Explicación de práctica Nº 5

Lenguaje Assembly

Instrucciones

El procesador:

- sólo puede interpretar cadenas de 1 y 0
- resuelve operaciones muy elementales (suma, resta, lógicas, transferencia de datos)
- tiene una capacidad acotada para el tamaño de los datos

El usuario:

- difícilmente recuerde el código binario asociado a cada instrucción
- requiere resolver operaciones muy complejas
- utiliza datos de tamaño variable y grande

Organización de Computadoras 2015

Lenguaje Assembly

 propone una sintaxis y semántica cercanas al lenguaje "máquina" Uso de mnemónicos: MOV dato, 10 => Establecer valor 10 en "variable" dato.

 puede implementar estructuras de control y llamados a procedimientos Operaciones aritmético-lógicas + saltos condicionales según FLAGS, llamados a subrutina, pasaje de parámetros.

 se pueden tratar datos de tamaño mayor a una palabra en memoria con diferentes técnicas

Modos de direccionamiento (acceso a sucesivas direcciones de memoria referenciadas en registro)

Set de instrucciones

Las instrucciones son cadenas binarias que indican al procesador qué hacer...

Cada arquitectura define su propio set de instrucciones.

Cada instrucción tiene una representación binaria diferente...

Muchas instrucciones = códigos de instrucción más largos

Y cada modo de direccionamiento también es una instrucción diferente...

Más modos de direccionamiento = códigos de instrucción más largos

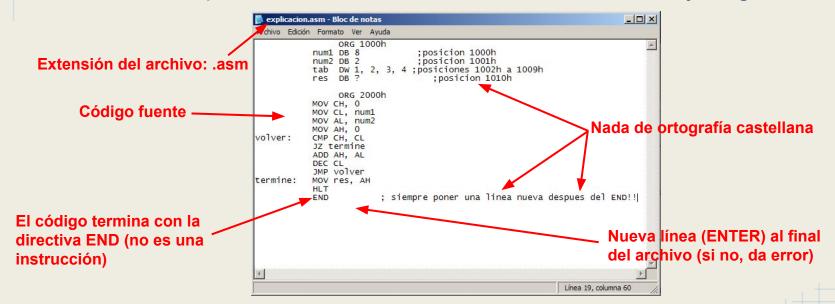
Arquitectura SX88

El simulador que se utilizará en la práctica tiene una arquitectura con las siguientes características:

- 4 registros de uso general de 16 bits: AX, BX, CX, DX
 Cada uno puede dividirse en dos registros de 8 bits: AH, AL, BH, BL, etc.
- Tamaño de instrucción variable (en múltiplos de 8 bits).
- Tamaño de palabra de 16 bits.
- Bus de datos de 8 bits de ancho (necesita 2 ciclos para recuperar una palabra).
- Direcciones de 16 bits (2¹⁶ = 64M direcciones * 1 byte = 64MB de memoria).
- Modos de direccionamiento:
 - Inmediato
 - Directo (registro)
 - Directo (memoria)
 - Indirecto por registro

Programando para SX88

Para ejecutar un programa en el simulador MSX88 basta con editar el código fuente en cualquier editor de texto sin formato, ensamblarlo y cargarlo.



Organización de Computadoras 2015

Programando para SX88

El siguiente paso es ensamblar el código creado:

```
C:\WINDOWS\system32\cmd.exe
C:\msx88>asm88 explicacion
Ensamblador para el MSX88
                                       1990
Programado por:
         Carlos Portasany Sánchez
Juan Manuel Marrón Maríñez
Error: no es posible abrir el fichero 'explicacion.ASM'.
C:\msx88>asm88 ejemplo
Ensamblador para el MSX88
                                       1990
Programado por:
         Carlos Portasany Sánchez
Juan Manuel Marrón Maríñez
Nombre del Fichero Objeto [ejemplo.0]:
Nombre del Listado Fuente [NULO.LST]:
                             Ø Aviso(s)
          @ Error(es)
Info.: El nombre del Fichero Objeto sera 'ejemplo.O'.
C:\msx88>
```

