# Recuperación práctica BBMe: Balearic Basic Machine

Jiménez Sánchez, Pablo pablo.jimg@gmail.com 45190686X

Palmer Pérez, Rubén rpp776@id.uib.cat 43474448D

Curso 2018-2019

Estructura de computadores I - Grupo 1

May 2019

# Índice

1	Introducción	3				
2	Explicación general					
	2.1 Fase fetch	4				
	2.2 Fase de decodificación	5				
	2.3 Fase de ejecución	6				
3	Rutina de decodificación	7				
4	Tabla de subrutinas	7				
5	Tabla de registros del $68K$	8				
6	Conjunto de pruebas	9				
7	Conclusiones	10				
8	Código fuente $68K$	11				

### 1 Introducción

En esta práctica se nos plantea la emulación de una máquina elemental llamada BBMe o Balearic Basic Machine, la cual es una **máquina elemental**. Esta emulación ha sido hecha para una máquina 68K.

La BBMe es una máquina de dos direcciones que trabaja con *words* de 16 *bits*. Tiene 4 registros de propósito general, 2 que sirven como interfaz con la memoria, un registro de estado, un registro de instrucción y un *program counter* (PC).

- EIR Registro de instrucción donde se almacena la instrucción a ejecutar.
- EPC Registro de contador de programa que apunta a la siguiente instrucción a ejecutar.
- ER0, ER1, ER2, ER3 Registros de propósito general.
- EB4 Registro de acceso a memoria directo por memoria.
- EB5 Registro de acceso a memoria directo por registro.
- ESR Registro de estado que guarda en los tres bits menos significativos los flags. Zero, Negative y Carry en ese orden (0000 0000 0ZNC).

# 2 Explicación general

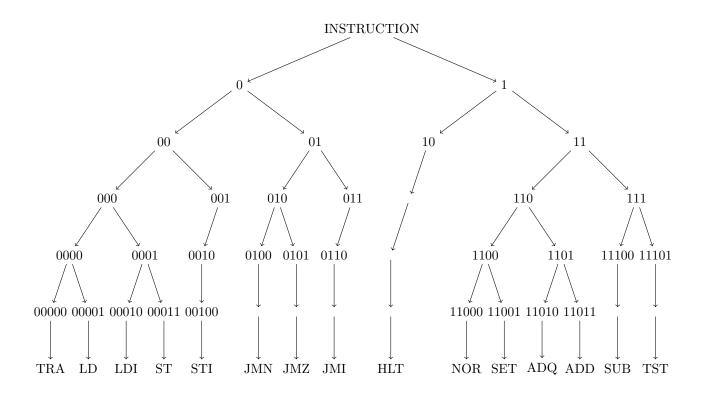
A continuación explicaremos cómo se han resuelto cada una de las distintas fases que se hallan en un procesador para poder emular nuestra máquina elemental.

### 2.1 Fase fetch

Para la fase fetch obtenemos el contador de la siguiente einstrucción desde  $\mathbf{EPC}$ , lo multiplicamos por 2 debido a que la memoria nuestra máquina elemental trabaja con words de 16 bits y la de 68K con bytes. Entonces, la buscamos en memoria ( $\mathbf{EPROG}$ ) y la transferimos en  $\mathbf{EIR}$ .

### 2.2 Fase de decodificación

Para la fase de decodificación, cogemos la einstrucción contenida en **EIR** y la sometemos a una serie de tests bit a bit hasta que conseguimos identificar la instrucción a realizar. En la página siguiente se mostrará un árbol compuesto por las instrucciones dependiendo del resultado de los tests.



### 2.3 Fase de ejecución

Según el valor que devuelva la decodificación, se ejecutará una u otra instrucción:

- 0. TRA Transfiere el contenido de un registro <a> a un registro <b>.
- 1. LD Carga el contenido de una dirección M en el registro B4 o B5 dependiendo de un parametro J.
- 2. LDI Carga en B4 el contenido del la dirección contenida en B5.
- 3. ST Guarda el conenido de B4 o B4 (en relación a un parámetro J) en un espacio de memoria indicado por un parametro M.
- 4. STI Guarda el contenido de B4 en la dirección contenida en B5.
- ullet 5. JMI Salto incondicional dado por un parametro M.
- 6. JMZ Salto condicional dado por un parametro M y el flag Z.
- 7. JMN Salto condicional dado por un parametro M y el flag N.
- 8. HLT Detiene la máquina.
- 9. NOR Hace la *NOR* lógica entre un registro <a> y un registro <b> y guarda el resultado en un registro <c>.
- 10. SET Mueve el valor de una constante <k> en un registro <b>.
- 11. ADQ Suma una constante <k> y el contenido de un registro <b> y los guarda en este último.
- 12. ADD Suma los contenidos de un registro <a> y un registro <b> y guarda el resultado en un registro <c>.
- 13. SUB -Resta los contenidos de un registro <a> y un registro <b> mediante una negación del contenido del registro <b> y una suma de un 1 y guarda el resultado en un registro <c>.
- 14. TST Resta los contenidos de un registro <a> y un registro <b> mediante una negación del contenido del registro <b> y una suma de un 1 y no guarda el resultado de la resta.

# 3 Rutina de decodificación

En la rutina de decodificación guardamos en la primera posición disponible del *stack pointer* (SP) la instrucción a decodificar y en la segunda posición disponible reservamos un espacio para el resultado (el número de la instrucción).

## 4 Tabla de subrutinas

Etiqueta	Librería	Entrada	Funcionalidad	Salida
GET_ESR_C	NO	SR	Obtención flags (modifica acarreo)	D6
GET_ESR_NOTC	NO	SR	Obtención flags (no modifica acarreo)	D6
$\operatorname{GET}_{-}\!\operatorname{A}$	NO	EIR	Obtención parámetro A	A0
GET_B	NO	EIR	Obtención parámetro B	A1
$\operatorname{GET}_{-}\!\operatorname{C}$	NO	EIR	Obtención parámetro C	A4
	NO	EIR	Obtención del registro indicado	A3
$\operatorname{GET}$ _J			por el parámetro J	
GET_9			$J=0 \implies B4$	
			$J=1 \implies B5$	
GET_K	NO	EIR	Obtención parámetro K	D1
DREG	NO	D4	Obtención del registro mencionado	A3
DICEG			en los parámetros A,B y C	
DCOD	SI	SUBQ.W #2,SP	Obtención de la instrucción a ejecutar	2(SP)
БООБ		MOVE.W EIR,-(SP)		2(51)

# $5\quad {\rm Tabla\ de\ registros\ del\ }68{\rm K}$

Registros	Función	Utilización
A0	Búsqueda de instrucciónes	Fase de Fetch
AU	Como parámetro <a></a>	Dirección del registro <a></a>
A1	Cálculo de instrucciónes	Cálculo de instrucciónes
Al	Como parámetro <b></b>	Como parámetro <b></b>
A4	Cálculo de instrucciónes	Cálculo de instrucciónes
A4	Como parámetro <c></c>	Como parámetro <c></c>
A3	Cálculo de instrucciónes	Cálculo de instrucciónes
Au	Como parámetro <j></j>	Como parámetro <j></j>
A2	Auxiliar	Cálculo de los parametros $<$ a $>$ , $<$ b $>$ & $<$ c $>$
	Auxiliar	Cálculo de los parametros $<$ a $>$ , $<$ b $>$ , $<$ c $>$ & $<$ k $>$
D0		Masking
		Incialización de la pila
	Auxiliar	Almacenar decodificaciónes
D1		Como parámetro <k></k>
		Cálculo de Flags
D2	Almacenar el contenido de <a></a>	Ejecución de instrucciones
	Almacenar el contenido de <b></b>	Ejecución de instrucciones
D4	Masking	GET_A, GET_B, GET_C GET_K, DREG
D5	Flag Z	
D6	Flag N	Cálculo de Flags
D7	Flag C	

# 6 Conjunto de pruebas

A continuación, para comprobar que nuestra emulación se ejecuta correctamente, hemos decidido probar con un código que probase el resto de instrucciones que quedan por ejecutar en ambos programas suministrados en el enunciado de la práctica.

@BBMe	Ensamblador	Codificación	Hex
0:	SET 9,B5	1100 1000 0100 1101	C84D
1:	LDI	0001 0000 0000 0000	1000
2:	SET 2,R0	1100 1000 0001 0000	C810
3:	TST R0,B4	1110 1000 0000 0100	E804
4:	JMZ 6	0101 0000 0000 0110	5006
5:	HLT	1000 0000 0000 0000	8000
6:	NOR B4,R0,B4	1100 0001 0000 0100	C104
7:	STI	0010 0000 0000 0000	2000
8:	HLT	1000 0000 0000 0000	8000
9:	2	0000 0000 0000 0002	0002

Este código convierte el contenido de la posición  $\bf 9$  en sun negación mediante una NOR consigo misma si el contenido de  $\bf R0$  (el cual actualizamos con un SET) es igual a la posición  $\bf 9$ . Si no son iguales, el programa detiene la máquina. Por lo tanto, el contenido en la posición  $\bf 9$  de la  $\bf BBMe$  equivale a  $\bf \#\$FFFD}$  (equivalente a la posición  $\bf \$1012$ ) en  $\bf 68K$ .

