Práctica 2

Actividad evaluable: 25 % sobre la nota final de la asignatura Fecha máxima de entrega: lunes 31 de mayo de 2021 (hasta las 23:59h)

Introducción

Un emulador permite que un ordenador pueda ejecutar un programa escrito para una máquina diferente. En esta práctica final debéis implementar, en lenguaje ensamblador del 68K, un programa que **emule** la ejecución de programas escritos para **una máquina elemental** dada. Estos programas deberán estar escritos usando el conjunto de instrucciones de la máquina en cuestión, y el emulador deberá funcionar para cualquier programa que respete dicho conjunto.

Para llevar a cabo esta emulación, todas las partes de la máquina elemental **se definirán en la memoria** del 68K. Por un lado, vuestro programa debe ser capaz de leer de la memoria del 68K una **secuencia de instrucciones codificadas** como *words*, de acuerdo al conjunto de instrucciones de la propia máquina elemental. Para cada una de estas instrucciones, vuestro programa aplicará un proceso de **decodificación** para determinar de qué instrucción del conjunto se trata y, a continuación, **emulará su ejecución**. Debido a que la máquina elemental dada está diseñada siguiendo una arquitectura *Von Neumann*, junto con las instrucciones que forman el programa también se almacenarán los **datos**. Por otro lado, además de la memoria para el programa y los datos, el emulador también reservará una serie de posiciones de memoria en el 68K para representar todos los **registros** de la máquina elemental a emular, así como un **registro de estado** que contendrá los *flags*.

Antes de describir en detalle el trabajo concreto a realizar en esta práctica, vamos a introducir toda la información necesaria sobre la máquina elemental que debéis emular.

CDB: Computador Didáctico Balear

La máquina que debéis emular en esta práctica se llama *CDB* (*Computador Didáctico Balear*). Tanto los registros como su conjunto de instrucciones son de 16 bits. La CDB posee los siguientes registros:

- R0, R1, R2, R3, R4 y R5, que son de propósito general y se utilizan en operaciones de tipo ALU, va sea como operando fuente o como operando destino;
- T6 y T7, que se utilizan como interfaz con la memoria, además de poder ser empleados en operaciones de tipo ALU como operando.

No vamos a entrar en los detalles del *datapath* de la máquina y asumiremos que su funcionamiento está determinado por su conjunto de instrucciones, sin preocuparnos por las conexiones y el *hardware*. Únicamente debéis tener presente que en la CDB las operaciones de **resta se realizan de la siguiente forma:** $A - B = A + (\bar{B} + 1)$. En la Tabla 1 se muestra la información más relevante del conjunto de instrucciones de la CDB. Es importante prestar atención

