

Trabajo Práctico N° 4: **Assembly, Instrucciones y Simulador MSX88.**

Ejercicio 1.

Dada la siguiente definición de datos y el código $F = \frac{A+B}{C} - D$.

Nombre	Tamaño	Valor
A	1 byte	6
B	1 byte	4
C	1 byte	2
D	1 byte	1
F	1 byte	?

Suponiendo que se poseen las instrucciones necesarias en cada caso, escribir el programa que implemente el código anterior utilizando máquinas de 1, 2 o 3 direcciones.

Máquina de 1 dirección:

load A
add B
div C
sub D
store F

Instrucciones: 5.

Tamaño del programa en memoria: 10 bytes.

Accesos: 10 MI y 5 MD.

Máquina de 2 dirección:

mov F, A
add F, B
div F, C
sub F, D

Instrucciones: 4.

Tamaño del programa en memoria: 12 bytes.

Accesos: 12 MI y 11 MD.

Máquina de 3 dirección:

add F, A, B
div F, F, C
sub F, F, D

Instrucciones: 3.

Tamaño del programa en memoria: 12 bytes.

Accesos: 12 MI y 9 MD.

Ejercicio 2.

Suponer que cada código de operación ocupa 6 bits y las direcciones son de 10 bits. Analizar las soluciones implementadas en el ejercicio anterior y completar la siguiente tabla:

	Máquina de 1 dirección		Máquina de 2 direcciones		Máquina de 3 direcciones	
Tamaño del programa en memoria (código de operación más operandos)	load A	1 + 2= 3	mov F, A	1 + 4= 5	add F, A, B	1 + 6= 7
	add B	1 + 2= 3	add F, B	1 + 4= 5	div F, F, C	1 + 6= 7
	div C	1 + 2= 3	div F, C	1 + 4= 5	sub F, F, D	1 + 6= 7
	sub D	1 + 2= 3	sub F, D	1 + 4= 5		
	store F	1 + 2= 3				
	total	15 bytes	total	20 bytes	total	21 bytes
Cantidad de accesos a memoria (instrucciones + operandos)	load A	3 + 1= 4	mov F, A	5 + 2= 7	add F, A, B	7 + 3= 10
	add B	3 + 1= 4	add F, B	5 + 3= 8	div F, F, C	7 + 3= 10
	div C	3 + 1= 4	div F, C	5 + 3= 8	sub F, F, D	7 + 3= 10
	sub D	3 + 1= 4	sub F, D	5 + 3= 8		
	store F	3 + 1= 4				
	total	20 bytes	total	31 bytes	total	30 bytes

Ejercicio 3.

Dado el siguiente código: $F = (A - B) C + \frac{D}{E}$.

(a) Implementar el código utilizando máquinas de 1, 2 y 3 direcciones.

Máquina de 1 dirección:

```
load A
sub B
mul C
store A
load D
div E
add A
store F
```

Instrucciones: 8.

Tamaño del programa en memoria: 16 bytes.

Accesos: 16 MI y 8 MD.

Máquina de 2 dirección:

```
mov F, A
sub F, B
mul F, C
div D, E
add F, D
```

Instrucciones: 5.

Tamaño del programa en memoria: 15 bytes.

Accesos: 15 MI y 14 MD.

Máquina de 3 dirección:

```
sub F, A, B
mul F, F, C
div D, D, E
add F, F, D
```

Instrucciones: 4.

Tamaño del programa en memoria: 16 bytes.

Accesos: 16 MI y 12 MD.

(b) Realizar una tabla de comparación similar a la del Ejercicio 2.

