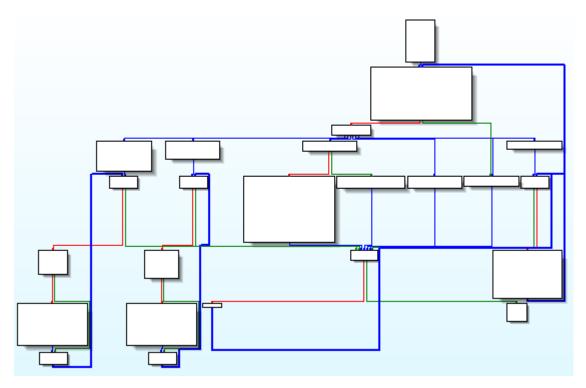
Solucion ejercicio 9, veremos que si lo encaramos de la forma correcta no se pone tan cuesta arriba, lo primero seria definir las variables y datos que maneja, para luego comenzar a analizarlo.

vamos a ver con que nos encontramos



Esto es lo que tenemos que reversear, después de jugar un rato se van a dar cuenta de que no es tan grandota como aparenta y hay mucho código repetido, asi que va a ir rápida la cosa.

Vallamos al comienzo de la función y le ponemos el nombre de rigor

III N U基

```
; Attributes: bp-based frame
funcion investigada proc near
var BBCC= dword ptr -0BBCCh
var_BBC8= byte ptr -0BBC8h
var_BB94= dword ptr -0BB94h
var BB90= dword ptr -0BB90h
var BB8C= dword ptr -0BB8Ch
var BB88= byte ptr -0BB88h
var_8= byte ptr -8
push
        ebp
mov
        ebp, esp
push
        ebx
        eax, OBBE4h
mov
           chkstk
call
        [ebp+var BB8C], 0
mov
```

Lo primero que les tiene que llamar la atención en este caso es la cantidad de memoria que usa el programa, esto se puede deber a una cosa... que use una estructura de datos que pide memoria estáticamente. Es decir nuestro querido "array de struct" ©

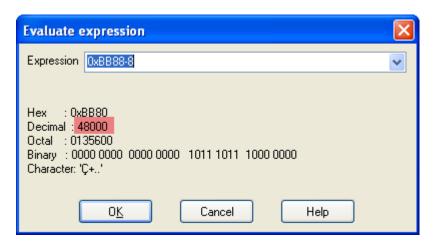
Veamos el stack-frame para ver cómo están acomodadas las variables

```
dd ?
0000BB94 var BB94
0000BB90 var BB90
                          dd?
0000BB8C var BB8C
                          dd?
                         db ?
0000BB88 var BB88
                          db ? ; undefined
0000BB87
0000BB86
                          db ? ; undefined
0000BB85
                          db ? ; undefined
                          db ? ; undefined
0000BB84
                          db ? ;
0000BB83
                                 undefined
                          db ? :
                                undefined
0000BB82
                          db?
                                undefined
0000BB81
                          db ? ; undefined
0000BB80
                          db ? ; undefined
0000BB7F
0000BB7E
                          db ? ; undefined
                          db ? ; undefined
0000BB7D
0000BB7C
                          db ? ; undefined
                          db ? ;
0000BB7B
                                undefined
                          db?
                                undefined
0000BB7A
                          db ?
0000BB79
                                 undefined
                          db ? ;
0000BB78
                                undefined
0000BB77
                          db ? ; undefined
                          db ? ; undefined
0000BB76
                          db ? ; undefined
0000BB75
                          db ? :
0000BB74
                                undefined
                          db ? ; undefined
0000BB73
                          db ? ; undefined
0000BB72
                          db ? ; undefined
0000BB71
                          db ? ; undefined
0000BB70
```

La marcada es la que nos tiene que llamar la atención, miremos cuanto ocupa restando la dirección del stack de el BB88 con la de la anterior variable.

```
0000000C
                          db ? ; undefined
0000000B
                          db ? ; undefined
0000000A
                          db ? ; undefined
00000009
                          db ? ; undefined
                          db ?
000000008 var 8
                          db ? ; undefined
00000007
00000006
                          db ?
                                undefined
00000005
                          db ? ; undefined
00000004
                          db ? ; undefined
00000003
                          db ? ; undefined
                          db ? ; undefined
00000002
                          db ? ; undefined
00000001
                          db 4 dup(?)
00000000
00000004
                          db 4 dup(?)
80000000
00000008; end of stack variables
```

Esa que marque sigue siendo parte de la grandota, asi que los restamos



48000 bytes, eso es bastante para una simple variable ¿no? Después veremos que es esta porción de memoria, por ahora sigamos mirando el código.