Id	Mnemónico	Codificación	Acción	Flags
0	HLT	00xxxxxxxxxxx	Detiene la máquina	n.s.a.
1	JMN M	0100mmmmmmmxxxx	Si N = 1, PC \leftarrow M	n.s.a.
2	JMZ M	0101mmmmmmmxxxx	Si Z = 1, PC \leftarrow M	n.s.a.
3	JMI M	0110mmmmmmmxxxx	$PC \leftarrow M$	n.s.a.
4	COM Xa,Xb	10000xxxaaaxxbbb	[Xb] - [Xa]	C, Z y N = s.v.r.
5	ADD Xa,Xb	10001xxxaaaxxbbb	Xb ← [Xb] + [Xa]	C, Z y N = s.v.Xb.
6	SUB Xa,Xb	10010xxxaaaxxbbb	Xb ← [Xb] - [Xa]	C, Z y N = s.v.Xb.
7	NEG Xb	10011xxxxxxxxbbb	Xb ← -[Xb]	C = n.s.a., Z y N = s.v.Xb.
8	AND Xa,Xb	10100xxxaaaxxbbb	$Xb \leftarrow [Xb] \underline{and} [Xa]$	C = n.s.a., Z y N = s.v.Xb.
9	OR Xa,Xb	10101xxxaaaxxbbb	$Xb \leftarrow [Xb] \underline{or} [Xa]$	C = n.s.a., Z y N = s.v.Xb.
10	NOT Xb	10110xxxxxxxxbbb	$Xb \leftarrow \underline{not} [Xb]$	C = n.s.a., Z y N = s.v.Xb.
11	SET #k,Xb	10111kkkkkkkkkbbb	$\texttt{Xb} \leftarrow \texttt{k} \; (\texttt{Ext. signo})$	C = n.s.a., Z y N = s.v.Xb.
12	MOV Xa,Xb	1100xxxxaaaxxbbb	Xb ← [Xa]	C = n.s.a., Z y N = s.v.Xb.
13	STO Ti,M	1101mmmmmmmixxx	M ← [Ti]	n.s.a.
14	LOA M,Ti	1110mmmmmmmixxx	Ti ← [M]	C = n.s.a., Z y N = s.v.Ti

```
LEYENDA x: Bit no utilizado (don't\ care).

mmmmmmm: Dirección de memoria (emulada) de 8 bits.

Xa, Xb: Cualquier registro R o T, ver aaa y bbb.

Ti: T6 o T7, ver i.

aaa y bbb: Índice del registro según: \begin{cases}
000 - R0, 001 - R1, 010 - R2 \\
011 - R3, 100 - R4, 101 - R5 \\
110 - T6, 111 - T7
\end{cases}
i: Índice del registro T6 (i=0) o del registro T7 (i=1).

kkkkkkk: Constante de 8 bits en complemento a 2, k \in \{-128, \dots, +127\}.

n.s.a.: No se actualizan.

s.v.r.: Según el valor del registro Xb después de realizar la operación.

s.v.Xb: Según el valor del registro Ti después de realizar la operación.
```

Tabla 1: Conjunto de instrucciones de la CDB. (NOTA: recordad que debéis hacer la **extensión** de signo de las constantes k de 8 a 16 bits para poder operar con ellas.)

tanto a la codificación como a la funcionalidad de cada una de las instrucciones, así como a la actualización de los *flags* correspondientes. A la hora de codificar las instrucciones, **los bits** *don't care* se sustituirán por ceros.

A pesar de que cuando se escribe en ensamblador se utilizan siempre nombres simbólicos para denotar variables y direcciones de salto, los programas se deben traducir finalmente a lenguaje máquina. En el caso de la CDB, esto quiere decir que los programas que finalmente se deberán emular deberán contener direcciones numéricas absolutas tanto para especificar los saltos como para especificar los operandos de las instrucciones de interacción con la memoria. De esta forma, en la Figura 1, el programa de la izquierda no se podría ejecutar en el emulador, y se debería **transformar** en el programa de la derecha para que el emulador lo pudiera interpretar. Tal y como se hace en este ejemplo, para pasar de nombres simbólicos a direcciones absolutas supondremos que el **programa se almacena a partir de la posición 0 de la memoria de la máquina emulada**, y que las direcciones de memoria en la CDB se incrementan de uno

Ensamblador		Dirección	Ensamblador	Instrucciones	
Etiqueta	con etiquetas	@CDB	sin etiquetas	codificadas	Hex
SET #0,R3		0:	SET 0,R3	1011100000000011	B803
	SET #-1,R4	1:	SET -1,R4	101111111111100	BFFC
	LOA A,T6	2:	LOA 15,T6	1110000011110000	EOF0
	MOV T6,R0	3:	MOV T6,R0	1100000011000000	COCO
	JMZ END	4:	JMZ 12	0101000011000000	50C0
	LOA B,T7	5:	LOA 16,T7	1110000100001000	E108
	MOV T7,R1	6:	MOV T7,R1	1100000011100001	COE1
	JMZ END	7:	JMZ 12	0101000011000000	50C0
LOOP:	ADD RO,R3	8:	ADD RO,R3	1000100000000011	8803
	ADD R4,R1	9:	ADD R4,R1	1000100010000001	8881
	JMZ END	10:	JMZ 12	0101000011000000	50C0
	JMI LOOP	11:	JMI 8	0110000010000000	6080
END:	MOV R3,T6	12:	MOV R3,T6	1100000001100110	C066
	STO T6,17	13:	STO T6,17	1101000100010000	D110
	HLT	14:	HLT	00000000000000000	0000
A:	4	15:	4	0000000000000100	0004
В:	3	16:	3	0000000000000011	0003
C:	0	17:	0	00000000000000000	0000