	Máquina de 1 dirección	Máquina de 2 direcciones	Máquina de 3 direcciones																																								
Tamaño del programa en memoria (código de operación más operandos)	<table border="1"> <tr><td>load A</td><td>1 + 1= 2</td></tr> <tr><td>sub B</td><td>1 + 1= 2</td></tr> <tr><td>mul C</td><td>1 + 1= 2</td></tr> <tr><td>store A</td><td>1 + 1= 2</td></tr> <tr><td>load D</td><td>1 + 1= 2</td></tr> <tr><td>div E</td><td>1 + 1= 2</td></tr> <tr><td>add A</td><td>1 + 1= 2</td></tr> <tr><td>store F</td><td>1 + 1= 2</td></tr> <tr><td>total</td><td>16 bytes</td></tr> </table>	load A	1 + 1= 2	sub B	1 + 1= 2	mul C	1 + 1= 2	store A	1 + 1= 2	load D	1 + 1= 2	div E	1 + 1= 2	add A	1 + 1= 2	store F	1 + 1= 2	total	16 bytes	<table border="1"> <tr><td>mov F, A</td><td>1 + 2= 3</td></tr> <tr><td>sub F, B</td><td>1 + 2= 3</td></tr> <tr><td>mul F, C</td><td>1 + 2= 3</td></tr> <tr><td>div D, E</td><td>1 + 2= 3</td></tr> <tr><td>add F, D</td><td>1 + 2= 3</td></tr> <tr><td>total</td><td>15 bytes</td></tr> </table>	mov F, A	1 + 2= 3	sub F, B	1 + 2= 3	mul F, C	1 + 2= 3	div D, E	1 + 2= 3	add F, D	1 + 2= 3	total	15 bytes	<table border="1"> <tr><td>sub F, A, B</td><td>1 + 3= 4</td></tr> <tr><td>mul F, F, C</td><td>1 + 3= 4</td></tr> <tr><td>div D, D, E</td><td>1 + 3= 4</td></tr> <tr><td>add F, F, D</td><td>1 + 3= 4</td></tr> <tr><td>total</td><td>16 bytes</td></tr> </table>	sub F, A, B	1 + 3= 4	mul F, F, C	1 + 3= 4	div D, D, E	1 + 3= 4	add F, F, D	1 + 3= 4	total	16 bytes
load A	1 + 1= 2																																										
sub B	1 + 1= 2																																										
mul C	1 + 1= 2																																										
store A	1 + 1= 2																																										
load D	1 + 1= 2																																										
div E	1 + 1= 2																																										
add A	1 + 1= 2																																										
store F	1 + 1= 2																																										
total	16 bytes																																										
mov F, A	1 + 2= 3																																										
sub F, B	1 + 2= 3																																										
mul F, C	1 + 2= 3																																										
div D, E	1 + 2= 3																																										
add F, D	1 + 2= 3																																										
total	15 bytes																																										
sub F, A, B	1 + 3= 4																																										
mul F, F, C	1 + 3= 4																																										
div D, D, E	1 + 3= 4																																										
add F, F, D	1 + 3= 4																																										
total	16 bytes																																										
Cantidad de accesos a memoria (instrucciones más operandos)	<table border="1"> <tr><td>load A</td><td>2 + 1= 3</td></tr> <tr><td>sub B</td><td>2 + 1= 3</td></tr> <tr><td>mul C</td><td>2 + 1= 3</td></tr> <tr><td>store A</td><td>2 + 1= 3</td></tr> <tr><td>load D</td><td>2 + 1= 3</td></tr> <tr><td>div E</td><td>2 + 1= 3</td></tr> <tr><td>add A</td><td>2 + 1= 3</td></tr> <tr><td>store F</td><td>2 + 1= 3</td></tr> <tr><td>total</td><td>24 bytes</td></tr> </table>	load A	2 + 1= 3	sub B	2 + 1= 3	mul C	2 + 1= 3	store A	2 + 1= 3	load D	2 + 1= 3	div E	2 + 1= 3	add A	2 + 1= 3	store F	2 + 1= 3	total	24 bytes	<table border="1"> <tr><td>mov F, A</td><td>3 + 2= 5</td></tr> <tr><td>sub F, B</td><td>3 + 3= 6</td></tr> <tr><td>mul F, C</td><td>3 + 3= 6</td></tr> <tr><td>div D, E</td><td>3 + 3= 6</td></tr> <tr><td>add F, D</td><td>3 + 3= 6</td></tr> <tr><td>total</td><td>29 bytes</td></tr> </table>	mov F, A	3 + 2= 5	sub F, B	3 + 3= 6	mul F, C	3 + 3= 6	div D, E	3 + 3= 6	add F, D	3 + 3= 6	total	29 bytes	<table border="1"> <tr><td>sub F, A, B</td><td>4 + 3= 7</td></tr> <tr><td>mul F, F, C</td><td>4 + 3= 7</td></tr> <tr><td>div D, D, E</td><td>4 + 3= 7</td></tr> <tr><td>add F, F, D</td><td>4 + 3= 7</td></tr> <tr><td>total</td><td>28 bytes</td></tr> </table>	sub F, A, B	4 + 3= 7	mul F, F, C	4 + 3= 7	div D, D, E	4 + 3= 7	add F, F, D	4 + 3= 7	total	28 bytes
load A	2 + 1= 3																																										
sub B	2 + 1= 3																																										
mul C	2 + 1= 3																																										
store A	2 + 1= 3																																										
load D	2 + 1= 3																																										
div E	2 + 1= 3																																										
add A	2 + 1= 3																																										
store F	2 + 1= 3																																										
total	24 bytes																																										
mov F, A	3 + 2= 5																																										
sub F, B	3 + 3= 6																																										
mul F, C	3 + 3= 6																																										
div D, E	3 + 3= 6																																										
add F, D	3 + 3= 6																																										
total	29 bytes																																										
sub F, A, B	4 + 3= 7																																										
mul F, F, C	4 + 3= 7																																										
div D, D, E	4 + 3= 7																																										
add F, F, D	4 + 3= 7																																										
total	28 bytes																																										

(c) ¿Cuál máquina elegiría haciendo un balance de la cantidad de instrucciones, el espacio en memoria ocupado y el tiempo de ejecución (1 acceso a memoria= 1ms)? ¿Es ésta una conclusión general?