III N 👊 dword ptr [esp], offset aIntroduceElNom; "Introduce el nombre del fichero: mov call printf 1ea ecx, [ebp+var BB88] ; quarda la direccion de la estructura edx, [ebp+<mark>var_BB8C</mark>] MOV eax, edx mov add eax, eax add eax, edx eax, 4 sh1 eax, [ecx+eax] lea ; char * mov [esp], eax call dword ptr [esp], offset aIntroduceElTam ; "Introduce el tama" mov printf call eax, [ebp+var_BBC8] 1ea mov [esp], eax call gets ecx, [ebp+var BB881 lea edx, [ebp+var BB8C] mov mov eax, edx add eax, eax eax, edx add sh1 eax, 4 eax, [ecx+eax] eax, 2Ch lea add [esp+8], eax mov dword ptr [esp+4], offset aLd ; "%ld" mov 1ea eax, [ebp+var_BBC8] ; char * mov [esp], eax call sscanf 1ea eax, [ebp+<mark>var BB8C</mark>] dword ptr [eax] inc 1oc 401626 jmp

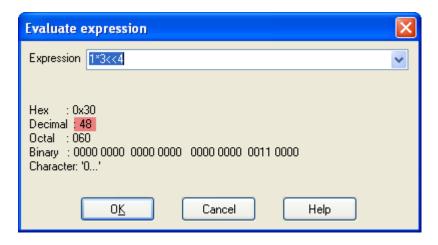
Tratemos de interpretar que hace este código asi poco a poco vamos conociendo las variables que entran en juego.

III N 내 dword ptr [esp], offset aIntroduceElNom; "Introduce el nombre del mov printf call ecx, [ebp+var_BB88] ; guarda la direccion de la estructura lea mov edx, [ebp+<mark>var_BB8C</mark>] eax, edx mov eax, eax add add eax, edx sh1 eax, 4 lea. eax, [ecx+eax] mov [esp], eax ; char * call qets

Todos esos cálculos a partir del valor de var_BB8C generan un offset de la forma 48n

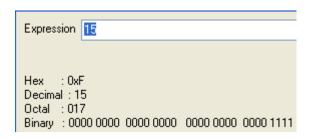
Siendo n un numero de la forma $[0, +\infty) \in \mathbb{Z}$ o mejor dicho un entero positivo

bue, recuerden que lo de mas infinito es relativo ya que nuestra memoria tiene limite ☺, me refiero a que va desde cero para arriba.

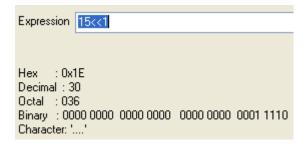


En este caso $n=1 \div 48.1=48$ pero uno se preguntara como el compilador llega a esa clase de matemática esotérica con corrimientos. La respuesta es sencilla, y aunque no lo crean se debe a que la computadora es un poco vaga y quiere hacer la menor cantidad de operaciones posibles para dar un resultado.

Un corrimiento a la izquierda es una multiplicación por dos (porque están en base 2) si a un numero en base 10 yo le hago un corrimiento a la izquierda lograría una multiplicación por 10 (porque esta en base 10). Un ejemplo vale mas que mil palabras.



y 15 con un corrimiento



Vemos que en uno da 15 y en el otro 30, es una multiplicación por 2, y como a la computadora le es menos cantidad de pasos hacer un corrimiento que una multiplicación, se termina decidiendo por meter las multiplicaciones de potencias de 2 como corrimientos.

Esto tal vez es difícil de digerir para alguien que no sabe nada de matemáticas, pero donde se pongan un rato se dan cuenta que es una taradez

Volviendo a nuestro código podríamos pasar nuestro corrimiento a una multiplicación humanita



Y aplicando la super algebra, llegamos a la brillante deducción que...

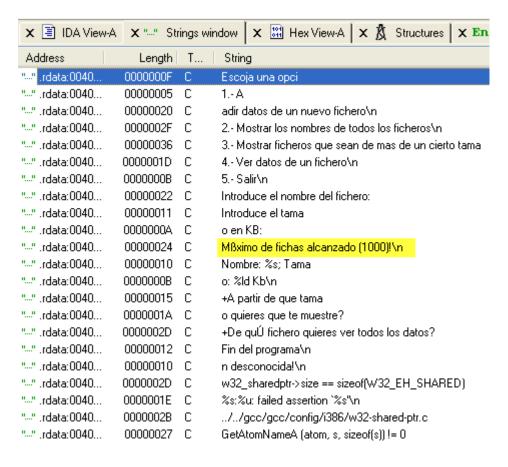
$$n. 3. 2^4 = n. 3.16 = n. 48 = 48n$$

Ese valor es lo que le suma a la dirección de la estructura para llegar a los valor en base a n, es decir que esta es un índice para accesar el array. Ya sabemos algo... el tamaño de cada elemento es de 48 bytes, ahora hay que ver cuantos le pueden entrar.

Si recordamos un poquito (o miramos 3 paginas atrás) vemos que la estructura de datos tenia un largo de 48000 bytes, por lo tanto no hay que ser Enstein para hacer

$$\frac{48000}{48} = 1000$$

1000 serian la cantidad de elementos struct (cada uno de 48 bytes) que tendría el array. Miremos las string's para ver si vemos algo que apruebe nuestra hipótesis ☺



Estamos de suerte, hay algunas pistas por el camino.

En fin, esa parte del bloque que estábamos mirando guarda el nombre en un elemento de un array tipo estructura.

