

VilgarOs development

Flag

HackOn{137_b00t_pLz}

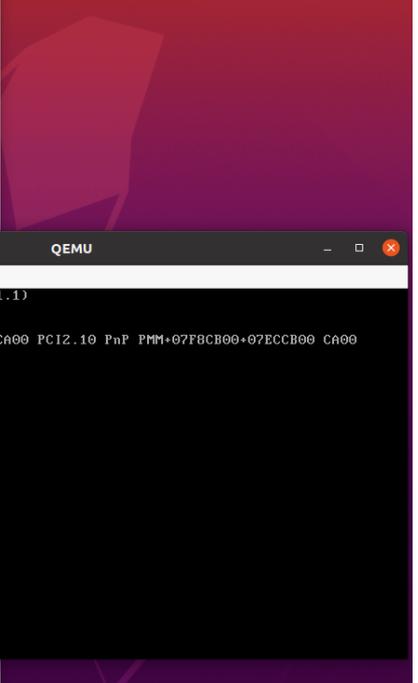
Writeup

- Sacamos información básica del archivo. Vemos que es un bootloader de MS-DOS, por ello ocupa exactamente 512 bytes.

```
|13:33:27|david@ubuntu:[bootloader]> ll bootloader.com
-rw-rw-r-- 1 david david 512 dic  3 21:34 bootloader.com
|13:33:30|david@ubuntu:[bootloader]> file bootloader.com
bootloader.com: DOS/MBR boot sector
|13:33:33|david@ubuntu:[bootloader]> strings bootloader.com
Flag:
Incorrecto
vilgarOS booting...
J7?SR;;`SijV
|13:33:35|david@ubuntu:[bootloader]> █
```

- Ejecutamos con Qemu para ver su funcionalidad. Vemos que pide una flag y si metemos cualquier cadena de caracteres nos devuelve el output `Incorrecto`

```
|13:30:31|david@ubuntu:[bootloader]> qemu-system-i386 bootloader.com
WARNING: Image format was not specified for 'bootloader.com' and probing guessed raw.
Automatically detecting the format is dangerous for raw images, write operations on block 0 will be restricted.
Specify the 'raw' format explicitly to remove the restrictions.
█
```



```
Machine View
SeaBIOS (version 1.13.0-iubuntui.1)

iPXE (http://ipxe.org) 00:03.0 CA00 PCI2.10 PnP PMM+07F8CB00+07ECCB00 CA00

Booting from Hard Disk...
Flag: fake_flag
Incorrecto
```