La máquina que elegiría haciendo un balance de la cantidad de instrucciones, el espacio en memoria ocupado y el tiempo de ejecución (1 acceso a memoria= 1ms) es la de 1 dirección. Sin embargo, ésta no es una conclusión general, ya que depende del tamaño del bus de datos respecto al bus de direcciones. Cuanto más grande es el primero respecto al segundo, más eficiente es migrar hacia máquinas de más direcciones.

Ejercicio 4.

El siguiente programa utiliza una instrucción de transferencia de datos (instrucción MOV) con diferentes modos de direccionamiento para referenciar sus operandos. Ejecutar y analizar el funcionamiento de cada instrucción en el Simulador MSX88 observando el flujo de información a través del BUS DE DATOS, el BUS DE DIRECCIONES, el BUS DE CONTROL, el contenido de REGISTROS, de posiciones de MEMORIA, operaciones en la ALU, etc.

```
ORG 1000h
NUM0 DB 0CAh
NUM1 DB 0
NUM2 DW ?
NUM3 DW 0ABCDh
NUM4 DW ?
END
```

```
ORG 2000H
MOV BL, NUM0
MOV BH, 0FFh
MOV CH, BL
MOV AX, BX
MOV NUM1, AL
MOV NUM2, 1234h
MOV BX, OFFSET NUM3
MOV DL, [BX]
MOV AX, [BX]
MOV BX, 1006h
MOV WORD PTR [BX], 0CDEFh
HLT
END
```

(a) *Explicar, detalladamente, qué hace cada instrucción MOV del programa anterior, en función de sus operandos y su modo de direccionamiento.*

MOV BL, NUM0: Con un modo de direccionamiento directo, copia el contenido de la variable NUM0 (CAh, 202 en decimal) a la parte baja del registro B.

MOV BH, 0FFh: Con un modo de direccionamiento inmediato, copia el valor FFh (255 en decimal) a la parte alta del registro B.

MOV CH, BL: Con un modo de direccionamiento por registro, copia el contenido de la parte baja del registro B (CAh, 202 en decimal) a la parte alta del registro C.

MOV AX, BX: Con un modo de direccionamiento por registro, copia el contenido del registro B (FFCAh, 65482 en decimal) al registro A.

MOV NUM1, AL: Con un modo de direccionamiento directo, copia el contenido de la parte baja del registro A (CAh, 202 en decimal) a la variable NUM1.

MOV NUM2, 1234h: Con un modo de direccionamiento inmediato, copia el valor 1234h (4660 en decimal) a la variable NUM2.

MOV BX, OFFSET NUM3: Con un modo de direccionamiento inmediato, copia la posición de memoria de NUM3 (1004h) al registro BX.

MOV DL, [BX]: Con un modo de direccionamiento indirecto por registro, copia el contenido que haya en la posición de memoria contenida en el registro B (CDh) a la parte baja del registro D.

MOV AX, [BX]: Con un modo de direccionamiento indirecto por registro, copia el contenido que haya en la posición de memoria contenida en el registro B (ABCDh) al registro A.

MOV BX, 1006h: Con un modo de direccionamiento inmediato, copia el valor 1006h (4102 en decimal) al registro B.

MOV WORD PTR [BX], 0CDEFh: Con un modo de direccionamiento indirecto por registro, copia el valor CDEFh (52719 en decimal) a la posición de memoria que apunta el registro B (1006h).

(b) *Confeccionar una tabla que contenga todas las instrucciones MOV anteriores, el modo de direccionamiento y el contenido final del operando destino de cada una de ellas.*

Instrucción	Modo de direccionamiento	AL	AH	BL	BH	CL	CH	DL	DH
MOV BL, NUM0	Directo			CA					
MOV BH, OFFh	Inmediato			CA	FF				
MOV CH, BL	Por registro			CA	FF		CA		
MOV AX, BX	Por registro	CA	FF	CA	FF		CA		
MOV NUM1, AL	Directo	CA	FF	CA	FF		CA		
MOV NUM2, 1234h	Inmediato	CA	FF	CA	FF		CA		
MOV BX, OFFSET NUM3	Inmediato	CA	FF	04	10		CA		
MOV DL, [BX]	Indirecto por registro	CA	FF	04	10		CA	CD	
MOV AX, [BX]	Indirecto por registro	CD	AB	04	10		CA	CD	
MOV BX, 1006h	Inmediato	CD	AB	06	10		CA	CD	
MOV WORD PTR [BX], 0CDEFh	Indirecto por registro	CD	AB	06	10		CA	CD	

Instrucción	Modo de direccionamiento	NU M0 (100 0)	NU M1 (100 1)	NU M2 L (100 2)	NU M2 H (100 3)	NU M3 L (100 4)	NU M3 H (100 5)	NU M4 L (100 6)	NU M4 H (100 7)
MOV BL, NUM0	Directo	CA	00			CD	AB		
MOV BH, OFFH	Inmediato	CA	00			CD	AB		
MOV CH, BL	Por registro	CA	00			CD	AB		
MOV AX, BX	Por registro	CA	00			CD	AB		
MOV NUM1, AL	Directo	CA	CA			CD	AB		
MOV NUM2, 1234h	Inmediato	CA	CA	34	12	CD	AB		
MOV BX, OFFSET NUM3	Inmediato	CA	CA	34	12	CD	AB		
MOV DL, [BX]	Indirecto por registro	CA	CA	34	12	CD	AB		
MOV AX, [BX]	Indirecto por registro	CA	CA	34	12	CD	AB		
MOV BX, 1006h	Inmediato	CA	CA	34	12	CD	AB		
MOV WORD PTR [BX], 0CDEFh	Indirecto por registro	CA	CA	34	12	CD	AB	EF	CD