Miremos mas debajo de esas líneas

```
dword ptr [esp], offset aIntroduceElTam ; "Introduce el tama"
mov
call
        printf
1ea
        eax, [ebp+var_BBC8]
mov
        [esp], eax
                         ; char *
        gets
call
        ecx, [ebp+var BB88]
1ea
        edx, [ebp+var BB8C]
mov
        eax, edx
mov
        eax, eax
add
                                   usa el mismo indice que
add
        eax, edx
sh1
                                  antes, pero ahora usa un
        eax, 4
1ea
        eax, [ecx+eax]
                                  offset 44 para guardar un
        eax, 44
add
                                valor entero (fijense el %ld)
mov
        [esp+8]; eax
        dword ptr [esp+4], offset aLd ; "%ld"
mov
        eax, [ebp+var_BBC8]
1ea
                         ; char *
mov
        [esp], eax
call
        sscanf
        eax, [ebp+var BB8C]
lea.
        dword ptr [eax]
inc
jmp
        1oc 401626
```

Esos 44 bytes que desplazo son los que le correponden a nombre, es decir que nombre se inicializo com nombre[44] y como son 48 bytes en total por estructura... solo nos quedan 4 bytes para guardar un entero que representa el tamaño.

Fíjense también que no lo hace directamente con gets porque este solo carga caracteres, para pasarlo a entero hace uso de sscanf que vendría a ser un scanf de toda la vida pero en vez de trabajar sobre la entrada estándar, trabaja con una variable.

Ya estamos en condiciones de hacer una de las partes mas complicadas del reto, definir la estructura

```
🗶 🗐 IDA View-A 🕽 🗶 "---" Strings window 🕽 🗶 🔛 Hex View-A 💢 🗶 Structures 🕽 🗶 En Enums
00000000 ; Ins/Del : create/delete structure
00000000 ; D/A/* : create structure member (data/ascii/array)
00000000 ; N
                   : rename structure or structure member
00000000 ; U
                  : delete structure member
00000000 : -----
00000000
000000000 mia
                         struc ; (sizeof=0x30)
                         db 44 dup(?)
000000000 nombre
                                                  ; char
00000002C tamanio
                         dd ?
000000030 mia
                         ends
00000030
```

Y se la aplicamos a nuestra variable con "Alt+Q" definiéndola luego como array para que quede 1000

```
🗶 🗐 IDA View-A 🗶 🌈 Stack of function_investigada 🗶 "..."
-0000BB90 var BB90
                            dd ?
-0000BB8C var BB8C
                            dd ?
-0000BB88 ficha
                            mia 1000 dup(?)
-000000008 var 8
                            db ?
                            db ? ; undefined
-00000007
-00000006
                            db ? ; undefined
                            db ? ; undefined
-00000005
                            db ? ; undefined
-000000004
-000000003
                            db ? ; undefined
-000000002
                            db ? ; undefined
                            db ? ; undefined
-00000001
+00000000 5
                           db 4 dup(?)
+000000004
                            db 4 dup(?)
+000000008
+00000008; end of stack variables
```

Ya echa esta parte, sigamos con las demás variables

funcion_investigada proc near

```
var_BBCC= dword ptr -0BBCCh
var_BBC8= byte ptr -0BBC8h
var_BB94= dword ptr -0BB94h
var_BB90= dword ptr -0BB90h
<mark>var_BB8C</mark>= dword ptr -0BB8Ch
ficha= mia ptr -0BB88h
var_8= byte ptr -8
```

Esa que tenemos marcada es la que corresponde al n que analizamos antes... es decir al "índice" del arreglo.

🖽 N Lil

```
; Attributes: bp-based frame
funcion_investigada proc near
var_BBCC= dword ptr -0BBCCh
var_BBC8= byte ptr -0BBC8h
var_BB94= dword ptr -0BB94h
var BB90= dword ptr -0BB90h
indice = dword ptr -0BB8Ch
ficha= mia ptr -0BB88h
var_8= byte ptr -8
push
        ebp
mov
        ebp, esp
push
        ebx
        eax, OBBE4h
mov
call
           chkstk
mov
        [ebp+<mark>indice</mark>], 0
```

En la ultima línea del bloque vemos que arranca desde 0, es decir el comienzo de la estructura. Luego tomara distintos caminos que luego analizaremos en donde lo incrementaran o lo dejaran como esta.

Ya con esas variables que encontramos, estamos en condiciones de encarar el análisis del programa, y poco a poco cuando nos encontremos las otras las iremos definiendo.

