff7d8bb80	140737351564160
r11	0x246	582
r12	0x4010a0	4198560
r13	0x7fffffff2c0	140737488347840
r14	0x0	0
r15	0x0	0

```
(gdb) x/1bs 0x7fffffff170
0x7fffffff170: "secuRepass\n"
```

Si avanzamos varias iteraciones en el bucle y volvemos a comprobar la dirección de la contraseña, vemos que esta ha sido modificada.

Una vez acabado el bucle el programa sale de la función y vuelve al main donde vemos que el programa guarda en %rsi la dirección de algo llamado “p” y en %rdi la contraseña modificada que hemos introducido. Luego llama a “strncmp”. Viendo esto podemos suponer que “p” contiene la contraseña cifrada, si lo comprobamos obtenemos un string de 10 caracteres, en su mayoría no imprimibles.

0x401243	<main+71>	mov	\$0x64,%esi	
0x401248	<main+76>	callq	0x401070 <fgets@plt>	
0x40124d	<main+81>	test	%rax,%rax	
0x401250	<main+84>	je	0x401226 <main+42>	
0x401252	<main+86>	lea	0x30(%rsp),%rbx	
0x401257	<main+91>	mov	%rbx,%rdi	
0x40125a	<main+94>	callq	0x4011ba <cifradosuperseguro>	
0x40125f	<main+99>	mov	\$0xa,%edx	
> 0x401264	<main+104>	lea	0x2dfd(%rip),%rsi	# 0x404068 <p>
0x40126b	<main+111>	mov	%rbx,%rdi	
0x40126e	<main+114>	callq	0x401030 <strncmp@plt>	
0x401273	<main+119>	test	%eax,%eax	
0x401275	<main+121>	je	0x40127c <main+128>	
0x401277	<main+123>	callq	0x401186 <boom>	
0x40127c	<main+128>	lea	0x20(%rsp),%rdi	
0x401281	<main+133>	mov	\$0x0,%esi	

```
(gdb) x/1bs 0x404068
0x404068 <p>: "s\n\r\001 \004\003\004\035\022"
```

Sabiendo que al aplicar una operación xor dos veces sobre un mismo carácter obtenemos el carácter original, podemos suponer que si aplicamos el mismo algoritmo de cifrado al string que acabamos de obtener, encontraremos la contraseña.

Primero necesitamos encontrar el valor hexadecimal de dichos caracteres:

```
(gdb) x/10bx 0x404068
0x404068 <p>: 0x73 0x0a 0x0d 0x01 0x20 0x04 0x03 0x04
0x404070 <p+8>: 0x1d 0x12
```

Con dichos valores y lo que sabemos, podemos intentar reproducir la función de cifrado (que es la misma que la de descifrado):

Un bucle for que recorre un string formado por los caracteres no imprimibles de forma descendente.

A cada carácter i del string se le aplica una operación xor con el carácter i del string “contrasena\_segura”.

```
#include <stdio.h>

char a[] = "contrasena_segura";

void descifradosuperseguro(char *input, int size) {
    for (int i = size; i > 0; i--) {
        input[i] = input[i] ^ a[i];
    }
}

int main() {
    char p[] = "\x73\xa\xd\x1\x20\x4\x3\x4\x1d\x12";
    descifradosuperseguro(p, sizeof(p) - 2); /*-1 por el \n y -1 por el
fin de string*/
    printf("%s\n", p);
}
```

Y así obtenemos la contraseña: secuRepass

#### Pin:

Una obtenida la contraseña, volvemos a ejecutar el programa avanzamos hasta fgets, la introducimos y avanzamos un poco. Si todo ha ido bien la bomba no debería explotar. Seguimos avanzando hasta la comprobación del tiempo. Para que la bomba no explote ahí ponemos %rax a 0 con “set \$rax=0x0”. Seguimos avanzando hasta que el programa nos pida el pin, introducimos cualquier numero y continuamos hasta la llamada a la función “cifradoultraseguro”.

```
> 0x4011da <cifradoultraseguro>      mov     %edi,%eax
0x4011dc <cifradoultraseguro+2>      mov     $0x0,%edx
0x4011e1 <cifradoultraseguro+7>      cmp     $0x11,%edx
0x4011e4 <cifradoultraseguro+10>     ja      0x4011fb <cifradoultraseguro+33>
0x4011e6 <cifradoultraseguro+12>     movslq  %edx,%rcx
0x4011e9 <cifradoultraseguro+15>     lea     0x2e90(%rip),%rsi          # 0x404080 <password>
0x4011f0 <cifradoultraseguro+22>     movsbl  (%rsi,%rcx,1),%ecx
0x4011f4 <cifradoultraseguro+26>     add     %ecx,%eax
0x4011f6 <cifradoultraseguro+28>     add     $0x1,%edx
0x4011f9 <cifradoultraseguro+31>     jmp     0x4011e1 <cifradoultraseguro+7>
0x4011fb <cifradoultraseguro+33>     retq
```