(c) Notar que durante la ejecución de algunas instrucciones MOV aparece en la pantalla del simulador un registro temporal denominado “ri”, en ocasiones acompañado por otro registro temporal denominado “id”. Explicar, con detalle, qué función cumplen estos registros.

El registro temporal denominado “ri” cumple la función de guardar, temporalmente, la dirección de la variable (fuente o destino, dependiendo del caso). El registro temporal

denominado “id” cumple la función de guardar temporalmente el valor que se quiere copiar en la variable.

Ejercicio 5.

El siguiente programa utiliza diferentes instrucciones de procesamiento de datos (instrucciones aritméticas y lógicas). Analizar el comportamiento de ellas y ejecutar el programa en el MSX88.

```
ORG 1000H
NUM0 DB 80h
NUM1 DB 200
NUM2 DB -1
BYTE0 DB 0111111B
BYTE1 DB 10101010B
```

```
ORG 2000H
MOV AL, NUM0
ADD AL, AL
INC NUM1
MOV BH, NUM1
MOV BL, BH
DEC BL
SUB BL, BH
MOV CH, BYTE1
AND CH, BYTE0
NOT BYTE0
OR CH, BYTE0
XOR CH, 1111111B
HLT
END
```

(a) ¿Cuál es el estado de los FLAGS después de la ejecución de las instrucciones ADD y SUB del programa anterior? Justificar el estado (1 o 0) de cada uno de ellos. ¿Dan alguna indicación acerca de la correctitud de los resultados?

En la operación ADD, se suma 80h (128 en decimal) más 80h (128 en decimal), lo que debería dar 100h (256 en decimal). El estado de los flags después de la ejecución de la instrucción ADD es Z= 1 (resultado cero), N= 0 (resultado no negativo), C= 1 (resultado incorrecto en BSS), V= 1 (resultado incorrecto en Ca2).

En la operación SUB, se resta 200 menos 201, lo que debería dar -1. El estado de los flags después de la ejecución de la instrucción SUB es Z= 0 (resultado no cero), N= 1 (resultado negativo), C= 1 (resultado incorrecto en BSS), V= 0 (resultado correcto en Ca2).

La correctitud de las operaciones ADD y SUB depende:

- en BSS, de la bandera C (carry); si se tiene C= 1, el resultado va a ser incorrecto; y
- en Ca2, de la bandera V (overflow); si se tiene V= 1, el resultado va a ser incorrecto.

(b) ¿Qué cadenas binarias representan a NUM1 y NUM2 en la memoria del simulador?
 ¿En qué sistemas binarios están expresados estos valores?

Las cadenas binarias que representan NUM1 y NUM2 en la memoria del simulador (al finalizar la ejecución del programa) son 11001001b - C9h (201 en decimal) y 11111111b - FFh (-1 en decimal), respectivamente. Estos valores están expresados en BSS y Ca2, respectivamente.

(c) Confeccionar una tabla que indique para cada operación aritmética o lógica del programa, el valor de sus operandos, en qué registro o dirección de memoria se almacenan y el resultado de cada operación.

Operación	Operando 1	Operando 2	Dirección 1	Dirección 2	Resultado
ADD AL, AL	80h	80h	AL	AL	00h (Z= 1, C= 1, V= 1)
INC NUM1	200 (C8h)		1001h		201 (C9h)
DEC BL	201 (C9h)		BL		200 (C8h)
SUB BL, BH	200 (C8h)	201 (C9h)	BL	BH	-1 (FF) (N= 1, C= 1)
AND CH, BYTE0	10101010b (AAh)	01111111b (7Fh)	CH	1003h	00101010b (2Ah)
NOT BYTE0	01111111b (7Fh)		1003h		10000000b (80h)
OR CH, BYTE0	00101010b (2Ah)	10000000b (80h)	CH	1003h	10101010b (AAh)
XOR CH, 11111111B	10101010b (AAh)	11111111b (FFh)	CH		01010101b (55h)

Ejercicio 6.

El siguiente programa implementa un contador utilizando una instrucción de transferencia de control. Analizar el funcionamiento de cada instrucción y, en particular, las del lazo repetitivo que provoca la cuenta.

*ORG 1000H
INI DB 0
FIN DB 15*

*ORG 2000H
MOV AL,INI
MOV AH,FIN
SUMA:
INC AL
CMP AL, AH
JNZ SUM
HLT
END*

(a) ¿Cuántas veces se ejecuta el lazo? ¿De qué variables depende esto en el caso general?