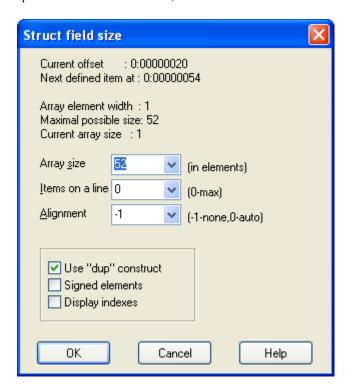
Comenzemos

🔛 N ts上 loc_4012D9: ; "Escoja una opci" dword ptr [esp], offset aEscojaUnaOpci mov call dword ptr [esp], offset a1_A ; "1.- A" mov call mov dword ptr [esp], offset a2_MostrarLosNo ; "2.- Mostrar los nombres de todos los fi". call dword ptr [esp], offset a3_MostrarFiche ; "3.- Mostrar ficheros que sean de mas de". mov call dword ptr [esp], offset a4_VerDatosDeUn ; "4.- Ver datos de un fichero\n" MOV printf call dword ptr [esp], offset a5_Salir ; "5.- Salir\n" MOV call printf eax, [ebp+<mark>var_B</mark>BC8] gets tiene como argumento un puntero lea [esp], eax ; char * MOV a caracter, en donde graba lo que se call gets le pasa por stdin. Aca IDA nos lo dword ptr [esp+4], offset aD ; "%d" caracter Vesses acracter v eax, [ebp+var_BB94] 1ea mov mov 1ea eax, [ebp+<mark>var_BBC8</mark>] ; char * [esp], eax MOV call sscanf [ebp+var_BB94], 5 ; switch 6 cases CMD 10c_40161A ; jumptable 0040136B case 0 ja

Si lo miramos en el stack frame

```
db?
-0000BBC8 var BBC8
                           db ? ; undefined
-0000BBC7
                           db ? ; undefined
-0000BBC6
                           db ? ; undefined
-0000BBC5
-0000BBC4
                           db ? : undefined
-0000BBC3
                           db ? ; undefined
                           db ? ; undefined
-0000BBC2
-0000BBC1
                           db ? :
                                  undefined
-0000BBC0
                           db ? ; undefined
-0000BBBF
                           db ? ; undefined
                           db ? ; undefined
-0000BBBE
                           db ? ; undefined
-0000BBBD
                           db ? ; undefined
-0000BBBC
                           db ? ; undefined
-0000BBBB
                           db ? ; undefined
-0000BBBA
                           db ? ; undefined
-0000BBB9
                           db ? ; undefined
-0000BBB8
                           db ? ; undefined
-0000BBB7
                           db ? ; undefined
-0000BBB6
-0000BBB5
                           db ? ; undefined
-0000BBB4
                           db ? ; undefined
                           db ? ; undefined
-0000BBB3
                           db ? ; undefined
-0000BBB2
-0000BBB1
                           db ? ; undefined
-0000BBB0
                           db ? ; undefined
-0000BBAF
                           db ? ; undefined
```

Nos posicionamos sobre var_BBC8 y le damos a "*" para que nos lo transforme a un array (fíjense que este definido como db)



52 bytes le entra, si vieron los ejemplos anteriores se habran percatado que cada vez que ricnar pedia 40 bytes, el compilador se lo mandaba a 52. Andara igual, pero a la hora de reescribir el código lo vamos a hacer de 40. Por ahora le damos a "OK"

```
-0000BBC8 guardado_stdin db 52 dup(?)
-0000BB94 var_BB94 dd ?
-0000BB90 var_BB90 dd ?
-0000BB8C indice dd ?
-0000BB88 ficha mia 1000 dup(?)
-0000008 var 8 db ?
```

Ahí la renombre ha "guardado_stdin" para verla directamente en el listado.

Si seguimos analizando el mismo bloque, veremos que abajo del gets esta una llamada a sscanf, a no desesperar si no la conocen porque es un scanf de toda la vida, pero en vez de trabajar en la entrada estándar trabaja con el puntero a caracter que se le pasa como primer argumento.

```
int sscanf(const char *cadena, const char *formato,...);
aca tenemos el formato, si vemos la llamada es de este tipo
sscanf(guardado_stdin, "%ld", &VARIABLE_INT);
```

lo de variable int lo se porque le mete un digito (fíjense en el formato) y el "&" de adelante es para que se le pase la dirección de la variable asi la guarda. Tenemos otra variable, la vamos a llamar "opción" porque es el digito que nosotros le pasamos con gets formateado como digito.

Miremos como van nuestras variables

```
III N UL
; Attributes: bp-based frame
funcion investigada proc near
var BBCC= dword ptr -0BBCCh
quardado stdin= byte ptr -0BBC8h
<mark>opcion</mark>= dword ptr -0BB94h
var_BB90= dword ptr -0BB90h
indice= dword ptr -0BB8Ch
ficha= mia ptr -0BB88h
var 8= byte ptr -8
push
        ebp
        ebp, esp
MOV
push
        ebx
        eax, OBBE4h
MOV
call
            chkstk
mov
        [ebp+indice], 0
```

