### **INCLUDE Y DEFINE**

Aquí copiare directo de la teoría de Cabanes que esta muy bien explicada, esto que viene sobretodo las macros son mas importantes para el que programa que para un reverser, ya que estas macros son resueltas antes de compilar y no se podrá ver nada diferente en el IDA, si se define una macro se vera en el IDA el resultado de aplicar la misma directamente y sera difícil adivinar de donde provino pues no veremos código ni nada, pero es bueno conocer del tema aunque sea por encima así que aquí va la teoría,

## Directivas del preprocesador

Desde el principio hemos estado manejando cosas como

#### #include <stdio.h>

Y aquí hay que comentar bastante más de lo que parece. Ese "include" no es una orden del lenguaje C, sino una orden directa al compilador (una "directiva"). Realmente es una orden a una cierta parte del compilador que se llama "**preprocesador**". Estas directivas indican una serie de pasos que se deben dar antes de empezar realmente a traducir nuestro programa fuente.

Aunque "include" es la directiva que ya conocemos, vamos a comenzar por otra más sencilla, y que nos resultará útil cuando lleguemos a ésta.

### Constantes simbólicas: #define

La directiva "define" permite crear "constantes simbólicas". Podemos crear una constante haciendo

## #define MAXINTENTOS 10

y en nuestro programa lo usaríamos como si se tratara de cualquier variable o de cualquier valor numérico:

### if (intentoActual >= MAXINTENTOS) ...

El primer paso que hace nuestro compilador es reemplazar esa "falsa constante" por su valor, de modo que la orden que realmente va a analizar es

# if (intentoActual >= 10) ...

pero a cambio nosotros tenemos el valor numérico sólo al principio del programa, por lo que es muy fácil de modificar, mucho más que si tuviéramos que revisar el programa entero buscando dónde aparece ese 10.

Comparado con las constantes "de verdad", que ya habíamos manejado (const int MAXINTENTOS=10;), las constantes simbólicas tienen la ventaja de que no son variables, por lo que no se les reserva memoria adicional y las comparaciones y demás operaciones suelen ser más rápidas que en el caso de un variable.

Vamos a ver un ejemplo completo, que pida varios números y muestre su suma y su media:

```
#include <stdio.h>
#define CANTIDADNUMEROS 5
int main() {
   int numero[CANTIDADNUMEROS];
   int suma=0;
   int i;
   for (i=0; i<CANTIDADNUMEROS; i++) {</pre>
     printf("Introduzca el dato número %d: ", i+1);
     scanf("%d", &numero[i]);
   for (i=0; i<CANTIDADNUMEROS; i++)</pre>
     suma += numero[i];
   printf("Su suma es %d\n", suma);
   printf("Su media es %4.2f\n", (float) suma/CANTIDADNUMEROS);
   getchar();
   getchar();
   return 0;
}
```

```
C:Wocuments and Settings\richar\Escr
Introduzca el dato n·mero 1: 1
Introduzca el dato n·mero 2: 2
Introduzca el dato n·mero 3: 3
Introduzca el dato n·mero 4: 4
Introduzca el dato n·mero 5: 5
Su suma es 15
Su media es 3.00
```

Vemos que es un programita muy sencillo crea un array de enteros de tamaño 5, ya que el **define** del inicio hace que **CANTIDADNUMEROS** sea igual a 5 en todos los casos

# int numero[CANTIDADNUMEROS];

sera igual a

# int numero[5];

y así el preprocesador reemplazara donde encuentre la palabra CANTIDADENUMEROS por el valor 5 y lo compilara.