El nombre del archivo debe tener como máximo 8 caracteres

Programando para SX88

Enlazar los archivos objeto creados (paso requerido pero no hace nada):

```
G:\msx88>link88 ejemplo

Montador para el MSX88 1990

Progranado por:
    Juan Manuel Marrón Maríñez
    Carlos Portasany Sánchez

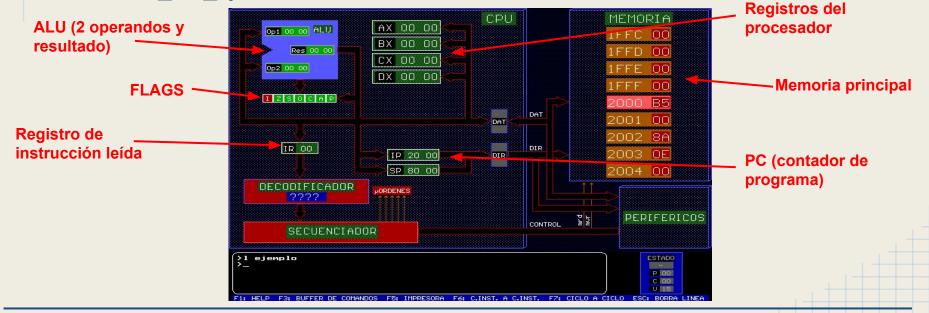
Nombre del Fichero Ejecutable [ejemplo.EJE]:

Info.: El nombre del fichero ejecutable sera 'ejemplo.EJE'.

C:\msx88>
```

Simulador MSX88

Por último, ejecutar la aplicación MSX88.EXE e ingresar el comando: L nombre_del_ejecutable



Estructura de un programa

- El procesador siempre busca la primera instrucción en una dirección predeterminada (2000h).
- Por *convención*, los datos se ubican a partir de la dirección 1000h.
- La directiva ORG indica a partir de qué dirección se ubican las siguientes instrucciones y declaraciones.
- Los datos y las instrucciones pueden estar en cualquier posición de memoria, siempre que ubiquemos en 2000h la primera instrucción del programa (o bien cambiando el registro IP del procesador antes de ejecutar).

Organización de Computadoras 2015

Ejemplo 1

```
MEMORIA
  ORG 1000h
num1 DB 8
                ;posicion 1000h
num2 DB 2 ;posicion 1001h
tab DW 1, 2, 3, 4 ;posiciones 1002h a 1009h
res DB? (
               ;posicion 1010h
END
```

Ejemplo 1 (cont.)

ORG 1000h

num1 DB 8

num2 DB 2

res DB?

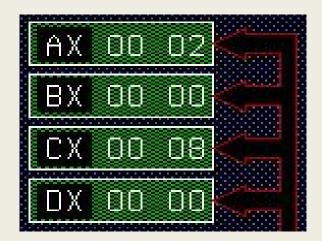
;posicion 1000h

;posicion 1001h

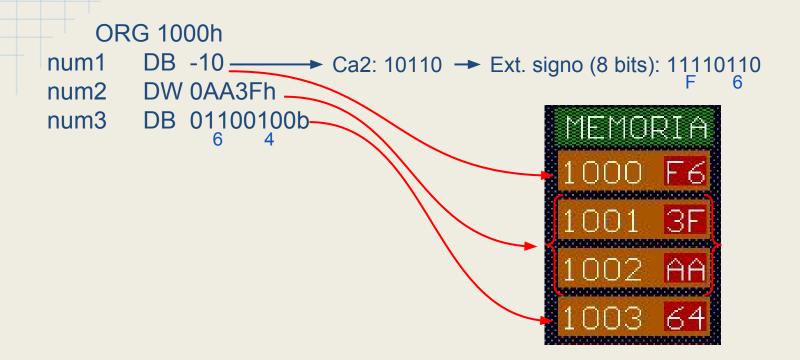
tab DW 1, 2, 3, 4 ;posiciones 1002h a 1009h