Ya no quedan tantas como al principio © poquito a poquito nos lo vamos comiendo

🚻 N (社

```
loc_4012D9:
                          ; "Escoja una opci"
         dword ptr [esp], offset aEscojaUnaOpci
mov
         printf
call
         dword ptr [esp], offset a1_A ; "1.- A"
mov
call
         dword ptr [esp], offset a2_MostrarLosNo ; "2.- Mostrar los nombres de todos los fi".
mov
call.
        dword ptr [esp], offset a3_MostrarFiche ; "3.- Mostrar Ficheros que sean de mas de".
MOV
call
        dword ptr [esp], offset a4_VerDatosDeUn ; "4.- Ver datos de un fichero\n"
mov
call
        dword ptr [esp], offset a5_Salir ; "5.- Salir\n"
mov
call
        eax, [ebp+guardado_stdin]
lea
MOV
         [esp], eax
                          ; char *
call
         qets
         eax, [ebp+<mark>opcion</mark>]
lea
        [esp+8], eax
dword ptr [esp+4], offset aD ; "%d"
mov
mov
         eax, [ebp+guardado_stdin]
lea
mov
        [esp], eax
                          ; char *
call
         sscanf
         [ebp+<mark>opcion</mark>], 5 ; switch 6 cases
cmp
                          ; jumptable 0040136B case 0
        10c_40161A
ja
```

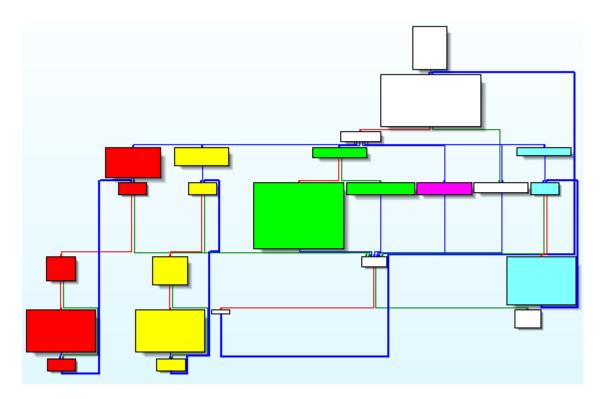
Si la opción que le metemos es mayor a 5 salta a...

```
■ N L.↓

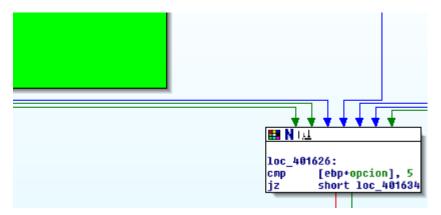
loc_48161A: ; jumptable 0040136B case 0

mov dword ptr [esp], offset a0pci
call printf
```

Ya notamos que hay un switch con las opciones de 1 a 5 definidas, aca vemos que a este bloque lo nombro como case 0 este es el definido como "default". Miremos todas las opciones que pone el switch y las coloreamos según cada opción.



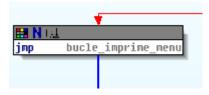
La roja corresponde a la opción $\frac{1}{2}$, la amarilla a la $\frac{1}{4}$, la verde a la $\frac{1}{4}$, la violeta a la $\frac{1}{2}$ y la celeste a la opción $\frac{1}{2}$. Si miramos, todas las opciones terminan mediante una u otra condición en el bloque blanquito debajo de la opción 1. Vayamos para alla



Comprueba si la opción es "5", si es asi se va a este bloque



[&]quot;opción de salida", sino es 5 se va aquí



Es decir, si es 5 sale, sino vuelve a imprimir el menú y espera las entradas como al principio.

Miremos como decide lo del switch, que en este caso no es igual al que mostro ricnar en sus tutes

```
mov eax, [ebp+opcion]
shl eax, 2
mov eax, ds:off_4031DC[eax]
jmp eax ; switch jump
```

En este bloque decide para donde va a ir, miremos que hace... a la opción que tenemos (en entero) le hace un corrimiento de 2 a la izquierda. Con lo que aprendimos al principio, ya tenes que saber que hizo un

$$opcion. 2^2 = opcion. 4$$

Asi indexa los dword del array 4031DC que tiene la dirección de los saltos

```
mov eax, [ebp+opcion]
sh1 eax, 2
mov eax, ds:off_4031DC[eax]
imp eax ; switch jump

off_4031DC dd offset loc_40161A ; jump table for switch
idd offset loc_40136D
dd offset loc_401416
dd offset loc_401484
idd offset loc_401553
dd offset loc_40160C
```

Ahora pasamos a procesar opción por opción, comienza lo duro...

Para esto no nos vamos a hacer los ultra reverser's, sino que lo ejecutamos y vemos que hace y como lo hace.

Opción 1

```
C:\Documents and Settings\Administrador\Escritorio\1315-C Y REVERSING (pa
Escoja una opci\(\frac{1}{2}\n\):
1.— A±adir datos de un nuevo fichero
2.— Mostrar los nombres de todos los ficheros
3.— Mostrar ficheros que sean de mas de un cierto tama±o
4.— Ver datos de un fichero
5.— Salir
```

Miremos como lo hace.

```
EEN LL

loc_40136D: ; jumptable 0040136B case 1

cmp [ebp+indice], 999

jg loc_401405
```

Si el índice es mayor a 999, imprime lo siguiente

```
IBNI보

loc_401405: ; "Miximo de fichas alcanzado (1880)?\n"
mov dword ptr [esp], offset aMsximoDeFichas
call printf
jmp loc_401626
```

Nos avisa que solo agunta 1000 (como ya vimos) y salta al bucle de comparación con 5 para decidir si sigue o no el programa.

