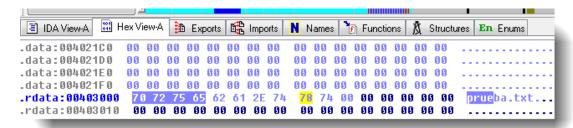
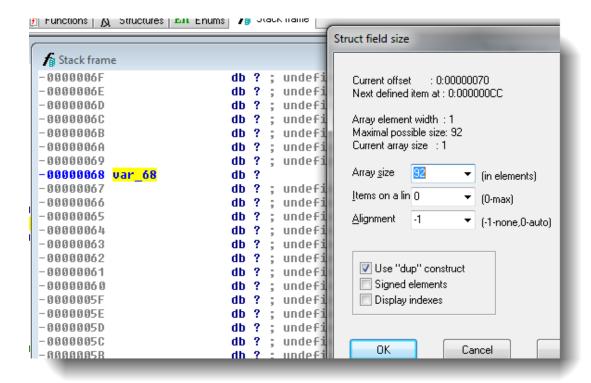
Vemos el comienzo de la función que es igual al comentado en la parte 10:

```
var_D8= dword ptr -0D8h
var_D4= dword ptr -0D4h
var_D0= dword ptr -0D0h
var_C8= byte ptr -0C8h
var_68= dword ptr -68h
var_64= dword ptr -64h
var_60= word ptr -60h
var_5E= byte ptr -5Eh
var_5D= byte ptr -5Dh
var_C= dword ptr -0Ch
push
          ebp
mov
          ebp, esp
          esp, OD8h
sub
          eax, ds:<mark>dword_403000</mark>
mov
          [ebp+var_68], eax
mov
          eax, ds:dword_403004
mov
          [ebp+var_64], eax
eax, ds:word_403008
mov
MOVZX
          [ebp+var_60], ax
mov
          eax, ds:byte_40300A
MOVZX
          [ebp+var_5E], al
mov
1ea
          edx, [ebp+var_5D]
```

Clickamos en la dirección seleccionada y vemos que cadena se está guardando.



Es el archivo "prueba.txt", así que renombraremos la variable var_68 (undefiniendo las var_64, var_60, var_5E, var_5D, para que ocupe todo el buffer)



Hay 92 bytes libres, ocuparemos todo el buffer, y le ponemos y lo renombraremos a 'nombre' por guardar el nombre del archivo.

```
-00000069 db ?; undefined
-00000068 Nombre db 92 dup(?)
-0000000C var_C dd ?
-00000008 db ?; undefined
```

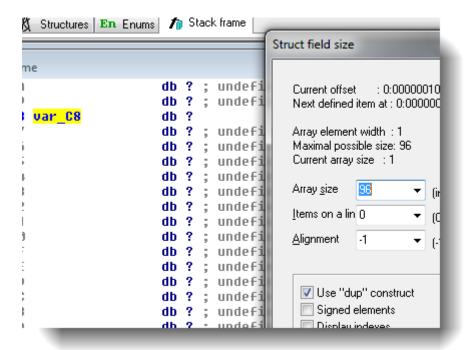
Var_C

Se guarda el valor devuelto por fopen, por lo que aquí se guarda el handle del archivo. Lo renombraremos como tal.

Var_C8

```
[esp+ovon+var_v4], son
HIUV
          eax, [ebp+<mark>var_C8</mark>]
lea.
mov
          [esp+0D8h+var_D8], eax
call
          fgets
          eax, [ebp+<mark>var_C8</mark>]
lea.
mov
          [esp+0D8h+var_D8], eax
          puts
call
jmp
          short loc 401344
```

Como hemos visto en los ejemplos anteriores, el ultimo parámetro de fgets es el buffer donde dejaremos lo leído en el archivo (que también será parámetro de entrada en el puts), Este será nuestro buffer.



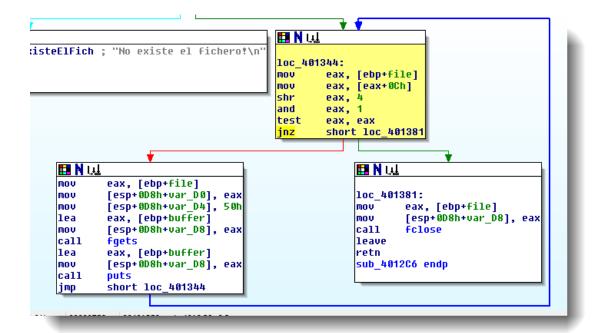
El buffer tiene sitio para 96 bytes. Lo ocupamos todo.

Nos quedará asi la lista de parámetros:

```
Stack frame
var_D8= dword ptr -0D8h
                            -000000CA
                                                        db ? ; undefined
var_D4= dword ptr -0D4h
                             000000009
                                                        db ? ; undefined
var_D0= dword ptr -0D0h
                             -0000000C8 buffer
                                                        db 96 dup(?)
buffer= byte ptr -0C8h
                             000000068 Nombre
                                                        db 92 dup(?)
Nombre= byte ptr -68h
                             00000000C file
                                                        dd ?
file= dword ptr -0Ch
                             00000008
                                                        db ? ; undefined
                             -00000007
                                                               undefined
```

Buscando la diferencia

Hasta ahora el código es similar al visto en la parte 10 del curso del Ricardo, pero si miramos el código vemos una notable diferencia.