El lazo se ejecuta 15 veces. En el caso general, esto depende de las variables INI y FIN.

(b) Analizar y ejecutar el programa reemplazando la instrucción de salto condicional JNZ por las siguientes, indicando, en cada caso, el contenido final del registro AL:

- JS: 15.
- JZ: 1.
- JMP: no tiene contenido final (lazo infinito).

Ejercicio 7.

Escribir un programa en lenguaje Assembly del MSX88 que implemente la sentencia condicional de un lenguaje de alto nivel IF $A < B$ THEN $C = A$ ELSE $C = B$. Considerar que las variables de la sentencia están almacenadas en los registros internos de la CPU del siguiente modo A en AL , B en BL y C en CL . Determinar las modificaciones que debería hacer al programa si la condición de la sentencia IF fuera:

```
ORG 2000H
CMP AL, BL
JS IF
MOV CL, BL
JMP FIN
IF:      MOV CL, AL
FIN:     HLT
         END
```

(a) $A \leq B$.

Opción 1:

```
ORG 2000H
CMP AL, BL
JS IF
JZ IF
MOV CL, BL
JMP FIN
IF:      MOV CL, AL
FIN:     HLT
         END
```

Opción 2:

```
ORG 2000H
CMP AL, BL
JNS AUX
AUX:    JNZ ELSE
        MOV CL, AL
        JMP FIN
ELSE:   MOV CL, BL
FIN:    HLT
         END
```

(b) $A = B$.

Opción 1:

```
ORG 2000H  
CMP AL, BL  
JZ IF  
MOV CL, BL  
JMP FIN  
IF:      MOV CL, AL  
FIN:     HLT  
         END
```

Opción 2:

```
ORG 2000H  
CMP AL, BL  
JNZ ELSE  
MOV CL, AL  
JMP FIN  
ELSE:    MOV CL, BL  
FIN:     HLT  
         END
```

Ejercicio 8.

El siguiente programa suma todos los elementos de una tabla almacenada a partir de la dirección 1000H de la memoria del simulador. Analizar el funcionamiento y determinar el resultado de la suma. Comprobar resultado en el MSX88.

```
ORG 1000H
TABLA DB 2,4,6,8,10,12,14,16,18,20
FIN DB ?
TOTAL DB ?
MAX DB 13
```

```
ORG 2000H
MOV AL, 0
MOV CL, OFFSET FIN - OFFSET TABLA
MOV BX, OFFSET TABLA
SUMA: ADD AL, [BX]
INC BX
DEC CL
JNZ SUMA
HLT
END
```

¿Qué modificaciones se deberá hacer en el programa para que el mismo almacene el resultado de la suma en la celda etiquetada TOTAL?

El resultado de la suma es 110.

```
ORG 1000H
TABLA DB 2,4,6,8,10,12,14,16,18,20
FIN DB ?
TOTAL DB ?
MAX DB 13

ORG 2000H
MOV AL, 0
MOV CL, OFFSET FIN - OFFSET TABLA
MOV BX, OFFSET TABLA
SUMA: ADD AL, [BX]
INC BX
DEC CL
JNZ SUMA
MOV TOTAL, AL
HLT
END
```

Ejercicio 9.

Escribir un programa que, utilizando las mismas variables y datos que el programa del punto anterior (TABLA, FIN, TOTAL, MAX), determine cuántos de los elementos de TABLA son menores o iguales que MAX. Dicha cantidad debe almacenarse en la celda TOTAL.

```
ORG 1000H
TABLA DB 2,4,6,8,10,12,14,16,18,20
FIN DB ?
TOTAL DB ?
MAX DB 13

ORG 2000H
MOV AL, 0
MOV AH, MAX
MOV CL, OFFSET FIN - OFFSET TABLA
MOV BX, OFFSET TABLA
LAZO: CMP AH, [BX]
INC BX
JS MAYOR
INC AL
MAYOR: DEC CL
JNZ LAZO
MOV TOTAL, AL
HLT
END
```

Ejercicio 10.

Analizar el funcionamiento del siguiente programa:

```
ORG 2000H
MOV AX, 1
MOV BX, 1000h
CARGA: MOV [BX], AX
        ADD BX, 2
        ADD AX, AX
        CMP AX, 200
        JS CARGA
        HLT
        END
```

(a) *El programa genera una tabla. ¿Cómo están relacionados sus elementos entre sí?*

Los elementos entre sí están relacionados de manera tal que cada valor siguiente será el doble del valor anterior, comenzando la tabla en el valor 1.

(b) *¿A partir de qué dirección de memoria se crea la tabla? ¿Cuál es la longitud de cada uno de sus elementos (medida en bits)?*

La tabla se crea a partir de la dirección de memoria 1000h (4096 en decimal) y la longitud de cada uno de sus elementos es de 16 bits (DW).

(c) *¿Cuántos elementos tiene la tabla una vez finalizada la ejecución del programa? ¿De qué depende esta cantidad?*

La tabla, una vez finalizada la ejecución del programa, tiene 8 elementos (1, 2, 4, 8, 16, 32, 64, 128).