Sino es mayor a 999 (es menor o igual), nos muestra esto.

```
Ⅲ N Ⅲ
         dword ptr [esp], offset aIntroduceElNom ;
 :al
         ecx,
                             quarda la direccion de la estructura
               [ebp+ficha]
         edx, [ebp+indice
mov
mov
         eax, edx
         eax, eax
add
add
         eax, edx
         eax,
shl
         eax, [ecx+eax]
lea
         [esp], eax
                            char *
         gets
call
         dword ptr [esp], offset aIntroduceElTam ; "Introduce el tama"
 VOF
call
         printf
         eax, [ebp+guardado_stdin]
lea
                          ; char
 10V
         [esp], eax
 :al
         ecx,
               [ebp+ficha]
         edx, [ebp+indice]
mov
mov
         eax, edx
add
         eax, eax
add
         eax, edx
shl
         eax,
         eax, [ecx+eax]
lea
         eax, 44
[esp+8], eax
add
         dword ptr [esp+4], offset ald ; "%ld"
mov
lea
         eax, [ebp+guardado_stdin]
                          ; char *
mov
         [esp], eax
 call
         sscanf
         eax, [ebp+indice]
lea:
         dword ptr [eax]
inc
         1oc_401626
```

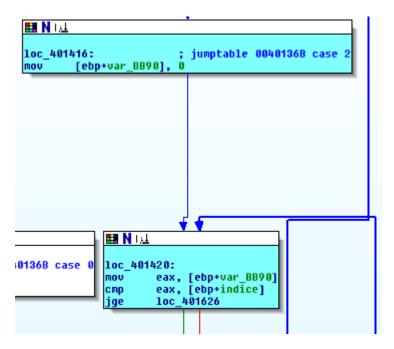
Esto ya lo habíamos visto cuando analizamos la estructura, guarda nombre y tamanio en la estructura indexada por "índice" válgase la redundancia jejeje. Aprecien como no usa gets directamente como dijimos, sino que lo guarda en formato entero de la mano de sscanf

Opción 2

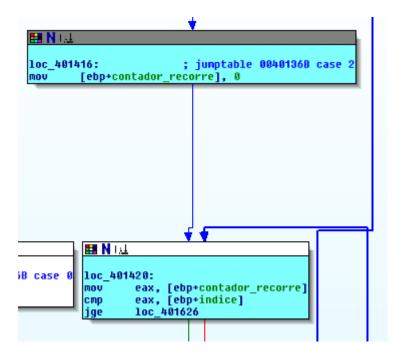
```
C: Documents and Settings Administrador \Escritorio\1315-C Y REVERSING (pa
Escoja una opci½n:
1.— A±adir datos de un nuevo fichero
2.— Mostrar los nombres de todos los ficheros
3.— Mostrar ficheros que sean de mas de un cierto tama±o
4.— Ver datos de un fichero
5.— Salir
```

Para mostrar todos los ficheros, lo mas lógico seria que valla desde 0 a índice indexando el valor del array y mostrarlo por pantalla.

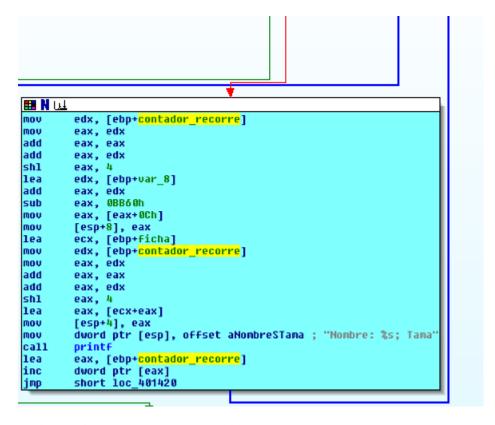
Eso es justo lo que tenemos aca, var_BB90 que todavía no la habíamos mirado, es un contador interno (que para ser originales lo voy a llamar contador_recorre).



Quedamos asi



Miremos abajo que mas tenemos



Si el contador recorre es menor a índice, imprime

```
printf("Nombre: %s; Tamaño: %d\n", ficha[contador_recorre].nombre,
ficha[contador_recorre].tamanio);
```

Fijense que para pasar de uno en uno usa contador_recorre como índice con la condición que este sea menor a "índice" para que no trate de mostrar cosas que no están. La estructura de control ya es conocida por nosotros y se trata de un for (vean como incrementa contador_recorre al final del bloque).