- Analizamos estaticamente con `objdump` (Hay que especificar la arquitectura `i8086` para que desensamble para 16 bits y el tipo, que es binary porque es un binario puro, sin headers ni nada) y `xxd`.


```
|13:40:17|david@ubuntu:[bootloader]> objdump -D -m i8086 bootloader.com -b binary
```

```
bootloader.com:      formato del fichero binary
```

```
Desensamblado de la sección .data:
```

```
00000000 <.data>:
  0:  bb 88 7c          mov     $0x7c88,%bx
  3:  e8 15 00          call   0x1b
  6:  be ae 7c          mov     $0x7cae,%si
  9:  bf bb 7c          mov     $0x7cbb,%di
  c:  e8 2c 00          call   0x3b
  f:  bb ff ff          mov     $0xffff,%bx
 12: e8 19 00          call   0x2e
 15: e8 3e 00          call   0x56
 18: e9 b9 00          jmp     0xd4
1b:  80 fb ff          cmp     $0xff,%bl
1e:  74 0d             je      0x2d
20:  b4 0e             mov     $0xe,%ah
22:  8a 07             mov     (%bx),%al
24:  84 c0             test    %al,%al
26:  74 05             je      0x2d
28:  cd 10             int     $0x10
2a:  43               inc     %bx
2b:  eb f5             jmp     0x22
2d:  c3               ret
2e:  e8 ea ff          call   0x1b
31:  b8 0a 0e          mov     $0xe0a,%ax
34:  cd 10             int     $0x10
36:  b0 0d             mov     $0xd,%al
38:  cd 10             int     $0x10
3a:  c3               ret
3b:  bb 0c 00          mov     $0xc,%bx
3e:  b4 00             mov     $0x0,%ah
40:  cd 16             int     $0x16
42:  3c 0d             cmp     $0xd,%al
44:  74 0f             je      0x55
46:  88 04             mov     %al,(%si)
48:  88 25             mov     %ah,(%di)
4a:  b4 0e             mov     $0xe,%ah
4c:  cd 10             int     $0x10
4e:  46               inc     %si
4f:  47               inc     %di
50:  4b               dec     %bx
51:  85 db             test    %bx,%bx
53:  75 e9             jne    0x3e
55:  c3               ret
56:  b9 00 00          mov     $0x0,%cx
59:  be ae 7c          mov     $0x7cae,%si
5c:  01 ce             add     %cx,%si
5e:  8a 04             mov     (%si),%al
60:  bb c8 7c          mov     $0x7cc8,%bx
63:  01 cb             add     %cx,%bx
```

```
|13:40:22|david@ubuntu:[bootloader]> xxd bootloader.com
```

```
00000000: bb88 7ce8 1500 beae 7cbf bb7c e82c 00bb  ..|.....|..|.,..
00000010: ffff e819 00e8 3e00 e9b9 0080 fbff 740d  .....>.....t.
00000020: b40e 8a07 84c0 7405 cd10 43eb f5c3 e8ea  .....t...C.....
00000030: ffb8 0a0e cd10 b00d cd10 c3bb 0c00 b400  .....
00000040: cd16 3c0d 740f 8804 8825 b40e cd10 4647  <t...%...5C
```

```

00000040: c010 3c00 7401 8804 8825 040e c010 4047 ..<.L....%....PU
00000050: 4b85 db75 e9c3 b900 00be ae7c 01ce 8a04 K..u.....|....
00000060: bbc8 7c01 cb8a 1f30 c3be bb7c 01ce 8a04 ..|....0...|....
00000070: 38d8 750d 4183 f90c 7cdf bb9a 7ce8 9bff 8.u.A...|...|...
00000080: c3bb 8f7c e894 ffc3 466c 6167 3a20 0049 ...|....Flag: .I
00000090: 6e63 6f72 7265 6374 6f00 7669 6c67 6172 ncorrecto.vilgar
000000a0: 4f53 2062 6f6f 7469 6e67 2e2e 2e00 0000 OS booting.....
000000b0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
000000c0: 0000 0000 0000 0000 4a37 3f53 523b 3b60 .....J7?SR;;`
000000d0: 5369 6a56 ebfe 0000 0000 0000 0000 0000 SijV.....
000000e0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
000000f0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
00000100: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
00000110: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
00000120: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
00000130: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
00000140: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
00000150: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
00000160: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
00000170: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
00000180: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
00000190: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
000001a0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
000001b0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
000001c0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
000001d0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
000001e0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 .....
000001f0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 55aa .....U.
|13:43:12| david@ubuntu:[bootloader]> █

```

- Analizamos estaticamente en ida especificando 16 bits. Vemos que el programa empieza llamando a varias subrutinas y acabo saltando al final donde una instrucción se queda saltando sobre sí misma (una especie de hlt). Además se pueden observar un total de 4 subrutinas y varias variables como las que habiamos visto con `strings`. Al final del todo vemos el magic del bootsector (55h,AAh).

```

seg000:0000
seg000:0000 ; Segment type: Pure code
seg000:0000 seg000      segment byte public 'CODE' use16
seg000:0000      assume cs:seg000
seg000:0000      assume es:nothing, ss:nothing, ds:nothing, fs:nothing, gs:nothing
seg000:0000      mov     bx, 7C88h
seg000:0003      call    sub_1B
seg000:0006      mov     si, 7CAEh
seg000:0009      mov     di, 7CBBh
seg000:000C      call    sub_3B
seg000:000F      mov     bx, 0FFFFh
seg000:0012      call    sub_2E
seg000:0015      call    sub_56
seg000:0018      jmp     loc_D4
seg000:001B
seg000:001B ; ===== S U B R O U T I N E =====
seg000:001B
seg000:001B sub_1B      proc near          ; CODE XREF: seg000:0003+p
seg000:001B                                ; sub_2E+p ...
seg000:001B      cmp     b1, 0FFh
seg000:001E      jz     short locret_2D
seg000:0020      mov     ah, 0Eh
seg000:0022      loc_22:      mov     al, [bx]          ; CODE XREF: sub_1B+10+j
seg000:0022      test    al, al
seg000:0024      jz     short locret_2D
seg000:0026      int     10h             ; - VIDEO - WRITE CHARACTER AND ADVANCE CURSOR (TTY WRITE)
seg000:0028                                ; AL = character, BH = display page (alpha modes)
seg000:0028                                ; BL = foreground color (graphics modes)
seg000:002A      inc     bx
seg000:002B      jmp     short loc_22
seg000:002D ; -----
seg000:002D      locret_2D:      ; CODE XREF: sub_1B+3+j
seg000:002D                                ; sub_1B+B+j
seg000:002D      retn
seg000:002D sub_1B      endp
seg000:002E
seg000:002E ; ===== S U B R O U T I N E =====
seg000:002E
seg000:002E sub_2E      proc near          ; CODE XREF: seg000:0012+p
seg000:002E      call    sub_1B
seg000:0031      mov     ax, 0E0Ah