Figura 1: Ejemplo de programa para la CDB. Observa que el programa implementa la operación $C = A \times B$, para $A \ge 0$ y $B \ge 0$. Por tanto, después de la ejecución, $C = 12 \mathrm{Dec} = 0 \mathrm{CHex}$.

en uno. Nótese que en este ejemplo los datos se almacenan después de la última instrucción del programa (HLT).

NOTA: para facilitar la distinción entre todo lo relativo a la CDB y lo relativo al 68K, se añadirá a partir de ahora el prefijo "e" a todo lo que pertenezca a la primera. Así, el registro Ri de la máquina emulada lo denotaremos por ERi, los programas de la máquina emulada los denotaremos por eprogramas, etc.

Estructura del programa emulador

El programa que debéis diseñar y escribir comenzará con una cabecera como la siguiente:

```
ORG $1000
EPROG:
        DC.W $B803,$BFFC,$E0F0,$C0C0,$50C0,$E108,$C0E1,$50C0,$8803
        DC.W $8881,$50C0,$6080,$C066,$D110,$0000,$0004,$0003,$0000
        DC.W O
F.TR.:
                      ;eregistro de instruccion
EPC:
        DC.W O
                      ;econtador de programa
ERO:
        DC.W O
                      ;eregistro RO
ER1:
        DC.W O
                      ;eregistro R1
ER2:
        DC.W O
                      ;eregistro R2
ER3:
        DC.W O
                      ;eregistro R3
        DC.W O
ER4:
                      ;eregistro R4
ER5:
        DC.W O
                      ;eregistro R5
        DC.W O
ET6:
                      ;eregistro T6
ET7:
        DC.W O
                      ;eregistro T7
                      ;eregistro de estado (0000000 00000NCZ)
ESR:
        DC.W O
```

El eprograma que se quiera emular en cada caso se introducirá como un vector de words (16 bits) del 68K a partir de la etiqueta EPROG. A modo de ejemplo, nótese que los words a partir de la etiqueta EPROG de la cabecera anterior se corresponden con la codificación de las einstrucciones del eprograma que se muestra en la Figura 1. Como bien se ha dicho anteriormente, vuestro programa debe ser capaz de emular la ejecución de cualquier eprograma que se introduzca codificado dentro del vector EPROG, de acuerdo al conjunto de instrucciones indicado en la Tabla 1.

Además del vector que contiene el eprograma y las eposiciones de memoria reservadas para datos, en la cabecera se reservan una serie de words para emular los registros de la CDB. Al final de la ejecución de cada una de las einstrucciones del eprograma, estos words deberán contener el valor correcto del eregistro. Así pues, estas posiciones se llamarán EIR (eregistro de instrucción), EPC (econtador de programa), ERO (eregistro RO), ER1 (eregistro R1), ER2 (eregistro R2), ER3 (eregistro R3), ER4 (eregistro R4), ER5 (eregistro R5), ET6 (eregistro T6), ET7 (eregistro T7) y ESR (eregistro de estado). Este último tendrá en sus 3 bits menos significativos los eflags de la CDB con el orden indicado en la cabecera (NCZ).