De esta forma el código anterior seria equivalente a

```
#include <stdio.h>
int main() {
   int numero[5];
   int suma=0;
   int i;

for (i=0; i<5; i++) {
    printf("Introduzca el dato número %d: ", i+1);
    scanf("%d", &numero[i]);
}</pre>
```

```
for (i=0; i<5; i++)
    suma += numero[i];
printf("Su suma es %d\n", suma);
printf("Su media es %4.2f\n", (float) suma/5);
getchar();
getchar();
return 0;
}</pre>
```

```
#include <stdio.h>
int main() {
   int numero[5];
   int suma=0;
   int i;

for (i=0; i<5 printf("Int scanf("%d", ))
   scanf("%d", )
}

for (i=0; i<5 suma += num printf("Su me getchar(); getchar(); return 0;
}</pre>

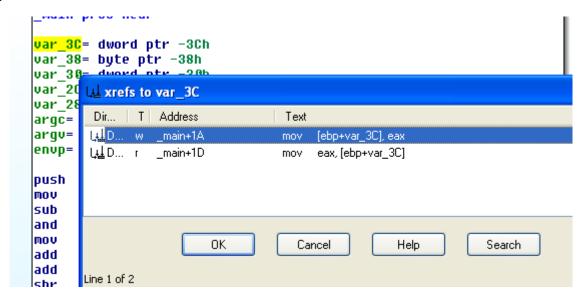
**C:Vocuments and Settings\ricnar\Escri
Introduzca el dato n·mero 1: 1
Introduzca el dato n·mero 2: 2
Introduzca el dato n·mero 3: 3
Introduzca el dato n·mero 5: 5
Su suma es 15
Su media es 3.00

**Tor (i=0; i<5 sum edia es 3.00)</pre>
```

Si compilamos de nuevo el original con el define y lo vemos en IDA.

```
DITTORTE | X 18 Order or Turnel X Mill treatment | X 18 orderwine | X ---
                   _main proc near
                  var_3C= dword ptr -3Ch
                  var_38= byte ptr -38h
                  var_30= dword ptr -30h
                  var_2C= dword ptr -2Ch
                  var_28= dword ptr -28h
                   argc= dword ptr 8
                   argv= dword ptr
                                      0Ch
                  envp= dword ptr
                                      10h
                  push
                            ebp
                  mov
                            <mark>ebp</mark>, esp
                   sub
                            esp, 58h
                            esp, OFFFFFFFOh
                   and
                  mov
                            eax, 0
                   add
                            eax, OFh
                   add
                            eax, OFh
                   shr
                            eax, 4
                   sh1
                            eax, 4
                            [ebp+var_30], eax
                   mov
                            eax, [<mark>ebp</mark>+var_3C]
                  mov
                  call
                               chkstk
                  call
                               main
```

Allí vemos las variables y argumentos sabemos que hay variables y argumentos que agrego el compilador, pero si no estamos seguros cuales son, pues empecemos por la superior una por una a ver que es cada una.

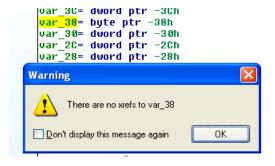


Apretando la X en la primera vemos de donde es llamada y eso es aquí:

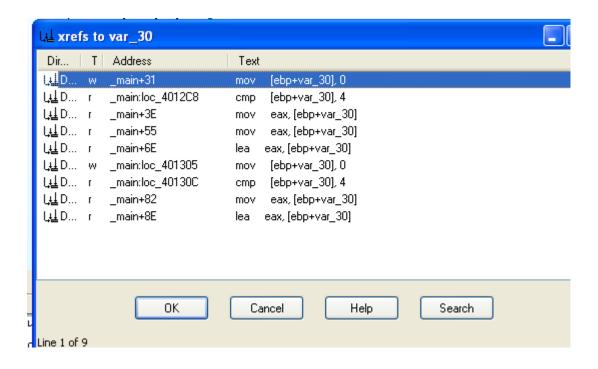
```
<mark>var_3C</mark>= dword ptr -3Ch
var_38= byte ptr -38h
var_30= dword ptr -30h
var_2C= dword ptr -2Ch
var_28= dword ptr -28h
argc= dword ptr 8
argv= dword ptr
                        0Ch
envp= dword ptr
                        10h
push
           ebp
mov
           ebp, esp
sub
           esp, 58h
           esp, OFFFFFFFOh
and
mov
           eax,
                  Я
add
           eax,
                  0Fh
add
           eax, OFh
           eax, 4
shr
sh1
           eax, 4
           [ebp+<mark>var_3C</mark>], eax
eax, [ebp+<mark>var_3C</mark>]
mov
mov
               chkstk
call
               main
ca11
```

Así que esa solo trabaja en la parte anterior a que empiece el código real, así que es agregada por el compilador.