```

```

seg000:0056 ; ===== S U B R O U T I N E =====
seg000:0056
seg000:0056
seg000:0056 sub_56      proc near      ; CODE XREF: seg000:0015+p
seg000:0056                                ; DATA XREF: sub_3B:loc_40+r
seg000:0056      mov     cx, 0
seg000:0059      loc_59:      ; CODE XREF: sub_56+22+j
seg000:0059      mov     si, 7CAEh
seg000:005C      add     si, cx
seg000:005E      mov     al, [si]
seg000:0060      mov     bx, 7CC8h
seg000:0063      add     bx, cx
seg000:0065      mov     bl, [bx]
seg000:0067      xor     bl, al
seg000:0069      mov     si, 7CBBh
seg000:006C      add     si, cx
seg000:006E      mov     al, [si]
seg000:0070      cmp     al, bl
seg000:0072      jnz    short loc_81
seg000:0074      inc     cx
seg000:0075      cmp     cx, 0Ch
seg000:0078      jnl    short loc_59
seg000:007A      mov     bx, 7C9Ah
seg000:007D      call   sub_1B
seg000:0080      retn
seg000:0081 ; -----
seg000:0081      loc_81:      ; CODE XREF: sub_56+1C+j
seg000:0081      mov     bx, 7C8Fh
seg000:0084      call   sub_1B
seg000:0087      retn
seg000:0087      sub_56      endp
seg000:0087 ; -----
seg000:0088      db     46h ; F
seg000:0089      aLag      db     'lag: ',0
seg000:008F      db     49h ; I
seg000:0090      aNcorrecto db     'ncorrecto',0
seg000:009A      db     76h ; v
seg000:009B      db     69h ; i
seg000:009C      aLgarosBooting db 'lgarOS booting...',0
seg000:00AE      db     1Ah dup(0), 4Ah, 37h, 3Fh, 53h, 52h, 2 dup(3Bh), 60h
seg000:00AE      db     53h, 69h, 6Ah, 56h
seg000:00D4 ; -----
seg000:00D4      loc_D4:      ; CODE XREF: seg000:0018+j
seg000:00D4                                ; seg000:loc_D4+j
seg000:00D4      jmp     short loc_D4
seg000:00D4 ; -----
seg000:00D6      db     128h dup(0), 55h, 0AAh
seg000:00D6      seg000     ends

```

- Ida proporciona información a la derecha de los interrupts que se van utilizando en el código. En este caso se utilizan dos: int 10h y int 16h, que sirven para escribir por pantalla y para escanear el teclado respectivamente (output e input). Con esta información podemos entender de manera aproximada las subrutinas y por lo tanto renombrarlas para que sea más legible el código.

```

seg000:0000 ; Segment type: Pure code
seg000:0000 seg000      segment byte public 'CODE' use16
seg000:0000      assume cs:seg000
seg000:0000      assume es:nothing, ss:nothing, ds:nothing, fs:nothing, gs:nothing
seg000:0000      mov     bx, 7C88h      ; MAIN
seg000:0003      call   print
seg000:0006      mov     si, 7CAEh
seg000:0009      mov     di, 7CBBh
seg000:000C      call   scan
seg000:000F      |      mov     bx, 0FFFFh
seg000:0012      call   println
seg000:0015      call   sub_56
seg000:0018      jmp     Fin