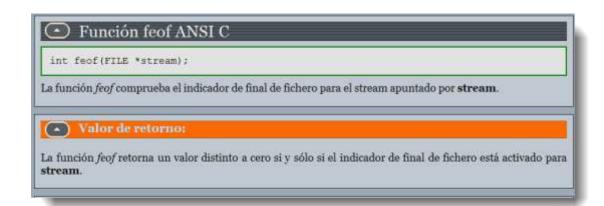


El bloque coloreado es el añadido en este ejemplo. Si seguimos el flujo del programa vemos que se van leyendo líneas del archivo hasta que file+0Ch tenga un valor determinado. Como nos explica Ricardo en la parte 10, file es un puntero a la estructura FILE, en el IDA la vemos y marcamos el elemento en 0Ch:

```
00000000
00000000
00000000 FILE
                          struc ; (sizeof=0x20, s
                          dd ?
000000000 _ptr
00000004
                          dd ?
         cnt
00000008
                          dd?
          base
000000C
                          dd ?
          flag
000000010
                          aa ?
          +11e
                          dd ?
00000014
         charbuf
00000018 bufsiz
                          dd ?
0000001C tmpfname
                          dd ?
00000020 FILE
                          ends
00000020
```

El elemento que nos interesa es el _flag. No hace falta mucha imaginación para intuir que el código anterior, leerá el fichero hasta el final, ahí interviene este flag indicando que hemos sobrepasado el eof del archivo.

En C para saber cuando se llega al final del archivo se utiliza la función feof()



Hacemos una prueba con el siguiente código para ver el resultado:

```
funcion()
{

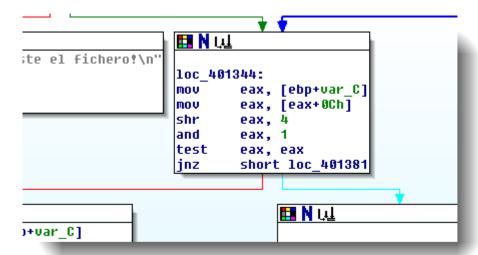
   FILE* fichero;
   char nombre[92] = "prueba.txt";
   char buffer[96];

   fichero = fopen(nombre, "rt");

   if (fichero == NULL)
   {
      printf("No existe el fichero!\n");
      exit(1);
   }

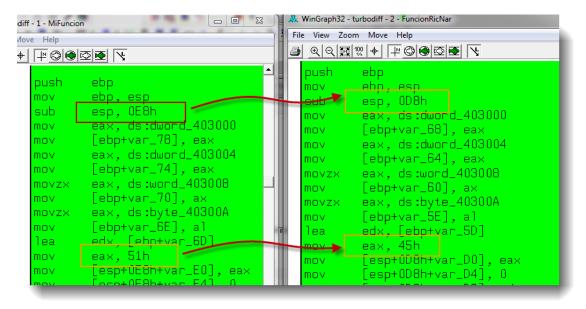
   while(!feof (fichero)){
      fgets(buffer, 80, fichero);
      puts(buffer);
      }
   fclose(fichero);
}
```

El resultado:



Es exacta. Hemos dado en el clavo.

Para asegurar el resultado probamos con e turbodiff, para ver si esta todo igual, pero los colores nos indican que hay diferencias:



Vemos que en mi función se utilizan para rellenar el buffer con ceros 51h bytes en lugar de los 45h bytes del programa original. Esto quiere decir que hemos utilizado 12 bytes (51h – 45h) de más en el array donde guardamos el nombre. Lo habíamos declarado como:

```
char nombre[92] = "prueba.txt";
```

Corregimos los 12 bytes de más:

```
char nombre[80] = "prueba.txt";
```

Y volvemos a compilar

```
funcion()
{

   FILE* fichero;
   char nombre[80] = "prueba.txt";
   char buffer[96];

   fichero = fopen(nombre, "rt");

   if (fichero == NULL)
   {
      printf("No existe el fichero!\n");
      exit(1);
   }

   while(!feof (fichero)) {
      fgets(buffer, 80, fichero);
      puts(buffer);
      }

   fclose(fichero);
}
```

y comparar con el turbodiff:

raci racai	701310	muon	701310	muon
identical	401980	fprintf	401980	fprintf
identical	401990	SetUnhandledExceptionFilter	401990	SetUnhandledExceptionFilter
identical	4019a0	ExitProcess	4019a0	ExitProcess
identical	4019e0	sili init otor	4019e0	sili init ctor
identical	4012c6	MiFuncion	4012c6	FuncionRicNar
identical	401011	sub_4010f1_undefined	4U1UF1	sub_4010f1_undefined

Identico.

Saludos y hasta la próxima.