El programa emulador que debéis escribir será un bucle que llevará a cabo los siguientes pasos para cada einstrucción del eprograma indicado en EPROG:

- 1. Realizar el fetch de la siguiente einstrucción a ejecutar.
 - Utilizar el valor contenido en el eregistro EPC para acceder a la siguiente einstrucción a ejecutar del vector EPROG.
 - Almacenar la einstrucción en el eregistro EIR.
 - Incrementar el eregistro EPC en uno para apuntar a la siguiente einstrucción a ejecutar.
- 2. **Decodificar** la einstrucción para determinar de cuál se trata.
 - Llamar a una **subrutina de librería** que, a partir de la codificación del conjunto de instrucciones, analizará de qué einstrucción se trata y devolverá un valor númerico que la identifique de forma unívoca (columna Id de la Tabla 1).

3. Emular la ejecución de la einstrucción.

- Con el valor devuelto por la subrutina de decodificación, saltar a una posición del programa donde se lleven a término las operaciones sobre los eregistros y/o eposiciones de memoria correspondientes a la fase de ejecución de la einstrucción (columna Acción de la Tabla 1).
- Volver al inicio del programa para realizar el *fetch* de la siguiente instrucción, tras haber actualizado el valor de los eregistros y/o posiciones de memoria pertinentes, así como los *eflags* (eregistro ESR), si fuera necesario.

El emulador debe ejecutar el bucle hasta encontrar la **einstrucción** HLT. Para hacer la emulación de forma correcta, al final de cada ciclo completo de una einstrucción (pasos 1, 2, 3), todos los eregistros, las eposiciones de memoria y los *eflags* deben actualizarse con el valor correcto que obtendrían en la CDB.

Subrutina de decodificación

La subrutina de decodificación **debe cumplir todos los requisitos de una subrutina de librería** indicados tanto en clase de teoría como en las sesiones prácticas. El paso de parámetros se debe realizar de la siguiente forma:

- En primer lugar, el programa principal debe reservar un word (16 bits) en la pila para que la subrutina pueda dejar el resultado de la decodificación (columna Id de la Tabla 1).
- A continuación, el programa principal insertará en la pila el contenido del eregistro EIR (16 bits), que servirá como parámetro de entrada a la subrutina.

Tras esto, se invocará a la subrutina. Ésta no debe utilizar ninguna otra información externa a parte del parámetro de entrada recibido. En caso de necesitar posiciones de memoria extra para cálculos, éstas deben reservarse en la propia pila.

Recordad que por el hecho de ser de librería, la subrutina debe salvar, antes de su ejecución, los registros del 68K que utilice con vistas a poder recuperar su valor antes de retornar el control al programa principal. Después, debe analizar la codificación de la einstrucción y retornar un valor comprendido entre 0 y 14, de acuerdo con la columna Id de la Tabla 1: 0 en el caso de un HLT, 1 en el caso de un JMN, y así sucesivamente.

Al terminar la decodificación, la subrutina debe recuperar el valor de los registros modificados, dejar la pila tal y como estaba al principio de la ejecución de la subrutina, poner el resultado de la decodificación en el lugar correspondiente en la pila y, finalmente, retornar el control al programa principal. Desde el programa principal se debe eliminar de la pila el EIR introducido anteriormente como parámetro, y se debe recuperar el resultado de la decodificación. El stack pointer debe quedar como estaba antes de iniciar el proceso de llamada a la subrutina. Se recomienda que todo lo que metáis en la pila sean words (16 bits) o long words (32 bits), y no bytes.

Para iniciar la fase de ejecución de la einstrucción decodificada se utilizará el valor numérico devuelto por la subrutina. Este valor se debe introducir dentro de un registro del 68k, por ejemplo D1, y se debe modificar para servir como índice en la tabla de saltos que se muestra a continuación¹:

```
MULU #6,D1
        MOVEA.L D1, A1
        JMP JMPLIST(A1)
JMPLIST:
        JMP EHLT
        JMP EJMN
        JMP EJMZ
        JMP EJMI
        JMP ECOM
        JMP EADD
        JMP ESUB
        JMP ENEG
        JMP EAND
        JMP EOR
        JMP ENOT
        JMP ESET
        JMP EMOV
        JMP ESTO
        JMP ELOA
```