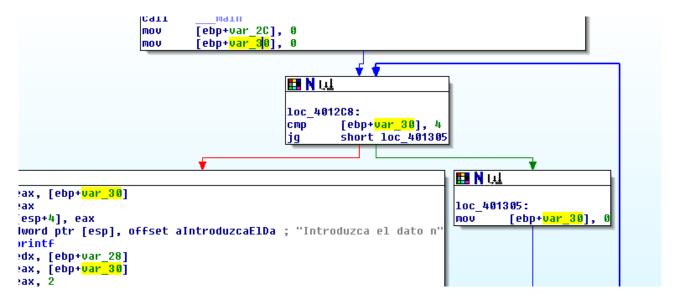
La siguiente ni siquiera tiene referencias así que lo mismo es creada por el compilador



La tercera ya es usada en el código real veamos que es.



Vemos que es inicializada con cero aquí y luego comparada con 4.



Se ve claramente que es el contador de un loop, mas adelante hay otra iniclialización con cero, y compara con cuatro, así que es posible que se reuse varias veces como contador.

```
🗴 🖹 IDA View-A 🛮 🗶 🏂 Stack of _main 🕽 🗴 🛗 Hex View-A 🕽 🗶 Structures 🕽 🗴 📭 Enums 🕽 🗴 🚉 Imports 🕽 🗶 🗎
                                                                               100
                                                                         21101
                                                                                             mov
             eax, [ebp+<mark>var_30</mark>]
                                                                                             10
    inc
             eax
    mnu
                                                                                             mc
             [esp+4], eax
             dword ptr [esp], offset aIntroduzcaElDa ; "Introduzca el dato n'
    mov
             printf
    call
             edx, [ebp+var_28]
    1ea
             eax, [ebp+<mark>var_30</mark>]
    mov
    lsh1
             eax, 2
    1ea
             eax, [edx+eax]
    mov
             [esp+4], eax
             dword ptr [esp], offset aD ; "%d"
    mov
    call
             scanf
             eax, [ebp+<mark>var_30</mark>]
   1ea
   inc
             dword ptr [eax]
             short loc 401208
   jmp
```

Dentro del loop la vemos usada tres veces, la primera para pasarle al printf el numero de dato que debemos ingresar ya que hace format string usando el valor del contador mas uno, así cuando en el loop el contador valga cero, sin cambiar el valor de la variable se moverá a EAX y allí **on the fly** se incrementa a uno y luego se imprime "Introduzca el dato numero 1".

Se entiende que el "on the fly" lo uso porque contador no cambia su valor por el INC sino que lo hace al vuelo incrementando en un registro.

```
lea edx, [ebp+var_28]
mov eax, [ebp+var_30]
shl eax, 2
```

Aquí lo usa para recorrer un array de enteros, aunque no tenga el código fuente me doy cuenta que levanta la dirección del inicio de un array con el LEA y mueve a EAX el valor de contador y lo

### multiplica por 4 (SHL EAX, 2)

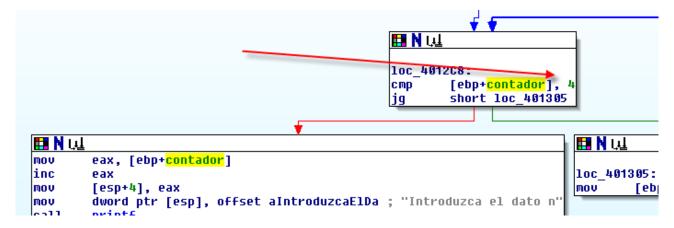
Así que cuando el contador valga 0 luego del SHL, tendremos que EAX valdrá 0, en el próximo ciclo cuando contador valga 1, EAX valdrá 4 y así al sumarlo a la dirección de inicio del array podremos usarlo como indice para recorrer los campos del mismo.

```
lea eax, [edx+eax]
mov [esp+4], eax
mov dword ptr [esp], offset aD; "%d"
call scanf
```