```

- La subrutina print imprime la string a la cual apunta un puntero guardado en bx. Hay que tener en cuenta que un bootloader se carga en la dirección 0x7c00 de memoria por lo que si hace referencia a una variable en 0x7c88, la variable estará a un offset de 0x88 del principio del

binario. Por ejemplo, el primer print imprime `Flag: ,` ya que es la string que está a un offset de `0x88`.

```

seg000:0088          db  46h ; F
seg000:0089  aLag          db  'lag: ',0
seg000:008F          db  49h ; I
seg000:0090  aNcorrecto       db  'ncorrecto',0
seg000:009A          db  76h ; v
seg000:009B          db  69h ; i
seg000:009C  aLgarosBooting    db  'lgarOS booting...',0
seg000:00AE          db  1Ah dup(0), 4Ah, 37h, 3Fh, 53h, 52h, 2 dup(3Bh), 60h
seg000:00AE          db  53h, 69h, 6Ah, 56h
-----
seg000:00D4          ;
seg000:00D4  Fin:                ; CODE XREF: seg000:0018+j
seg000:00D4          ; seg000:Fin+j
seg000:00D4          jmp     short Fin
seg000:00D4          ;
-----
seg000:00D6          db  128h dup(0), 55h, 0AAh
seg000:00D6  seg000          ends

```

- La subrutina `println` llama a `print` y luego imprime `\n\r`, es decir un cambio de línea. Y si le pasas como argumento `-1` o `0xFFFF` imprime solo un cambio de línea, como si no tuviese argumento la subrutina. Este es el caso de la única llamada a esta subrutina.
- La subrutina `scan` escanea el input con `int 16,0` guardando en la dirección de memoria apuntada por `si` el carácter en ascii escaneado y en la dirección de memoria apuntada por `di` el scan code de la tecla presionada. Esto lo hace en un bucle hasta haber escaneado un total de 12 caracteres. Un scan code es un código único por cada tecla, y por tanto varios caracteres pueden tener el mismo (La 'A' y la 'a' tienen el mismo scan code y diferentes ascii). En este caso se llama a `scan` con los argumentos `0x7cae` y `0x7cbb`, que si miramos tienen 13 bytes a 0 cada uno (12 escaneados y un null byte)(esto lo representa `1Ah dup(0)` en ida, `26*0x00`).

```

seg000:003B
seg000:003B
seg000:003B  scan          proc near          ; CODE XREF: seg000:000C+p
seg000:003B          mov     bx, 0Ch
seg000:003E          scan_loop:      mov     ah, 0          ; CODE XREF: scan+18+j
seg000:003E          mov     ah, 0
seg000:0040          loc_40:         ; DATA XREF: print+D+r
seg000:0040          ; println+6+r ...
seg000:0040          int     16h         ; KEYBOARD - READ CHAR FROM BUFFER, WAIT IF EMPTY
seg000:0040          ; Return: AH = scan code, AL = character
seg000:0042          cmp     al, 0Dh
seg000:0044          jz     short end_scan
seg000:0046          mov     [si], al
seg000:0048          mov     [di], ah
seg000:004A          mov     ah, 0Eh
seg000:004C          int     10h        ; - VIDEO - WRITE CHARACTER AND ADVANCE CURSOR (TTY WRITE)
seg000:004C          ; AL = character, BH = display page (alpha modes)
seg000:004C          ; BL = foreground color (graphics modes)
seg000:004E          inc     si
seg000:004F          inc     di
seg000:0050          dec     bx
seg000:0051          test    bx, bx
seg000:0053          jnz    short scan_loop
seg000:0055  end_scan:      retn                ; CODE XREF: scan+9+j
seg000:0055  scan          endp
seg000:0055

```

- Ahora que entendemos esas tres subrutinas vamos a tratar de entender la que queda, que es un poco más compleja. Esta hace un xor byte a byte entre el string guardado en `0x7cae` (los ascii escaneados) y el string guardado en `0x7cc8` (unos valores hardcoded) y luego lo compara con el string guardado en `0x7cbb` (los scan codes). Si en algún momento del bucle la comparación da