En este listado, las etiquetas indican las direcciones donde se inicia la fase de ejecución de las correspondientes einstrucciones. Así pues, lo único que queda es programar a partir de cada una de estas etiquetas todo lo necesario para emular la ejecución de cada einstrucción (columna Acción de la Tabla 1). Observad que cada fase de ejecución debe terminar con un salto al principio del programa para continuar con el fetch de la siguiente einstrucción, excepto cuando se ejecuta la einstrucción HLT. La fase de ejecución de esta einstrucción debe detener la máquina, lo cual es equivalente a finalizar el programa emulador. El código anterior lo podéis utilizar directamente en vuestra práctica para saltar a la fase de ejecución correspondiente de cada einstrucción.

Especificación del trabajo a realizar

Debéis implementar la decodificación de las einstrucciones mediante una subrutina de librería que haga el paso de parámetros de la forma indicada y que se llame DECOD. Naturalmente, vuestra subrutina debe poder ser utilizada por cualquier usuario si sabe cómo se llama la subrutina, cómo pasarle los parámetros y cómo obtener el resultado. Además, la subrutina debe figurar al final del fichero donde entreguéis el programa emulador.

 $^{^1}$ El hecho de multiplicar por 6 se debe a que la codificación de cada instrucción JMP requiere 6 bytes.

- Una vez implementada la subrutina, debéis implementar el programa emulador de acuerdo a las especificaciones de la CDB (Tabla 1). Debéis dedicar una atención especial a la obtención de los eflags correctos generados por la fase de ejecución de las einstrucciones.
- Debéis programar vuestra práctica en un fichero, ejecutable sobre el emulador del 68k, llamado PRAFIN21.X68, que se distribuye junto con este enunciado.
- El fichero (PRAFIN21.X68) incluye una serie de comentarios para delimitar las diferentes secciones que debe contener el emulador, junto con las pertinentes explicaciones para cada una de ellas. Estos comentarios NO DEBEN eliminarse o modificarse, y vuestro código para cada una de las secciones deberá ir justo después de los comentarios explicativos de la sección en cuestión.
- Las secciones incluidas en el fichero PRAFIN21.X68 y que por tanto debe contener vuestro emulador son:
 - FETCH, en la que debéis introducir el código necesario para llevar a cabo el *fetch* de la siguiente einstrucción a ejecutar, tal y como se ha indicado anteriormente en este documento;
 - BRDECOD, dónde se debe preparar la pila para la llamada a la subrutina DECOD, realizar la llamada a dicha subrutina (JSR) y, tras esto, vaciar la pila de forma correcta, almacenando el resultado de la decodificación en un registro del 68k;
 - BREXEC, que incluye una sección de código destinada a saltar a la fase de ejecución de la einstrucción decodificada por DECOD. Esta sección la proporciona el propio enunciado y, si se almacena el resultado de la decodificación en el registro D1, no es necesario modificarla;
 - EXEC, en la que debéis programar las fases de ejecución de cada una de las einstrucciones de la máquina. Tras finalizar la fase de ejecución pertinente, no debéis olvidar volver a la fase de fetch para procesar la siguiente einstrucción del eprograma;
 - SUBR, dónde deben ir todas las subrutinas, de usuario o de librería, que implementéis en vuestro emulador, a excepción de la subrutina de decodificación DECOD; y, finalmente,
 - DECOD, en la que debéis implementar la subrutina de decodificacion, que deberá ser de librería, siguiendo la interfaz especificada en este enunciado.
- Las primeras líneas del fichero deberán ser inexcusablemente² las siguientes (sustituyendo el nombre de los autores), respetando incluso el hecho de que las etiquetas están en mayúsculas:

