Práctica 2

Actividad evaluable: De acuerdo al itinerario, 20% ó 25% sobre la nota final Fecha máxima de entrega: domingo 26 de mayo de 2024 (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.

SUIBC: Super UIB Computer

La máquina que debéis emular en esta práctica se llama SUIBC (Super UIB Computer). Tanto los registros como su conjunto de instrucciones son de 16 bits. La SUIBC posee los siguientes registros:

- R0 y R1, que se utilizan como interfaz con la memoria y también como registros acumuladores en las instrucciones de tipo ALU;
- R2 y R3, que son de propósito general y se utilizan fundamentalmente en operaciones de tipo ALU.

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 SUIBC las operaciones de **resta** se realizan de la siguiente forma: $A - B = A + (\bar{B} + 1)$. En la Tabla 1 se muestra la

Id	Mnemónico	Codificación	Acción	Flags			
0	STO Rj,M	100xjxxxmmmmmmm	M ← [Rj]	n.s.a.			
1	LOA Rj,M	101xjxxxmmmmmmm	Rj ← [M]	C = n.s.a., Z y N = s.v.Rj			
2	CMP Ra,Rj	010000xxxjaaxxxx	[Rj] - [Ra]	C, Z y N = s.v.r.			
3	ADD Ra,Rj	010001xxxjaaxxxx	Rj ← [Rj] + [Ra]	C, Z y N = s.v.Rj			
4	SUB Ra,Rj	010010xxxjaaxxxx	Rj ← [Rj] - [Ra]	C, Z y N = s.v.Rj			
5	NOR Ra,Rj	010011xxxjaaxxxx	$\texttt{Rj} \leftarrow \texttt{[Rj]} \; \underline{\texttt{nor}} \; \texttt{[Ra]}$	C = n.s.a., Z y N = s.v.Rj			
6	SET #c,Rb	0101xxcccccccbb	$\texttt{Rb} \leftarrow \texttt{c} \; (\texttt{Ext. signo})$	C = n.s.a., Z y N = s.v.Rb			
7	ADQ #c,Rb	0110xxcccccccbb	$Rb \leftarrow [Rb] + c (Ext. signo)$	C, Z y N = s.v.Rb			
8	TRA Ra,Rb	0111xxxxxxaaxxbb	Rb ← [Ra]	C = n.s.a., Z y N = s.v.Rb			
9	JMZ M	0000mmmmmmmxxxx	Si Z = 1, PC \leftarrow M	n.s.a.			
10	JMN M	0001mmmmmmmxxxx	Si N = 1, PC \leftarrow M	n.s.a.			
11	JMI M	0010mmmmmmmxxxx	$PC \leftarrow M$	n.s.a.			
12	HLT	11xxxxxxxxxxxxxx	Detiene la máquina	n.s.a.			
LEYENDA							
x: Bit no utilizado (don't care).							
mmm	mmmmmmm. Dirección de memoria (emulada) de 8 hite						

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

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

Ra, Rb: Cualquier registro R; ver aa y bb.

Rj: R0 o R1, ver j.

aa y bb: Índice del registro según: \begin{cases} 00 - \text{R0}, & 01 - \text{R1} \\ 10 - \text{R2}, & 11 - \text{R3} \end{cases}
j: Índice del registro R0 (j=0) o del registro R1 (j=1).

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

n.s.a.: No se actualizan.

s.v.r.: Según el valor del resultado de la operación.

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

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

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

información más relevante del conjunto de instrucciones de la SUIBC. Es importante prestar atención 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 (x)* 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 SUIBC, 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 SUIBC **se incrementan de uno en uno**. Nótese también que en este ejemplo los datos se almacenan después de la última instrucción del programa (HLT).

	Ensamblador	Dirección	Ensamblador	Instrucciones	
Etiqueta	con etiquetas	@SUIBC	sin etiquetas	codificadas	Hex
	LOA RO,A	0:	LOA RO,12	101000000001100	AOOC
	JMZ EXIT	1:	JMZ 10	0000000010100000	OAOO
	TRA RO,R2	2:	TRA RO,R2	01110000000000010	7002
	SET #0,R0	3:	SET 0,R0	01010000000000000	5000
	LOA R1,B	4:	LOA R1,13	1010100000001101	A80D
	JMZ EXIT	5:	JMZ 10	000000010100000	OAOO
LOOP:	ADD R2,R0	6:	ADD R2,R0	0100010000100000	4420
	ADQ #-1,R1	7:	ADQ -1,R1	0110001111111101	63FD
	JMZ EXIT	8:	JMZ 10	0000000010100000	OAOO
	JMI LOOP	9:	JMI 6	0010000001100000	2060
EXIT:	STO RO,C	10:	STO RO,14	100000000001110	800E
	HLT	11:	HLT	11000000000000000	C000
A:	3	12:	3	0000000000000011	0003
В:	4	13:	4	0000000000000100	0004
C:	0	14:	0	00000000000000000	0000

Figura 1: Ejemplo de programa para la SUIBC. El programa implementa la operación $C = A \times B$, para $A \ge 0$ y $B \ge 0$. Tras la ejecución del programa, C = 12Dec = 000CHex.