falso, la ejecución salta a un trozo de código en el que se imprime 0x7c8f (que contiene el string Incorrecto). En el caso de que todas las comparaciones sean satisfactorias se imprime vilgar0s booting... , que es lo que queremos conseguir.

```

seg000:0056 ; ===== S U B R O U T I N E =====
seg000:0056
seg000:0056
seg000:0056 comprobacion    proc near                ; CODE XREF: seg000:0015+p
seg000:0056                                ; DATA XREF: scan:loc_40+r
seg000:0056      mov     cx, 0
seg000:0059
seg000:0059 comprobacion_loop:                ; CODE XREF: comprobacion+22+j
seg000:0059      mov     si, 7CAEh
seg000:005C      add     si, cx
seg000:005E      mov     al, [si]
seg000:0060      mov     bx, 7CC8h
seg000:0063      add     bx, cx
seg000:0065      mov     bl, [bx]
seg000:0067      xor     bl, al
seg000:0069      mov     si, 7CBBh
seg000:006C      add     si, cx
seg000:006E      mov     al, [si]
seg000:0070      cmp     al, bl
seg000:0072      jnz    short incorrecto
seg000:0074      inc     cx
seg000:0075      cmp     cx, 0Ch
seg000:0078      jl     short comprobacion_loop
seg000:007A      mov     bx, 7C9Ah
seg000:007D      call   print
seg000:0080      retn
seg000:0081 ; -----
seg000:0081 incorrecto:                ; CODE XREF: comprobacion+1C+j
seg000:0081      mov     bx, 7C8Fh
seg000:0084      call   print
seg000:0087      retn
seg000:0087 comprobacion    endp
seg000:0087 ; -----
seg000:0088      db     46h ; F
seg000:0089 aLag                db     'lag: ',0
seg000:008F      db     49h ; I
seg000:0090 aNcorrecto        db     'ncorrecto',0
seg000:009A      db     76h ; v
seg000:009B      db     69h ; i
seg000:009C aLgarosBooting    db     'lgarOS booting...',0
seg000:00AE      db     1Ah dup(0), 4Ah, 37h, 3Fh, 53h, 52h, 2 dup(3Bh), 60h
seg000:00AE      db     53h, 69h, 6Ah, 56h
seg000:00D4 ; -----

```

- En resumen:
 - Se imprime Flag:
 - Se escanea el input, tanto ascii como scan codes.
 - Se imprime un cambio de linea.
 - Se comprueba nuestro input haciendo un xor con valores hardcoded y comparando con scan codes.
 - Si la comprobación es correcta se imprime vilgar0s booting... , en otro caso se imprime Incorrecto .
- Para sacar la flag tenemos que crear un mapa que relacione valores en ascii y sus scancodes. Como en el reto se especifica que los únicos caracteres que puede tener la flag son letras (tanto en mayúscula como en minúscula), números y el carácter '_', creamos un mapa solo con esos

caracteres. En mi caso lo he implementado con una matriz, en la que el primer array son los valores en hexadecimal de los scan codes y el segundo array los valores en ascii de cada carácter.

- Una vez creado el mapa recorreremos los 12 valores hardcodedos y vamos probando con cada carácter posible comparando el valor de hacer un xor entre el carácter en ascii y su scan code con cada valor hardcodedo (hay que tener en cuenta que el inverso de la operación xor es la misma operación). En el caso de que esta comparación sea satisfactoria imprimimos el carácter.

```
#include<stdio.h>

int main(int argc, char const *argv[])
{
    int caracteres[2][63]={0x1E,0x30,0x2E,0x20,0x12,0x21,0x22,0x23,0x17,0x24,0x25,0x26,0x32,0
    int flag[12]={0x4a,0x37,0x3f,0x53,0x52,0x3b,0x3b,0x60,0x53,0x69,0x6a,0x56};
    printf("HackOn{");
    for (int i = 0; i < 12; ++i)
    {
        int encontrado=0;
        for (int j = 0; j < 63&&!encontrado; ++j)
        {
            if((caracteres[0][j]^caracteres[1][j])==flag[i]){
                encontrado=1;
                printf("%c",caracteres[1][j]);
            }
        }
    }
    printf("}\n");
    return 0;
}
```

Al compilar y ejecutar este solver conseguimos la flag:

```
|15:42:21|david@ubuntu:[bootloader]> ./solver
HackOn{l37_b00t_pLz}
|15:50:23|david@ubuntu:[bootloader]> █
```

Nota: Se ha usado está [página](#) de documentación de scan codes para crear la matriz usada en el solver.

Probado por

- [Dbd4](#)

Autor

- David Billhardt

- [Twitter](#)
- [Github](#)