·-----

* Title : PRAFIN21

* Written by : <nombres completos de los autores>

* Date : 31/05/2021

* Description: Emulador de la CDB

*----

²Esto no implica que no tengáis que hacer pruebas con más casos.

```
ORG $1000
EPROG: DC.W $8803, $8FFC, $E0F0, $C0C0, $50C0, $E108, $C0E1, $50C0, $8803
      DC.W $8881,$50C0,$6080,$C066,$D110,$0000,$0004,$0003,$0000
      DC.W O
F.TR.:
                    ;eregistro de instruccion
EPC:
      DC.W O
                    ;econtador de programa
ERO:
      DC.W O
                    ;eregistro RO
ER1:
      DC.W O
                    ;eregistro R1
ER2:
      DC.W O
                    ;eregistro R2
ER3:
      DC.W O
                    ;eregistro R3
ER4:
      DC.W O
                    ;eregistro R4
ER5:
      DC.W O
                    ;eregistro R5
ET6:
      DC.W O
                    ;eregistro T6
ET7:
      DC.W O
                    ;eregistro T7
ESR:
      DC.W O
                    ;eregistro de estado (0000000 00000NCZ)
START:
      CLR.W EPC
```

FETCH:

- Evidentemente, el programa debe funcionar correctamente a pesar de que se modifiquen los valores contenidos dentro del vector EPROG (debe funcionar para cualquier otro eprograma) y sin que sea necesario modificar ningún otro dato introducido por vosotros. Cualquier referencia al eprograma deberá realizarse siempre mediante la etiqueta EPROG.
- El programa tampoco debe depender de las direcciones absolutas de los eregistros: siempre debéis hacer referencia a cada eregistro por su etiqueta. Esto quiere decir que no debéis acceder a un eregistro mediante la etiqueta de otra variable. En consecuencia, en la cabecera, se debe poder modificar el orden en el que aparecen los eregistros, o introducir directivas del tipo DS.W 0, y el emulador debe continuar funcionando correctamente.
- Se recomienda verificar que vuestro emulador **puede ejecutar correctamente**, al menos, el programa de ejemplo que se proporciona en este enunciado (Figura 1).
- Os debéis asegurar también de que la ejecución del programa considerado como mínimo para poder evaluar vuestra práctica es correcta (ver punto 6 de la siguiente sección).
- Es recomendable revisar los guiones de las prácticas **realizadas durante el curso** para conocer todos los detalles de implementación relacionados con la práctica final.

Entrega, presentación y evaluación de la práctica

1. Cada grupo de prácticas debe entregar tanto el programa como un informe del trabajo realizado, el nombre del cual deberá ser PRAFIN21.pdf; los dos ficheros se deben enviar dentro de un fichero comprimido llamado PRAFIN21.zip. Una copia impresa del informe se debe dejar en el casillero del profesor correspondiente al grupo

(Emilio García / Francisco Bonnín, Conserjería Anselm Turmeda), mientras que **el fiche- ro comprimido** (.zip), que contiene el informe (.pdf) y el programa ejecutable (.X68), se debe entregar a través de Aula Digital.