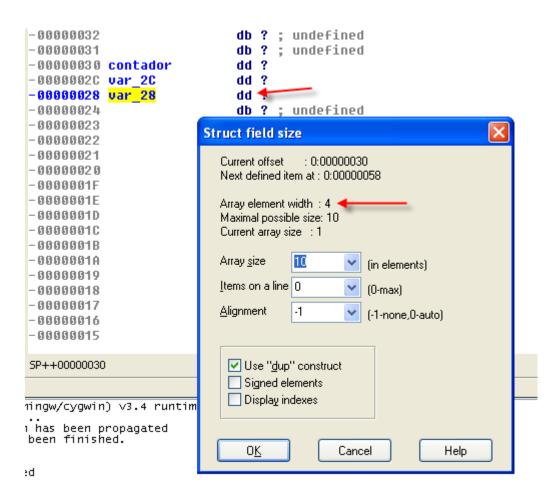
Eso es lo que hace suma usando LEA la dirección de inicio del array que estaba en EDX con EAX obteniendo la dirección del campo actual del array y eso lo pasa como argumento a **scanf** para que ingresemos los datos y vayamos llenando los campos del array en cada ciclo del loop, así que podemos ir arreglando todo esto, podemos renombrar la **var\_30** a **contador.** 

```
-00000031
                            db ? ; undefined
                            dd ?
-000000030 contador
                            dd ?
-00000002C var 2C
-000000028 var 28
                            dd ?
                            db ? ; undefined
-000000024
                            db ?
-000000023
                                    undefined
                            db ?
-000000022
                                    undefined
-00000021
                            db ?
                                    undefined
                            db ?
-00000020
                                    undefined
                            db ?
-0000001F
                                    undefined
                            db ?
-0000001E
                                    undefined
                            db ?
-0000001D
                                    undefined
-0000001C
                            db ?
                                    undefined
-0000001B
                            db ?
                                 ; undefined
```

Y la **var\_28** vimos que era un array ya que ahí en el loop se inicializaban los campos, sabemos que nos pide 5 datos enteros y que el for sale cuando es mas grande que 4.



Por lo tanto podemos suponer que el array tiene 5 campos enteros de cualquier forma si uno usa todo el espacio vacío y no hay ninguna otra referencia en el programa que nos diga lo contrario, no esta mal, así que vamos a crear el array.



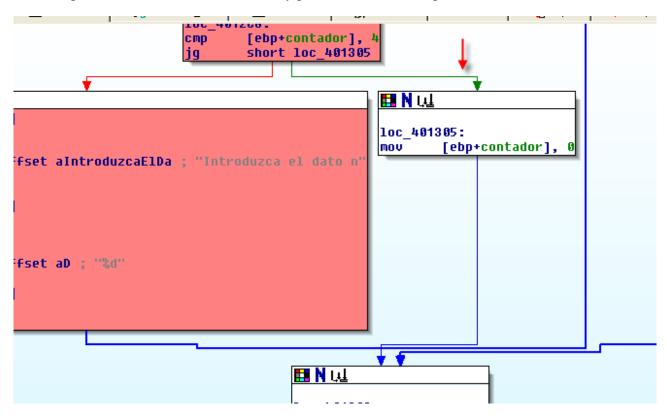
Verificamos que el tamaño de cada campo sera correcto en este caso 4 ya que es un array de enteros, cambiamos el array size a 5 y apretamos OK.

```
-000000031
                           db ? ; undefined
-00000030 contador
                           dd?
-00000002C var_2C
                           dd?
-000000028 datos
                           dd 5 dup(?)
-00000014
                           db ? ; undefined
-00000013
                           db ? ; undefined
-00000012
                           db ? ; undefined
-00000011
                           db ? ; undefined
-00000010
                           db ? ; undefined
-0000000F
                           db ? ; undefined
-0000000E
                           db ? ; undefined
-0000000D
                           db ? ; undefined
-0000000C
                           db ? ; undefined
-0000000B
                           db ? ; undefined
-0000000A
                           db ? ; undefined
-00000009
                           db ? ; undefined
-000000008
                           db ? ; undefined
-00000007
                           db ? ; undefined
-00000006
                           db ? ; undefined
-000000005
                           db ? ; undefined
-000000004
                           db ? ; undefined
-000000003
                           db ? ; undefined
                           db ? ; undefined
-000000002
                           db ? ; undefined
-00000001
+00000000 S
                           db 4 dup(?)
+00000004 r
                           db 4 dup(?)
+00000008 argc
                           dd ?
```