# 7 Conclusiones

Para realizar esta práctica ha sido necesario primero comprender el funcionamiento del 68K (pila, acceso a memoria, operaciones con registros, etc). Entonces, entendiendo como debería operar la BBMe, cómo funciona la decodificación de cada instrucción y cómo funcionan los accesos a memoria, hemos sido capaces de simular su funcionalidad recurriendo a las capacidades del propio 68K.

## 8 Código fuente 68K

```
* Title
             : PRAREC19
* Written by : Pablo Jimenez Sanchez, Ruben Palmer Perez
             : 28/06/2019
* Description: Emulador de la BBMe
    ORG $1000
EPROG: DC.W $080E, $0020, $500B, $090F, $0029, $500B, $C803
       DC.W $D8C3, $D7F9, $500B, $6007, $001D, $1910, $8000
       DC.W $0004,$0003,$0000
EIR:
       DC.W 0 ; eregistro de instruccion
EPC:
       DC.W 0 ; econtador de programa
ER0:
       DC.W 0 ; eregistro R0
ER1:
       DC.W 0 ; eregistro R1
ER2:
       DC.W 0 ; eregistro R2
ER3:
       DC.W 0 ; eregistro R3
EB4:
       DC.W 0 ; eregistro B4
EB5:
       DC.W 0 ; eregistro B5
ESR:
       DC.W 0 ; eregistro de estado (00000000 00000ZNC)
START:
    CLR.W EPC
FETCH:
    ;--- IFETCH: INICIO FETCH
        ;*** En esta seccion debeis introducir el codigo necesario para cargar
        ;*** en el EIR la siguiente instruccion a ejecutar, indicada por el EPC
            ;*** y dejar listo el EPC para que apunte a la siguiente instruccion
```

```
MOVE.W EPC, A0
        ADD.WA0,A0
                                ; multiplicacion x2 del valor para que al ser
        MOVE.W EPROG(A0), EIR
                                ; sumado coincida con el valor real en 68K
        ADDQ.W #1,EPC
    ;--- FFETCH: FIN FETCH
    ;--- IBRDECOD: INICIO SALTO A DECOD
        ;*** En esta seccion debeis preparar la pila para llamar a la subrutina
        ;*** DECOD, llamar a la subrutina, y vaciar la pila correctamente,
        ;*** almacenando el resultado de la decodificación en D1
        SUBQ.W \#2,SP
                                ; preparacion de la pila
        MOVE.W EIR, -(SP)
                                ; paso de par metros por pila
        JSR DECOD
        MOVE.W 2(SP), D1
                                ; obtencion del resultado
        ADDQ.L #4,SP ; limpieza de la pila
    ;--- FBRDECOD: FIN SALTO A DECOD
    ;--- IBREXEC: INICIO SALTO A FASE DE EJECUCION
        ;*** Esta seccion se usa para saltar a la fase de ejecucion
        ;*** NO HACE FALTA MODIFICARLA
   MULU #6,D1
   MOVEA.L D1, A1
    JMP JMPLIST (A1)
JMPLIST:
   JMP ETRA
    JMP ELD
    JMP ELDI
    JMP EST
    JMP ESTI
```

```
JMP EJMN
    JMP EJMZ
    JMP EJMI
    JMP EHLT
    JMP ENOR
    JMP ESET
    JMP EADQ
    JMP EADD
    JMP ESUB
    JMP ETST
    ;--- FBREXEC: FIN SALTO A FASE DE EJECUCION
    ;--- IEXEC: INICIO EJECUCION
        ;*** En esta seccion debeis implementar la ejecucion de cada einstr.
ETRA:
    JSR GET_A
    JSR GET_B
    MOVE.W (A0), D2
    MOVE.W D2, (A1)
    JSR GET_ESR_NOTC
    BRA FETCH
ELD:
    MOVE.W EIR, D0
    AND.W #\$00FF, D0
    MOVE.W D0, A0
    ADD.WA0,A0
    JSR \ GET\_J
    MOVE.W EPROG(A0),(A3)
    JSR GET_ESR_NOTC
    {\bf BRA\ FETCH}
ELDI:
    M\!O\!V\!E.W\ EB5\,, A0
```