;posicion 1010h

ORG 2000h MOV CH, 0 MOV CL, num1 MOV AL, num2 MOV AH, 0 HI T **END**



Ejemplo 2: representaciones



```
ORG 1000h
```

num1 DB -10

num2 DW 0AA3Fh

num3 DB 01100100b

ORG 2000h

→ MOV AH, num1

MOV DL, num2

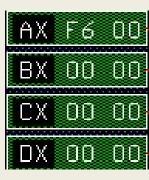
MOV CX, num2

MOV AL, num3

MOV BX, OFFSET num1

MOV BH, [BX]

HLT



ORG 1000h

num1 DB -10

num2 DW 0AA3Fh

num3 DB 01100100b

ORG 2000h

MOV AH, num1

→ MOV DL, num2

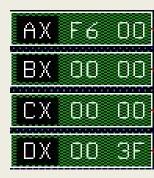
MOV CX, num2

MOV AL, num3

MOV BX, OFFSET num1

MOV BH, [BX]

HLT



ORG 1000h

num1 DB -10

num2 DW 0AA3Fh

num3 DB 01100100b

ORG 2000h

MOV AH, num1

MOV DL, num2

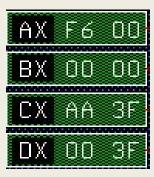
MOV CX, num2

MOV AL, num3

MOV BX, OFFSET num1

MOV BH, [BX]

HLT



```
ORG 1000h
```

num1 DB -10

num2 DW 0AA3Fh

num3 DB 01100100b

ORG 2000h

MOV AH, num1

MOV DL, num2

MOV CX, num2

MOV AL, num3

MOV BX, OFFSET num1

MOV BH, [BX]

HLT

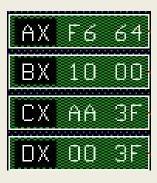
```
AX F6 64
BX 00 00
CX AA 3F
DX 00 3F
```

Ejemplo 2 (cont. - direccionamiento)

```
num1 DB -10
num2 DW 0AA3Fh
```

num3 DB 01100100b

ORG 2000h
MOV AH, num1
MOV DL, num2
MOV CX, num2
MOV AL, num3
MOV BX, OFFSET num1
MOV BH, [BX]
HLT
END



Ejemplo 2 (cont. - direccionamiento)

```
ORG 1000h
num1 DB -10
```

num2 DW 0AA3Fh

num3 DB 01100100b

ORG 2000h

MOV AH, num1

MOV DL, num2

MOV CX, num2

MOV AL, num3

MOV BX, OFFSET num1

→ MOV BH, [BX]

HLT



Ejemplo 3 (reg. temporales)

ORG 1000h

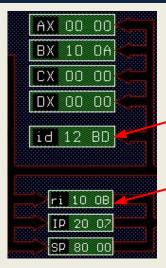
num1 DB 8 ;posicion 1000h num2 DB 2 ;posicion 1001h

tab DW 1, 2, 3, 4 ;posiciones 1002h a 1009h

res DB? ;posicion 1010h

ORG 2000h MOV BX, OFFSET res MOV WORD PTR [BX], 12BDh END

- Cada 'celda' de memoria tiene 1 byte.
- Cada dirección apunta a una 'celda'.
- Esta es una instrucción con dato inmediato.
- El tamaño de los datos que se utiliza lo determina el registro (de 8 ó de 16 bits).
- Esta instrucción además de dato inmediato, usa una referencia a memoria.
- La instrucción sería ambigua si no se hace explícito el tamaño con WORD PTR o BYTE PTR.