NOTA: para facilitar la distinción entre todo lo relativo a la SUIBC 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
       DC.W $A00C,$00A0,$7002,$5000,$A80D,$00A0,$4420,$63FD
       DC.W $00A0,$2060,$800E,$C000,$0003,$0004,$0000
       DC.W O
EIR:
                     ;eregistro de instruccion
EPC:
       DC.W O
                     ;econtador de programa
       DC.W O
ERO:
                     ;eregistro RO
       DC.W O
                     ;eregistro R1
ER1:
       DC.W O
ER2:
                     ;eregistro R2
       DC.W O
ER3:
                     ;eregistro R3
ESR:
       DC.W O
                     ;eregistro de estado (0000000 00000ZNC)
```

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 EMEM. A modo de ejemplo, nótese que los *words* a partir de la etiqueta EMEM 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 EMEM, de acuerdo al conjunto de instrucciones indicado en la Tabla 1. Nótese que las palabras de EMEM indicadas en rojo son los datos del programa y no se corresponden, por tanto, con ninguna instrucción codificada de la SUIBC.

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 SUIBC. 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) y ESR (eregistro de estado). Este último tendrá en sus 3 bits menos significativos los eflags de la SUIBC con el orden indicado en la cabecera (ZNC).

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

- 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 EMEM.
 - 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 SUIBC.

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 12, de acuerdo con la columna Id de la Tabla 1: 0 en el caso de un STO, 1 en el caso de un LOA, 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 ESTO
JMP ELOA
JMP ECMP
JMP EADD
JMP ESUB
```

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

JMP ENOR
JMP ESET
JMP EADQ
JMP ETRA
JMP EJMZ
JMP EJMN
JMP EJMI
JMP EHLT

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.
- Una vez implementada la subrutina, debéis implementar el programa emulador de acuerdo a las especificaciones de la SUIBC (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 PRAFIN24.X68, que se distribuye junto con este enunciado.
- El fichero (PRAFIN24.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 **PRAFIN24.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
            : PRAFIN24
* Written by : <nombres completos de los autores>
            : 26/05/2024
* Description: Emulador de la SUIBC
*----
     ORG $1000
EMEM: DC.W $AOOC,$OOAO,$7002,$5000,$A80D,$00AO,$4420,$63FD
     DC.W $00A0,$2060,$800E,$C000,$0003,$0004,$0000
     DC.W O
                 ;eregistro de instruccion
EIR:
EPC:
     DC.W O
                 ;econtador de programa
     DC.W O
ERO:
                 ;eregistro RO
ER1:
     DC.W O
                 ;eregistro R1
ER2:
     DC.W O
                 ;eregistro R2
ER3:
     DC.W O
                 ;eregistro R3
ESR:
     DC.W O
                 ;eregistro de estado (0000000 00000ZNC)
START:
     CLR.W EPC
```

FETCH:

 Evidentemente, el programa debe funcionar correctamente a pesar de que se modifiquen los valores contenidos dentro del vector EMEM (debe funcionar para cualquier otro eprograma)

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

- y sin que sea necesario modificar ningún otro dato introducido por vosotros. Cualquier referencia al eprograma deberá realizarse siempre mediante la etiqueta EMEM.
- 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 la siguiente sección).
- Es recomendable revisar los guiones de las prácticas **realizadas durante el curso** para conocer todos los detalles de implementación relacionados con esta práctica final.

Entrega, presentación y evaluación de la práctica

 Cada grupo de prácticas debe entregar, a través de Aula Digital, tanto el programa (PRAFIN24.X68) como un informe del trabajo realizado, el nombre del cual deberá ser PRAFIN24.pdf. Los dos ficheros (el informe en formato PDF y el programa ejecutable .X68) se deben enviar dentro de un fichero comprimido llamado PRAFIN24.zip.

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 SUIBC 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.
- 3. Las indicaciones sobre el estilo de programación y documentación incluidas en la práctica 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.
- 4. La fecha límite de entrega de la práctica será el domingo 26 de mayo de 2024 (hasta las 23:59h). Las prácticas entregadas después del día 26 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.
- 5. Como paso previo a la corrección, se ejecutará sobre vuestro emulador el siguiente eprograma:

Dirección	Ensamblador	Instrucciones	
@SUIBC	sin etiquetas	codificadas	Hex
0:	LOA R1,7	1010100000000111	A807
1:	TRA R1,R2	0111000000010010	7012
2:	JMI 5	0010000001010000	2050
3:	SUB R2,R1	0100100001100000	4860
4:	HLT	11000000000000000	C000
5:	ADD R2,R1	0100010001100000	4460
6:	HLT	11000000000000000	C000
7:	1	00000000000000001	0001

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

```
ORG $1000
       DC.W $A807,$7012,$2050,$4860,$C000,$4460,$C000,$0001
EMEM:
EIR:
       DC.W O
                     ;eregistro de instruccion
       DC.W O
EPC:
                     ;econtador de programa
ERO:
       DC.W O
                     ;eregistro RO
       DC.W O
ER1:
                     ;eregistro R1
ER2:
       DC.W O
                     ;eregistro R2
ER3:
       DC.W 0
                     ;eregistro R3
ESR:
       DC.W O
                     ;eregistro de estado (0000000 00000ZNC)
```

Tras la ejecución del mismo, la posición de memoria del 68K correspondiente a ER1 (en este caso, @1016Hex) 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.

- 6. La práctica quedará automáticamente suspendida en el caso de que no se observen las restricciones anteriores.
- 7. 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.