ADD.W A0, A0

MOVE.W EPROG(A0), EB4

JSR GET\_ESR\_NOTC

BRA FETCH

### EST:

 $M\!O\!V\!E.W~EIR\,,~D0$ 

AND.W #\$00FF, D0

 $\operatorname{MOVE.W}\ \operatorname{D0}, \operatorname{A0}$ 

ADD.W A0, A0

JSR GET\_J

MOVE.W (A3), EPROG(A0)

BRA FETCH

### ESTI:

MOVE.W EB5, A0

ADD.W A0, A0

MOVE.W EB4, EPROG(A0)

BRA FETCH

#### EJMN:

 $M\!O\!V\!E.W~E\!S\!R,D1$ 

BTST.L #1,D1

 $\operatorname{BEQ}\ \operatorname{FETCH}$ 

 $M\!O\!V\!E.W~EIR\,,D0$ 

AND.W #\$00FF, D0

 $M\!O\!V\!E.W\ D0\,, E\!P\!C$ 

BRA FETCH

#### EJMZ:

MOVE.W ESR, D1

BTST.L #2,D1

BEQ FETCH

MOVE.W EIR, D0

AND.W #\$00FF, D0

MOVE.W D0, EPC

```
BRA FETCH
EJMI:
    MOVE.W EIR, D0
    AND.W #$00FF, D0
    MOVE.W D0, EPC
    BRA FETCH
EHLT:
    SIMHALT
ENOR:
    JSR \ GET\_A
    JSR GET.B
    JSR \ GET\_C
    MOVE.W (A0), D2
    M\!O\!V\!E.W~(A1)~,D3
    OR.W D2, D3
    NOT.W\ D3
    MOVE.W D3, (A4)
    JSR GET_ESR_NOTC
    BRA FETCH
ESET:
    JSR GET_B
    {\rm JSR}\ {\rm GET}.{\rm K}
    MOVE.W D1, (A1)
    JSR GET_ESR_NOTC
    BRA FETCH
EADQ:
    {\rm JSR\ GET.B}
    JSR GET_K
    MOVE.W (A1), D3
    ADD.W D3, D1
```

JSR GET\_ESR\_C MOVE.W D1,(A1) BRA FETCH

### EADD:

JSR GET\_A

JSR GET\_B

 $JSR\ GET\_C$ 

MOVE.W (A0), D2

MOVE.W (A1), D3

 $ADD.W\ D2,D3$ 

JSR GET\_ESR\_C

MOVE.W D3, (A4)

BRA FETCH

### ESUB:

 $JSR \ GET\_A$ 

JSR GET\_B

JSR GET\_C

MOVE.W (A0), D2

MOVE.W (A1), D3

NOT.W D3

ADDQ.W #1,D3

ADD.W D2, D3

 ${\tt JSR \;\; GET\_ESR\_C}$ 

MOVE.W D3, (A4)