Ejercicio 11.

Escribir un programa que genere una tabla a partir de la dirección de memoria almacenada en la celda DIR con los múltiplos de 5 desde cero hasta MAX.

```
ORG 1000H
MAX DB 50
DIR DB ?

ORG 2000H
MOV AL, 0
MOV AH, MAX
MOV BX, OFFSET DIR
MULT: MOV [BX], AL
      INC BX
      ADD AL, 5
      CMP AL, AH
      JS MULT
      HLT
      END
```

Ejercicio 12.

Escribir un programa que, dado un número X , genere un arreglo con todos los resultados que se obtienen hasta llegar a 0, aplicando la siguiente fórmula: si X es par, se le resta 7; si es impar, se le suma 5 y al resultado se le aplica, nuevamente, la misma fórmula. Por ejemplo: si $X=3$, entonces, el arreglo tendrá 8, 1, 6, -1, 4, -3, 2, -5, 0.

Opción 1:

```
ORG 1000H
NUM DB 20
TABLA DB ?

ORG 2000H
MOV AL, NUM
MOV BX, OFFSET TABLA - 2
INC BX
LAZO: JZ FIN
      INC BX
      MOV AH, AL
      AND AH, 1
      JZ PAR
      ADD AL, 5
      MOV [BX], AL
      JMP LAZO
PAR:   SUB AL, 7
      MOV [BX], AL
      JMP LAZO
FIN:   HLT
      END

ORG 1000H
NUM DB 20
TABLA DB ?
END
```

Opción 2:

```
ORG 1000H
NUM DB 20
TABLA DB ?

ORG 2000H
MOV AL, NUM
MOV BX, OFFSET TABLA - 2
INC BX
LAZO: JZ FIN
      INC BX
      MOV AH, AL
```

AND AH, 1
JNZ IMPAR
SUB AL, 7
MOV [BX], AL
JMP LAZO
IMPAR:
ADD AL, 5
MOV [BX], AL
JMP LAZO
FIN:
HLT
END

Ejercicio 13.

Dada la frase “Organización y la Computación”, almacenada en la memoria, escribir un programa que determine cuántas letras “a” seguidas de “c” hay en ella.

```
ORG 1000H
AC DB ?
INICIO DB "Organización y la Computación"
FINAL DB ?

ORG 2000H
MOV AL, 0
MOV BX, OFFSET INICIO - 1
MOV CX, OFFSET FINAL
LAZO:
    INC BX
    CMP CX, BX
    JZ FIN
    MOV DX, [BX]
    CMP DX, 9799h
    JZ SUMA
    JMP LAZO
SUMA:
    INC AL
    JMP LAZO
FIN:
    MOV AC, AL
    HLT
    END
```

Ejercicio 14.

Escribir un programa que sume dos números representados en Ca2 de 32 bits almacenados en memoria de datos y etiquetados NUM1 y NUM2 y guarde el resultado en RESUL (en este caso, cada dato y el resultado ocuparán 4 celdas consecutivas de memoria). Verificar el resultado final y almacenar 0FFH en la celda BIEN, en caso de ser correcto, o en otra MAL, en caso de no serlo. Recordar que el MSX88 trabaja con números en Ca2, pero tener en cuenta que las operaciones con los 16 bits menos significativos de cada número deben realizarse en BSS.

```
ORG 1000H
NUM1 DW 0AAFFH, 0BBFFH
NUM2 DW 0H, 1
BIEN DB ?
MAL DB ?
RESUL DW ?

ORG 2000H
MOV BX, OFFSET NUM1 + 2
MOV AX, [BX]
MOV BX, OFFSET NUM2 + 2
ADD AX, [BX]
MOV BX, OFFSET RESULT + 2
MOV [BX], AX
MOV AX, NUM1
ADC AX, NUM2
MOV RESUL, AX
JO M
JC M
MOV BIEN, 0FFH
JMP FIN
M:    MOV MAL, 0FFH
FIN:   HLT
      END
```

Ejercicio 15.

Escribir un programa que efectúe la suma de dos vectores de 6 elementos cada uno (donde cada elemento es un número de 32 bits) almacenados en memoria de datos y etiquetados TAB1 y TAB2 y guarde el resultado en TAB3. Suponer, en primera instancia, que no existirán errores de tipo aritmético (ni carry ni overflow), luego analizar y definir los cambios y agregados necesarios que deberían realizarse al programa para tenerlos en cuenta.