Opción 3

```
C:Wocuments and Settings\Administrador\Escritorio\1315-C Y REVERSING (pa
Escoja una opci\( \frac{1}{2}\)n:

1.— A±adir datos de un nuevo fichero

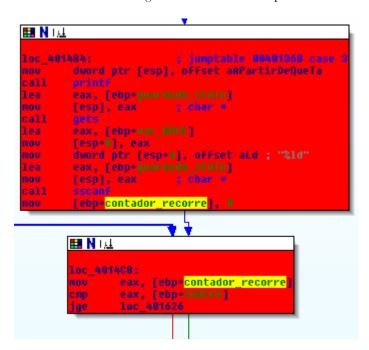
2.— Mostrar los nombres de todos los ficheros

3.— Mostrar ficheros que sean de mas de un cierto tama±o

4.— Ver datos de un fichero

5.— Salir
```

Muestra los ficheros según una condición impuesta en el campo tamanio



Pregunta a partir de que tamaño queres ver, lo recoje con gets y después lo guarda en una variable para comparar, vamos a reescribirla como tamanio_comparacion

```
🖽 N 👊
            484: ; jumptable 00401360 case 3
dword ptr [esp], offset aff°artirDeQuela
printf
1oc_401484:
mov dwa
call
            lea
mov
call
            gets
eax, [ebp*tamanio_comparacion]
[esp*8], eax
dword ptr [esp*4], offset ald ; "%ld"
eax, [ebp*guardado_stdin]
[esp], eax  ; char *
sscanf
lea
mov
MOV
lea
MOV
call
             [ebp+contador_recorre], 0
mov
           Ħ N 🖽
            loc_401408:
                        eax, [ebp+confador_recorre]
eax, [ebp+indice]
loc_801626
            mov
            спр
             jge
```

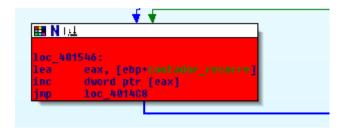
Sigue aca



Esa var_8 que tenemos ahí, es una variable puesta por el compilador asi que obviemosla, abajo podemos ver que compara el valor de eax con tamanio_comparacion, en eax tenemos el valor de

ficha[contador recorre].tamanio

si el campo tamanio que estamos mirando es mayor que tamanio_comparacion, lo imprime con el printf que vimos en la opción 2, todo esto dentro de un for con la condición de que contador_recorre sea menor a índice como vimos antes

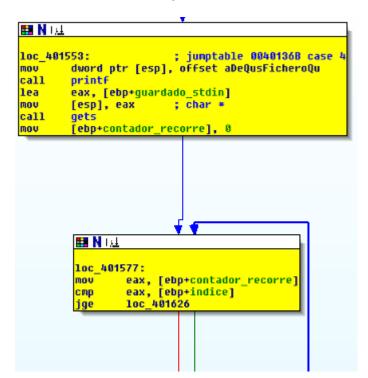


Aca aumenta contador_recorre para seguir el for

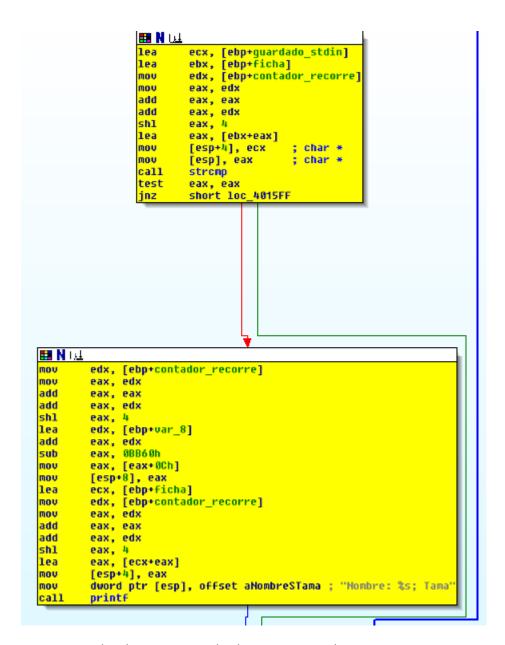
Opción 4

```
C: Documents and Settings Administrador \Escritorio \1315-C Y REVERSING (pa
Escoja una opci\( \)n:
1.— A±adir datos de un nuevo fichero
2.— Mostrar los nombres de todos los ficheros
3.— Mostrar ficheros que sean de mas de un cierto tama±o
4.— Ver datos de un fichero
5.— Salir
```

Ver datos de un fichero, según el nombre



Pregunta el nombre del fichero que queremos ver y lo guarda en guardado_stdin con gets, esto esta bien porque es un puntero a carácter, después viene el for de siempre



Este es un código bastante parecido al anterior, pero ahora compara

ficha[contador recorre].nombre

con el valor que le metimos por medio de un strcmp, si son iguales lo muestra con el printf de siempre, sino incrementa el contador y sigue hasta que contador_recorre alcanze a índice.

Opción 5

```
C:Wocuments and Settings\Administrador\Escritorio\1315-C Y REVERSING (pa
Escoja una opci&n:
1.- A±adir datos de un nuevo fichero
2.- Mostrar los nombres de todos los ficheros
3.- Mostrar ficheros que sean de mas de un cierto tama±o
4.- Ver datos de un fichero
5.- Salir
```

El mitico salir, vamos a ver si tiene algo de código

```
Ioc_40160C: ; jumptable 0040136B case 5
mov dword ptr [esp], offset aFinDelPrograma
call printf
jmp short loc_401626
```

Imprime un "Fin del programa" y va a la comparación de si opción es igual a 5 (en la que caen todas), como esta vez si son iguales ejecuta el return.