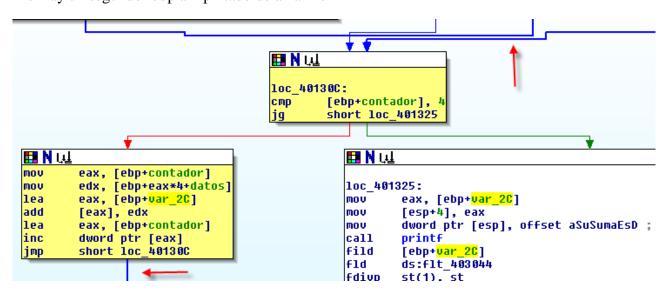
Quedo un poco de espacio vacío que dejo el compilador pero no hay problema renombro la variable

### array a datos.

Una vez que sale del loop que inicializa los datos en el array el cual pinte de rosado, vemos que se vuelve a poner a cero la variable contador y parece haber otro loop-



Y si hay un segundo loop allí pintado de amarillo



Mientras que contador sea menor o igual a cuatro se repetirá el loop yendo por los bloques amarillos, veamos que hace dentro del mismo.

Lee el contador del loop

## mov eax, [ebp+contador]

Mueve a EDX los valores ingresados en cada campo

Creo que es fácil de ver que cuando contador vale

contador=0

```
mov edx, [ebp+0*4+datos]
```

mov edx, [ebp+datos]

Quedara en EDX el valor guardado en el primer campo del array

contador=1

```
mov edx, [ebp+1*4+datos]
```

Quedara en EDX el valor guardado en el segundo campo del array y así sucesivamente.

Luego usa una var\_2c para ir sumando todos los valores guardados en los campos.

```
lea eax, [ebp+var_2C]
add [eax], edx
```

Así que vemos que la **var\_2c** que nos quedaba renombrar podemos llamarla **suma** ya que allí guarda la suma de los valores que ingresamos.

```
mov eax, [ebp+contador]
mov edx, [ebp+eax*4+datos]
lea eax, [ebp+suma]
add [eax], edx
lea eax, [ebp+contador]
inc dword ptr [eax]
jmp short loc_40130C
```

Luego incrementa el contador y va al inicio del loop donde se fijara si el mismo es mayor que cuatro para salir del mismo.

```
loc 40130C:
             cmp
                      [ebp+contador],
                      short loc_401325
             jg
                        ⊞N W
lor 1
                        loc_401325:
dates:
                        mov
                                 eax, [ebp+<mark>suma</mark>]
                                 [esp+4], eax
                        mov
                                 dword ptr [esp], offset aSuSumaEsD ; "Su suma es %d\n"
lor]
                        mov
                        call
                        fild
                                 [ebp+suma]
                                 ds:f1t_403044
                        f1d
                        fdivp
                                 st(1), st
                                 qword ptr [esp+4]
                        fstp
                                 dword ptr [esp], offset aSuMediaEs4_2f ; "Su media es %4.2f\n'
                        mov
                        call
                                 printf
                                 getchar
                        call.
                        call
                                 getchar
                        mov
                                 eax, 0
                        leave
                        retn
                         main endp
```

Luego de salir del loop imprime usando **printf** el valor de suma usando format string.

```
fild [ebp+suma]
fld ds:flt_403044
fdivp st(1), st
fstp qword ptr [esp+4]
mov dword ptr [esp], offset aSuMediaEs4_2f; "Su media es %4.2f\n"
```

Luego usando el stack de punto flotante carga el valor de la suma en el mismo, y luego un 5 que lo guardo como variable global en **403044**, luego hará la división entre ambos lo cual es la media, la cual imprimirá.