BRA FETCH

### ETST:

 $JSR \ GET\_A$ 

JSR GET\_B

MOVE.W (A0), D2

MOVE.W (A1), D3

NOT.W D3

ADDQ.W #1,D3

 $ADD.W\ D2,D3$ 

JSR GET\_ESR\_C

```
BRA FETCH
    ;--- FEXEC: FIN EJECUCION
    ;--- ISUBR: INICIO SUBRUTINAS
        ;*** Aqui debeis incluir las subrutinas que necesite vuestra solucion
        ;*** SALVO DECOD, que va en la siguiente seccion
GET_ESR_C:
                     ; actualiza el valor de los flags (incluyendo carry)
    JSR GET_ESR_NOTC
    AND.W \#1,D7
    OR.W D7, D6
    MOVE.W D6, ESR
    RTS
GET_ESR_NOTC:
                     ; actualiza el valor de los flags (sin incluir carry)
   MOVE.W SR, D6
   MOVE.W D6, D5
    AND.W #8,D5
    LSR.W \#2,D5
    AND.W \#4,D6
    OR.W D5, D6
    M\!O\!V\!E.W\ D6\,, E\!SR
    RTS
GET_A:
                     ; identifica el registro del parametro A
    MOVE.W \#56,D4
    AND.W EIR, D4
    LSR #3,D4
    JSR DREG
    MOVE.W A2, A0
    RTS
GET_B:
                     ; identifica el registro del parametro B
    MOVE.W #7,D4
    AND.W EIR, D4
```

```
JSR DREG
    MOVE.W A2, A1
    RTS
GET_C:
                     ; identifica el registro del parametro C
    MOVE.W \#448,D4
    AND.W EIR, D4
    LSR \#6,D4
    JSR DREG
    MOVE.W A2, A4
    RTS
GET_J:
    BTST.B #8, EIR
    BEQ\ JB4
JB5:
    LEA.L EB5, A3
    RTS
JB4:
    LEA.L EB4, A3
    RTS
GET_K:
                     ; extrae la constante K de la instruccion
    M\!O\!V\!E.W~\#2040, D4
    AND.W EIR, D4
    LSR \#3,D4
    \rm EXT.W~D4
    MOVE.W D4, D1
    RTS
DREG:
                     ; decodificador similar al usado para identificar
    BTST.L #2,D4
                     ; la instruccion pero para los registros
    BNE R10
R0:
    BTST.L #1,D4
```

BNE R01

```
R00:
    BTST.L #0,D4
    BNE R001
R000:
    LEA.\,L\ ER0\,, A2
    RTS
R001:
    LEA.L ER1, A2
    RTS
R01:
    BTST.L \#0,D4
    BNE R011
R010:
    LEA.\,L\ ER2\,,A2
    RTS
R011:
    LEA.L ER3, A2
    RTS
R10:
    BTST.L #0,D4
    BNE R101
R100:
    LEA.L EB4, A2
    RTS
R101:
    LEA.L EB5, A2
    RTS
    ;--- FSUBR: FIN SUBRUTINAS
    ;--- IDECOD: INICIO DECOD
        ;*** Tras la etiqueta DECOD, debeis implementar la subrutina de
```

;\*\*\* decodificación, que debera ser de libreria, siguiendo la interfaz

```
;*** especificada en el enunciado
DECOD:
   BTST.B #7, 4(SP)
   BEQ I0
I1:
   BTST.B \#6, 4(SP)
   BEQ\ I10
I11:
   BTST.B \#5, 4(SP)
   BEQ I110
I111:
    BTST.B #3, 4(SP)
    BEQ I11100
I11101:
   MOVE.W #14, 6(SP)
                       ;TST
    RTS
I11100:
   MOVE.W #13, 6(SP)
                       ;SUB
    RTS
I110:
    BTST.B \#4, 4(SP)
   BEQ I1100
I1101:
    BTST.B \#3, 4(SP)
   BEQ I11010
I11011:
   MOVE.W #12, 6(SP)
                      ;ADD
    RTS
I11010:
   MOVE.W #11, 6(SP)
                       ;ADQ
   RTS
I1100:
```

```
BTST.B #3, 4(SP)
   BEQ I11000
I11001:
   MOVE.W #10, 6(SP)
                        ; SET
   RTS
I11000:
   MOVE.W #9, 6(SP)
                         ;NOR
   RTS
I10:
   MOVE.W \#8, 6(SP)
                         ;HLT
   RTS
I0:
   BTST.B #6, 4(SP)
   BEQ\ I00
I01:
   BTST.B \#5, 4(SP)
   BEQ 1010
I011:
   MOVE.W \#7, 6(SP)
                      ; JMI
   RTS
I010:
   BTST.B \#4, 4(SP)
   BEQ 10100
I0101:
   MOVE.W #6, 6(SP)
                         ;JMZ
   RTS
I0100:
   MOVE.W #5, 6(SP)
                         ;JMN
   \operatorname{RTS}
I00:
   BTST.B #5, 4(SP)
```

 $BEQ\ I000$ 

```
1001:
```

MOVE.W #4, 6(SP); STI

RTS

1000:

BTST.B #4, 4(SP)

BEQ 10000

I0001:

BTST.B #3, 4(SP)

BEQ 100010

I00011:

MOVE.W #3, 6(SP) ;ST

RTS

I00010:

MOVE.W #2, 6(SP); LDI

RTS

I0000:

BTST.B #3, 4(SP)

BEQ 100000

I00001:

MOVE.W #1, 6(SP) ;LD

RTS

I00000:

MOVE.W #0, 6(SP) ;TRA

RTS

;--- FDECOD: FIN DECOD

END START