Sin errores de tipo aritmético:

```
ORG 1000H
TAB1 DW 1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12
TAB2 DW 13,14,15,16,17,18,19,20,21,22,23,24
TAB3 DW 12 DUP (?)
CANT DB 12
DIR3 DW ?

ORG 2000H
MOV AX, OFFSET TAB1
MOV CX, OFFSET TAB2
MOV DIR3, OFFSET TAB3
LAZO:
    MOV BX, AX
    MOV DX, [BX]
    MOV BX, CX
    ADD DX, [BX]
    MOV BX, DIR3
    MOV [BX], DX
    ADD AX, 2
    ADD CX, 2
    ADD DIR3, 2
    DEC CANT
    JNZ LAZO
    HLT
END
```

Con errores de tipo aritmético:

```
ORG 1000H
TAB1 DW 1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12
TAB2 DW 13,14,15,16,17,18,19,20,21,22,23,24
TAB3 DW 12 DUP (?)
CANT DB 6
DIR3 DW ?

ORG 2000H
MOV AX, OFFSET TAB1
MOV CX, OFFSET TAB2
MOV DIR3, OFFSET TAB3
```

LAZO:

MOV BX, AX
MOV DX, [BX]
MOV BX, CX
ADD DX, [BX]
PUSHF
MOV BX, DIR3
MOV [BX], DX
ADD AX, 2
ADD CX, 2
ADD DIR3, 2
MOV BX, AX
MOV DX, [BX]
MOV BX, CX
POPF
ADC DX, [BX]
MOV BX, DIR3
MOV [BX], DX
ADD AX, 2
ADD CX, 2
ADD DIR3, 2
DEC CANT
JNZ LAZO
HLT
END

Ejercicio 16.

Los siguientes programas realizan la misma tarea, en uno de ellos se utiliza una instrucción de transferencia de control con retorno. Analizar y comprobar la equivalencia funcional.

Programa 1:

```
ORG 1000H
NUM1 DB 5H
NUM2 DB 3H

ORG 2000H
MOV AL, NUM1
CMP AL, 0
JZ FIN
MOV AH, 0
MOV DX, 0
MOV CL, NUM2
LOOP:   CMP CL, 0
        JZ FIN
        ADD DX, AX
        DEC CL
        JMP LOOP
FIN:    HLT
        END
```

Programa 2:

```
ORG 1000H
NUM1 DB 5H
NUM2 DB 3H

ORG 3000H
SUB1:   CMP AL, 0
        JZ FIN
        CMP CL, 0
        JZ FIN
        MOV AH, 0
        MOV DX, 0
LAZO:   ADD DX, AX
        DEC CX
        JNZ LAZO
FIN:    RET

ORG200H
MOV AL, NUM1
MOV CL, NUM2
CALL SUB1
HLT
```

END

(a) ¿Cuál es la tarea realizada por ambos programas?

La tarea realizada por ambos programas es multiplicar NUM1 por NUM2.

(b) ¿Dónde queda almacenado el resultado?

El resultado queda almacenado en el registro DX.

(c) ¿Cuál programa realiza la tarea más rápido? ¿El tiempo de ejecución de la tarea depende de los valores almacenados en NUM1, en NUM2, en ambos lugares o en ninguno?

El programa que realiza la tarea más rápido es el primero, ya que hace menos llamados a memoria que el segundo. Por otra parte, el tiempo de ejecución de la tarea depende de los valores almacenados en NUM2.

(d) Explicar, detalladamente, todas las acciones que tienen lugar al ejecutarse la instrucción CALL SUB1.

Al ejecutarse la instrucción CALL SUB1, se guarda el valor de la posición de memoria que está en el puntero de instrucción (IP) en la pila (PUSH del IP), se asigna el valor de la posición de memoria correspondiente a la etiqueta SUB1 al IP y la CPU comienza a ejecutar las instrucciones de la subrutina SUB1.

(e) ¿Qué operación se realiza con la instrucción RET? ¿Cómo sabe la CPU a qué dirección de memoria debe retornar desde la subrutina al programa principal?

La operación que se realiza con la instrucción RET es retornar al programa principal a partir de la instrucción siguiente a la instrucción CALL SUB1. La CPU sabe a qué dirección de memoria debe retornar desde la subrutina al programa principal porque el puntero de instrucción (IP) se carga con el valor de la posición de memoria guardada en la pila (POP del IP) y, por lo tanto, la ejecución del programa sigue a partir de la instrucción siguiente a la instrucción CALL SUB1.

Ejercicio 17.

El siguiente programa es otra forma de implementación de la tarea del punto anterior (Ejercicio 16). Analizar y establecer las diferencias con las anteriores, en particular las relacionadas a la forma de “proveer” los operandos a las subrutinas. Explicar detalladamente:

```
ORG 1000H
NUM1 DW 5H
NUM2 DW 3H

ORG 3000H
SUB2:    MOV DX, 0
LAZO:    MOV BX, AX
          ADD DX, [BX]
          PUSH DX
          MOV BX, CX
          MOV DX, [BX]
          DEC DX
          MOV [BX], DX
          POP DX
          JNZ LAZO
          RET

ORG 2000H
MOV AX, OFFSET NUM1
MOV CX, OFFSET NUM2
CALL SUB2
HLT
END
```

(a) Todas las acciones que tienen lugar al ejecutarse las instrucciones PUSH DX y POP DX.

Al ejecutarse la instrucción PUSH DX, se resta dos al valor apuntado en el registro SP y se guarda el valor de DX en la pila. Al ejecutarse la instrucción POP DX, se suma dos al valor apuntado en el registro SP y se carga el valor almacenado en la pila en DX.