El chiste de todo esto es que nunca vemos CANTIDADNUMEROS sino que para nosotros al reversear sera 5 la variable global y sera cinco la cantidad de veces que loopeara y ni nos enteramos de lo que hizo el preprocesador con el define, reverseando llegaríamos a esto:

```
#include <stdio.h>
int main() {
   int datos[5];
   int suma=0;
   int contador;
   for (contador=0; contador<5; contador++) {</pre>
     printf("Introduzca el dato número %d: ", contador+1);
     scanf("%d", &datos[contador]);
   }
   for (contador=0; contador<5; contador++)</pre>
     suma += datos[contador];
   printf("Su suma es %d\n", suma);
   printf("Su media es %4.2f\n", (float) suma/5);
   getchar();
   getchar();
   return 0;
}
```

A "define" también se le puede dar también un uso más avanzado: se puede crear "macros", que en vez de limitarse a lo antes visto, pueden comportarse como pequeñas órdenes, más rápidas que una función. Un ejemplo podría ser:

```
#define SUMA(x,y) x+y
aquí el código
#include <stdio.h>
#define SUMA(x,y) x+y
int main() {
 int n1, n2;
 printf("Introduzca el primer dato: ");
 scanf("%d", &n1);
 printf("Introduzca el segundo dato: ");
 scanf("%d", &n2);
 printf("Su suma es %d\n", SUMA(n1,n2));
 getchar();
 getchar();
 return 0;
}
Lo que hará el preprocesador es un replace antes de compilar, o sea donde halle el texto SUMA(x,y)
lo reemplazara por el texto x+y y para el reverser el código sera.
#include <stdio.h>
int main() {
 int n1, n2;
 printf("Introduzca el primer dato: ");
 scanf("%d", &n1);
 printf("Introduzca el segundo dato: ");
```

```
scanf("%d", &n2);

printf("Su suma es %d\n", (n1+n2));

getchar();
 getchar();
 return 0;
}
```

```
#include <stdio.h>

int main() {
   int n1, n2;

   printf("Introduzca el primer dato: ");
   scanf("%d", %n1);

   printf("Introduzca el segundo dato: ");
   scanf("%d", &n2);

   printf("Su suma es %d\n", (n1+n2));

   getchar();
   getchar();
   return 0;
}

cx C:Wocuments and Settings\ricnar\Escritoric Introduzca el primer dato: 4
   Introduzca el segundo dato: 5
   Su suma es 9
```

Si lo vemos en IDA vemos que no existe ninguna funcion SUMA ni nada por el estilo, el preprocesador reemplazo texto y quedo una suma directa entre dos variables int.

```
HUV
         [eup+var_6], eax
mov
         eax, [ebp+var_C]
call
            chkstk
call
            main
         dword ptr [esp], offset aIntroduzcaElPr ; "Introduzca el primer dato: "
mov
call
         printf
         eax, [ebp+<mark>var 4</mark>]
1ea
mnu
         [esp+4], eax
         dword ptr [esp], offset aD ; "%d"
mov
call.
         scanf
         dword ptr [esp], offset aIntroduzcaElSe ; "Introduzca el segundo dato: "
mov
call
         eax, [ebp+var_8]
lea.
mov
         [esp+4], eax
         dword ptr [esp], offset aD ; "%d"
mov
call.
         scanf
         eax, [ebp+<mark>var_8</mark>]
mov
         eax, [ebp+<mark>var_4</mark>]
add
mnu
         [esp+4], eax
         dword ptr [esp], offset aSuSumaEsD ; "Su suma es %d\n"
mov
```

Así que el tema macros a pesar de ser útil para programar es como magia anterior a la compilación, puro replace de texto que realmente el reverser nunca vera, solo hallara, si lo hace correctamente el código que el preprocesador ya manipulo y esta listo para la compilación final que sera igualmente funcional que el original aunque menos elegante posiblemente.

Volvamos a la teoría de Cabanes:

## Inclusión de ficheros: #include

Ya nos habíamos encontrado con esta directiva. Lo que hace es que cuando llega el momento de que nuestro compilador compruebe la sintaxis de nuestro fuente en C, ya no existe ese "include", sino que en su lugar el compilador ya ha insertado los ficheros que le hemos indicado.