2. El informe deberá contener:

- Una portada con el nombre de la asignatura y el curso académico, y los nombres, DNIs, grupo de la asignatura y direcciones de correo electrónico de los integrantes del grupo.
- Una breve introducción a la CDB y al problema propuesto.
- Una explicación general al trabajo realizado para solventar la práctica, resumiendo cómo se ha implementado cada una de las fases del emulador (fetch, decodificación y ejecución).
- Una descripción de la rutina de decodificación mediante un árbol para indicar la secuencia de bits analizados durante el proceso.
- Una tabla de subrutinas utilizadas en la solución, indicando si son de librería o de usuario y sus interfaces de entrada y de salida.
- Una tabla de registros del 68k siempre utilizados para el mismo propósito y su función, en caso de que existan.
- Una tabla de variables adicionales definidas y su función, en caso de que existan.
- Un conjunto de pruebas hechas sobre vuestra máquina elemental (máximo 5), especificando el eprograma y el resultado obtenido mediante vuestro emulador. Los eprogramas incluidos en este documento se pueden añadir a dicho conjunto de pruebas.
- Una sección de conclusiones acerca del trabajo realizado, los conocimientos adquiridos y una valoración personal sobre la práctica.
- El código fuente del emulador, suficientemente comentado.
- 3. La copia impresa se debe presentar **grapada**, sin páginas en blanco; no se debe encuadernar ni meter dentro de fundas, carpetas ni ningún tipo de sobre.
- 4. Las indicaciones sobre el estilo de programación y documentación incluidas en la P1 se deberían respetar igualmente en el caso de esta práctica: clarificar el código fuente con las correspondientes indentaciones, incluir comentarios útiles (y no excesivos), utilizar nombres de etiquetas apropiados, evitar líneas de código y comentarios de más de 80 carácteres, etc.
- 5. La fecha límite de entrega de la práctica será el lunes 31 de mayo de 2021 (hasta las 23:59h). Las prácticas entregadas después del día 31 de mayo sufrirán una penalización en su nota global de 1 punto por cada día de retraso. Por tanto, el máximo retraso admisible es de 5 días naturales. La copia física del informe se puede dejar en el casillero al día siguiente de la entrega por Aula Digital si ese día es fin de semana o festivo. El no entregar la copia física del informe implicará una penalización en la calificación final.

6.	Como paso	previo	a la	corrección,	se	ejecutará	sobre	vuestro	emulador	el	siguiente	epro-
	grama:											

Dirección	Ensamblador	Instrucciones	
@CDB	sin etiquetas	codificadas	Hex
0:	LOA 8,T7	1110000010001000	E088
1:	MOV T7,R2	1100000011100010	C0E2
2:	JMI 5	0110000001010000	6050
3:	SUB R2,R2	1001000001000010	9042
4:	HLT	000000000000000000000000000000000000000	0000
5:	ADD R2,R2	1000100001000010	8842
6:	NEG R2	1001100000000010	9802
7:	HLT	000000000000000000000000000000000000000	0000
8:	-1	1111111111111111	FFFF

que, usando la codificación del conjunto de instrucciones, da lugar a la siguiente cabecera:

```
ORG $1000
        DC.W $E088,$C0E2,$6050,$9042,$0000,$8842,$9802,$0000,$FFFF
EPROG:
EIR:
        DC.W O
                      ;eregistro de instruccion
EPC:
        DC.W O
                      ;econtador de programa
        DC.W O
                      ;eregistro RO
ERO:
ER1:
        DC.W O
                      ;eregistro R1
ER2:
        DC.W O
                      ;eregistro R2
ER3:
        DC.W O
                      ;eregistro R3
ER4:
        DC.W O
                      ;eregistro R4
ER5:
        DC.W 0
                      ;eregistro R5
        DC.W O
                      ;eregistro T6
ET6:
ET7:
        DC.W O
                      ;eregistro T7
ESR:
        DC.W O
                      ;eregistro de estado (0000000 00000NCZ)
```

Tras la ejecución del mismo, la posición de memoria del 68K correspondiente a ER2 (en este caso, @101AHex) debería contener el valor 2Dec = 0002Hex. La correcta ejecución del programa anterior se considera un requisito mínimo para que vuestra práctica sea evaluada. En caso de que dicho programa no funcione como se indica, la práctica no se corregirá y obtendrá una calificación de suspenso. En ningún caso se considerarán como válidas aquellas soluciones que escriban directamente en la memoria del 68K el resultado esperado.

- 7. La práctica quedará automáticamente suspendida en el caso de que no se observen las restricciones anteriores.
- 8. De acuerdo con la guía docente, la excesiva similitud entre prácticas, o partes de prácticas (p.e. la subrutina de decodificación) a criterio del profesor, será considerada copia, y las dos prácticas quedarán automáticamente suspendidas, así como, al menos, la presente convocatoria de la asignatura.

NOTA: Cualquier modificación sobre la práctica se publicará en la página web de la asignatura en Aula Digital.