En “cifradoultraseguro” vemos que guarda en %eax el numero que hemos introducido, pone a 0 %edx y lo compara con 0x11 (17). Si es mayor salta al final de la función. Aquí podemos empezar a intuir un bucle for ascendente que acaba en 17 donde %eax es i. A continuación guarda el valor de %edx en %rcx y la dirección de “password” en %rsi. En las siguientes instrucciones vemos como guarda el contenido de la dirección equivalente a %rsi+%rcx (o lo que es lo mismo “password+i”) en %ecx y lo suma a %eax (pin introducido), luego suma 1 a %edx y vuelve a empezar.

Si avanzamos un poco en el bucle podemos ver que va sumando al pin introducido el valor numérico de cada carácter del string “contrasena\_segura”.

Avanzamos hasta salir de la función y vemos como se compara una dirección que contiene el codigo secreto (“passcode”) con %rax. Miramos el valor de “passcode”:

```
(gdb) x/1wd 0x404060
0x404060 <passcode>: 1024
```

%rax contiene el pin que hemos mas el valor numérico de cada carácter de “password”. Por lo tanto si a %rax le restamos el numero que hemos introducido obtenemos lo que “cifradoultraseguro” le ha sumado al pin, 1812. Por tanto necesitamos un número que sumado a 1812 de 1024. Ese número es -788

Register group: general		
rax	0x400	1024
rbx	0x1	1
rcx	0x0	0
rdx	0x12	18
rsi	0x404080	4210816
rdi	0xffffffffc	4294966508
rbp	0x401330	0x401330 <__libc_csu_init>
rsp	0x7fffffff140	0x7fffffff140
r8	0x7fffffffdc04	140737488346116
r9	0x0	0
r10	0x7ffff7f21ae0	140737353226976
r11	0x7ffff7f223e0	140737353229280
r12	0x4010a0	4198560
r13	0x7fffffff2c0	140737488347840
r14	0x0	0
r15	0x0	0

  

0x4012cc <main+208>	mov	%eax,%ebx
0x4012ce <main+210>	test	%eax,%eax
0x4012d0 <main+212>	jne	0x4012a0 <main+164>
0x4012d2 <main+214>	lea	0xe22(%rip),%rdi # 0x4020fb
0x4012d9 <main+221>	mov	\$0x0,%eax
0x4012de <main+226>	callq	0x401080 <__isoc99_scanf@plt>
0x4012e3 <main+231>	jmp	0x4012a0 <main+164>
0x4012e5 <main+233>	mov	0xc(%rsp),%edi
0x4012e9 <main+237>	callq	0x4011da <cifradoultraseguro>
> 0x4012ee <main+242>	cmp	0x2d6c(%rip),%eax # 0x404060 <passcode>
0x4012f4 <main+248>	je	0x4012fb <main+255>
0x4012f6 <main+250>	callq	0x401186 <boom>
0x4012fb <main+255>	lea	0x10(%rsp),%rdi
0x401300 <main+260>	mov	\$0x0,%esi
0x401305 <main+265>	callq	0x401060 <gettimeofday@plt>
0x40130a <main+270>	mov	0x10(%rsp),%rax

## Cambiando la contraseña y el pin

Ya que el string “contrasena\_segura” es usado en el calculo de ambas funciones, modificar el string hace que se modifiquen tanto la contraseña como el pin.

Abrimos el ejecutable con ghex, buscamos el string y cambiamos la primera r por una l. Nos queda “contlasena\_segura”. He decidido cambiar dicha letra ya que en el cifrado se le hace xor con 0x20 y una letra minúscula xor 0x20 da como resultado dicha letra en mayúscula. Por lo que la contraseña modificada sería “secuLepass”

Para el pin lo tenemos mas fácil, solo tenemos que cambiar en la suma realizada en “cifradoultraseguro” el valor del carácter r por el valor del carácter l. Para ello miramos una tabla ASCII y buscamos el valor decimal de l y r, que son 108 y 114 respectivamente. Por tanto para obtener el nuevo pin tenemos que hacer la siguiente operación: 1024-(1812-114+108), lo cual da -782 que es el nuevo pin.