¿Y eso de por qué se escribe <stdio.h>, entre < y >? No es la única forma de usar #include. Podemos encontrar líneas como

# #include <stdlib.h>

y como

### #include "misdatos.h"

El primer caso es un fichero de cabecera **estándar** del compilador. Lo indicamos entre < y > y así el compilador sabe que tiene que buscarlo en su directorio (carpeta) de "includes". El segundo caso es un fichero de cabecera que hemos creado **nosotros**, por lo que lo indicamos entre comillas, y así el compilador sabe que no debe buscarlo entre sus directorios, sino en el mismo directorio en el que está nuestro programa.

Vamos a ver un ejemplo: declararemos una función "suma" dentro de un fichero ".h" y lo incluiremos en nuestro fuente para poder utilizar esa función "suma" sin volver a definirla. El fichero de cabecera se llamaría **c096.h**:

Lo creamos como archivo de texto lo renombramos a **c096.h**, le pegamos este contenido, colocandolo en la misma carpeta donde estará el archivo fuente que lo llamara.

```
int suma(int x,int y) {
    return x+y;
}
```

(Nota: si somos puristas, esto no es correcto del todo. Un fichero de cabecera no debería contener los detalles de las funciones, sólo su "cabecera", lo que habíamos llamado el "prototipo", y la implementación de la función debería estar en otro fichero, pero eso lo haremos dentro de poco).

Un fuente que utilizara este fichero de cabecera, lo creamos y lo guardamos en la misma carpeta del anterior.

```
#include <stdio.h>
#include "c096.h"

int main() {
    int n1, n2;

    printf("Introduzca el primer dato: ");
    scanf("%d", &n1);

    printf("Introduzca el segundo dato: ");
    scanf("%d", &n2);

    printf("Su suma es %d\n", suma(n1,n2));
    getchar();
    getchar();
    return 0;
}
```

```
#include <stdio.h>
#include "c096.h"

int main() {
    int n1, n2;

    printf("Intro
        scanf("%d", &

        printf("Intro
        scanf("%d", &

        printf("Intro
        scanf("%d", &

        printf("Intro
        scanf("%d", &

        printf("Su su suma es ?

        printf("su su suma es ?
```

Vemos que encuentra perfectamente al archivo **c096.h** y usa la funcion **suma** que esta en el mismo.

```
printf("Introduzca el segundo dato: ");
scanf("%d", &n2);

printf("Su suma es %d\n", suma(n1,n2));
getchar();
getchar();
return 0;
}
```

Vemos en el IDA que el reverser no ve que la funcion usada no esta en el .c del fuente.

```
III N ULL
; Attributes: bp-based frame
; int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
_main proc near
var_C= dword ptr -0Ch
var_8= dword ptr -8
var_4= dword ptr -4
argc= dword ptr 8
argv= dword ptr
                 0Ch
envp= dword ptr 10h
push
        ebp
mov
        ebp, esp
sub
        esp, 18h
        esp, OFFFFFFFOh
and
mou
        aav A
```

Solo aparece una funcion mas que es la que hará la suma pero podría ser una funcion incluida en el .c perfectamente y no podríamos diferenciarlo aquí.

```
call
        scant
         eax, [ebp+var_8]
mov
mov
         [esp+4], eax
mov
         eax, [ebp+var_4]
mov
         [esp], eax
         sub_40129<mark>0</mark>
call
mov
         [esp+4], eax
mov
         dword ptr [esp], offset aSuSumaEsD ; "Su suma es %d\n"
call
        printf
call
        qetchar
```

```
; Attributes: bp-based frame
sub_401290 proc near
arg_0= dword ptr
arg_4= dword ptr
                    0Ch
         ebp
push
         ebp, esp
mov
         eax, [ebp+arg_4]
eax, [ebp+arg_0]
mov
add
         ebp
pop
retn
sub_401290 endp
```

Allí la funcion que realiza la suma.

Bueno esta semana no habrá ejercicios porque el tema es poco dado para el reversing aunque había que conocerlo, así que los veo la semana que viene con la siguiente parte.

Ricnar