(b) Cuáles son los dos usos que tiene el registro DX en la subrutina SUB2.

Los dos usos que tiene el registro DX en la subrutina SUB2 son de acumulador y de decrementador.

Ejercicio 18.

Escribir un programa que sume 2 vectores de 6 elementos (similar al realizado en el Ejercicio 15), de modo tal que utilice una subrutina que sume números de 32 bits (similar al programa escrito en el Ejercicio 14).

```
ORG 1000H
TAB1 DW 1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12
TAB2 DW 13,14,15,16,17,18,19,20,21,22,23,24
TAB3 DW 12 DUP (?)
CANT DB 6
DIR3 DW ?
```

```
SUMA:    ORG 3000H
          MOV BX, AX
          MOV DX, [BX]
          MOV BX, CX
          ADD DX, [BX]
          PUSHF
          MOV BX, DIR3
          MOV [BX], DX
          ADD AX, 2
          ADD CX, 2
          ADD DIR3, 2
          MOV [BX], AX
          MOV DX, [BX]
          MOV BX, CX
          POPF
          ADC DX, [BX]
          MOV BX, DIR3
          MOV [BX], DX
          ADD AX, 2
          ADD CX, 2
          ADD DIR3, 2
          DEC CANT
          JNZ SUMA
          RET
```

```
ORG 2000H
MOV AX, OFFSET TAB1
MOV CX, OFFSET TAB2
MOV DIR3, OFFSET TAB3
CALL SUMA
HLT
END
```

Ejercicio 19.

Escribir una subrutina que reciba la mantisa entera en BSS y el exponente en BSS de un número en los registros AH y AL, respectivamente, y devuelva, en ellos, una representación equivalente del mismo pero con el exponente disminuido en 1 y la mantisa ajustada. De no ser posible el ajuste, BL debe contener 0FFH en vez de 00H en el retorno.

ORG 1000H
MANTISA DB 0AAh
EXPONENTE DB 5

AJUSTAR: ORG 3000H
 CMP AL, 0
 JZ NOPOSIBLE
 DEC AL
 ADD AH, AH
 JC NOAJUSTA
 MOV BL, 00H
 JMP FIN
NOPOSIBLE: MOV BL, 0FFH
FIN: RET

ORG 2000H
MOV AH, MANTISA
MOV AL, EXPONENTE
CALL AJUSTAR
HLT
END

Ejercicio 20.

Escribir una subrutina que reciba como parámetro un número en el formato IEEE 754 de simple precisión y analice/verifique las características del mismo devolviendo en el registro CL un valor igual a 0 si el número está sin normalizar, 1 en caso de ser +/- infinito, 2 si es un NAN, 3 si es un +/- cero y 4 si es un número normalizado. La subrutina recibe en AX la parte alta del número y en BX la parte baja.

```
ORG 1000H
MANTISA DB 0AAH, 0BBH, 0CCH
EXPONENTE DB 00AH

ORG 3000H
ANALIZAMANTISA:
    MOV DH, [BX]
    CMP DH, 128
    JNZ MANTISA_NOCERO
    MOV DH, [BX]
    CMP DH, 0
    JNZ MANTISA_CERO
    INC BX
    CMP BX, OFFSET EXPONENTE
    JZ MANTISA_CERO
    JMP LAZO
    MOV DL, 0
    JMP FIN_MANTISA
    MOV DL, 1
    RET

LAZO:
    MANTISA_CERO:
        CALL ANALIZAMANTISA
        CMP AL, 0
        JZ SINNORMALIZAR
        CMP AL, 255
        JZ NAN
        MOV CL, 4
        JMP FIN_EXPONENTE
        CMP DL, 0
        JZ CERO
        MOV CL, 0
        JMP FIN_EXPONENTE
        MOV CL, 1
        JMP FIN_EXPONENTE
        CMP DL, 0
        JZ INFINITO
        MOV CL, 2
        JMP FIN_EXPONENTE
        MOV CL, 3
        RET

    SINNORMALIZAR:
        FIN_MANTISA:
            ORG 2000H
```

```
MOV BX, OFFSET MANTISA
MOV AL, EXPONENTE
CALL NORMALIZADO
HLT
END
```

Ejercicio 21.

Modificar la subrutina del Ejercicio 19 para el caso en que la mantisa y el exponente estén representados en BCS.

```
ORG 1000H
MANTISA DB 0AAh
EXPONENTE DB 5

AJUSTAR:    ORG 3000H
              DEC AL
              ADD AH, AH
              JC NOPOSIBLE1
              JO NOPOSIBLE2
POSIBLE:     MOV BL, 00H
              JMP FIN
NOPOSIBLE1:   JO POSIBLE
              MOV BL, 0FFH
              JMP FIN
NOPOSIBLE2:   MOV BL, 0FFH
FIN:          RET

ORG 2000H
MOV AH, MANTISA
MOV AL, EXPONENTE
CALL AJUSTAR
HLT
END
```