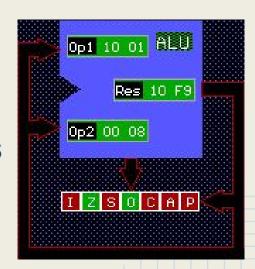
Registro temporal ID: dato inmediato que se va a transferir (las operaciones son entre registros / entre registro y memoria).

Registro temporal RI: dirección que se debe colocar en el bus de direcciones para transferir el dato (origen o destino en memoria principal de la operación).

Flags

El procesador tiene un registro especial (FLAGS) en el que almacena el estado de las distintas banderas (8 en total) tras ejecutar determinadas operaciones.

- El registro solamente es afectado por las operaciones aritméticas y las operaciones lógicas que ejecuta la ALU.
- Las operaciones de transferencia de datos, transferencia de control, etc, no modifican los FLAGS.
- Hay una operación particular (CMP) que altera los FLAGS tras restar los operandos pero no almacena el resultado en ninguno de ellos.
- En la práctica serán de interés los bits Z, S, O, C de este registro.



Transferencia de control

Las siguientes instrucciones alteran el flujo normal del programa modificando el registro IP según distintas condiciones:

Instrucción	Condición	Opuesta
JZ	Flag Zero = true	JNZ
JS	Flag Sign = true	JNS
JO	Flag Overflow = true	JNO
JC	Flag Carry = true	JNC
JMP	Incondicional	No aplica

Ejemplo 4: estructuras de control

ORG 1000h	tabla	AL	ВХ	CL	ZSOC	JS?
num1 DB 8 tabla DB ?	?	2	1001h	0	0000	-
ORG 2000h MOV CL, 0 MOV CH, num1 MOV BX, OFFSET tabla MOV AL, 2 lazo: MOV [BX], AL ADD AL, AL INC BX INC CL CMP CL, CH JS lazo	2	4	1002h	1	0100	Sí
	2, 4	8	1003h	2	0100	Sí
	2, 4, 8	16	1004h	3	0100	Sí
	2, 4, 8, 16	32	1005h	4	0100	Sí
	2, 4, 8, 16, 32	64	1006h	5	0100	Sí
	2, 4, 8, 16, 32, 64	128	1007h	6	0100	Sí
	2, 4, 8, 16, 32, 64, 128	0	1008h	7	0100	Sí
HLT END	2, 4, 8, 32, 64, 128, 0	0	1009h	8	1000	No

Organización de Computadoras 2015

Ejemplo 4: estructuras de control

MEMOR	RIA
1001	02
1002	04
1003	08
1004	10
1005	20
1006	40
1007	80
1008	\sim \sim $_{\circ}$
1009	00

tabla	AL	вх	CL	ZSOC	JS?
?	2	1001h	0	0000	-
2	4	1002h	1	0100	Sí
2, 4	8	1003h	2	0100	Sí
2, 4, 8	16	1004h	3	0100	Sí
2, 4, 8, 16	32	1005h	4	0100	Sí
2, 4, 8, 16, 32	64	1006h	5	0100	Sí
2, 4, 8, 16, 32, 64	128	1007h	6	0100	Sí
2, 4, 8, 16, 32, 64, 128	0	1008h	7	0100	Sí
2, 4, 8, 32, 64, 128, 0	0	1009h	8	1000	No _

Organización de Computadoras 2015

Estructura de un programa (cont.)

ORG 1500h num2 DB ?

ORG 1000h num1 DB ?

ORG 2100h HLT

ORG 2400 JMP instr

ORG 2000h instr: JMP 2100h END

- → ¿Qué instrucción se ejecuta primero?
- → No importa el orden numérico de las directivas ORG. ¿Por qué?
- → ¿A qué posición de memoria hace referencia la etiqueta 'instr'?
- → La etiqueta está declarada después que la instrucción 'JMP instr'. ¿Es correcta esta instrucción?
- → ¿En qué dirección de memoria se ubica esa instrucción?