Reescribiendo el código, ya analizamos todas las opciones y tenemos la estructura de datos que maneja, dejemosnos de vueltas y abramos el dev-c++

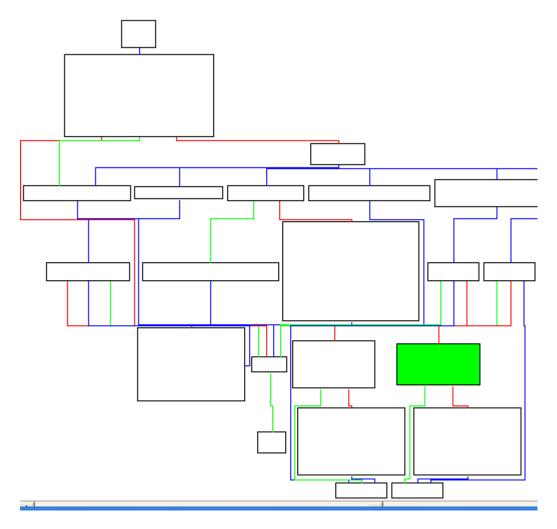
```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
void funcion investigada() {
      struct mia {
             char nombre[44];
             int tamanio;
      } ficha[1000];
      int indice;
      int contador recorre;
      int opcion;
      char guardado stdin[40];
      int tamanio_comparacion;
      indice = 0;
      do {
             printf("Escoja una opcion:\n");
             printf("1.- Añadir datos de un nuevo fichero\n");
             printf("2.- Mostrar los nombres de todos los ficheros\n");
             printf("3.- Mostrar ficheros que sean de mas de un cierto
      tamaño\n");
             printf("4.- Ver datos de un fichero\n");
             printf("5.- Salir\n");
             gets(guardado stdin);
             sscanf (guardado stdin, "%d", &opcion);
             switch (opcion) {
                     case 1:
                    if(indice <= 999) {
                           printf("Introduce el nombre del fichero: ");
                           gets(ficha[indice].nombre);
                           printf("Introduce el tamaño: ");
                           gets(guardado_stdin);
                           sscanf(guardado stdin, "%ld", &ficha[indice].tamanio);
                           indice++;
                    }else {
                           printf("Maximo de fichas alcanzado (1000)!\n");
                    break;
                    case 2:
                    for(contador_recorre = 0; contador_recorre < indice;</pre>
             contador recorre++) {
```

```
printf("Nombre: %s; Tamaño: %d\n",
                    ficha[contador_recorre].nombre,
                    ficha[contador recorre].tamanio);
                    break;
                    printf("A partir de que tamaño quieres que te muestre: ");
                    gets(guardado stdin);
                    sscanf(guardado stdin, "%ld", &tamanio comparacion);
                    for(contador recorre = 0; contador recorre < indice;</pre>
             contador_recorre++) {
                           if(ficha[contador recorre].tamanio >=
                    tamanio comparacion) printf("Nombre: %s; Tamaño: %d\n",
                    ficha[contador recorre].nombre,
                    ficha[contador recorre].tamanio);
                    break;
                    case 4:
                    printf("De que ficheros quiere ver todos los datos?");
                    gets(guardado stdin);
             for(contador_recorre = 0; contador_recorre < indice;
contador_recorre++) {
                           if(strcmp(ficha[contador recorre].nombre,
                    guardado stdin) == 0) {
                                  printf("Nombre: %s; Tamaño: %d\n",
                           ficha[contador recorre].nombre,
                           ficha[contador recorre].tamanio);
                    break;
                    case 5:
                    printf("Fin del programa\n");
                    break;
                    default:
                           printf("Opcion desconocida\n");
                           break;
             } while(opcion != 5);
      return;
}
main() {
       funcion investigada();
}
```

El código queda largo, pero no es nada del otro mundo, compilemoslo y comparémoslo con el original

raoi kioai	.0.0.0	о осотинальностью разопи исог	101000	оссотиванающеноорс
identical	401c20	ExitProcess	401c10	ExitProcess
identical	401c60	sjli_init_ctor	401c50	sjli_init_ctor
suspicious +	401290	sub_401290	4012c1	funcion_investigada
suspicious ++	40160c	_main	401290	_main

Casi, pero no... veamos las diferencias



Esta todo igual, menos una partecita, veamos que es



Noooooooooooooo... un jb contra un jl, eso es lo único.

Los dos saltan cuando están por debajo, pero jl usa números con signo y jb no. Ahí esta la diferencia, nosotros definimos

int tamanio;

dentro de struct, y en realidad es un entero sin signo (tiene criterio, el tamaño no va a ser negativo ©), lo reescribimos como

unsigned int tamanio;

compilamos y comparamos

identical	401cUU	SetUnhandledExceptionFilter	4U1C1U	SetUnhandledE:
identical	401c10	ExitProcess	401c20	ExitProcess
identical	401c50	sjli_init_ctor	401c60	sjli_init_ctor
identical	4012c1	funcion_investigada	401290	sub_401290
	401000	:_	40100-	

Objetivo superado, no les voy a mentir, costo bastante y no salio a la primera, así que a no desanimarse.

Adjunto el source code del programa.

Espero que les haya gustado