Arquitectura de Computadoras

Curso 2020
Clase 1
Instrucciones - MDD

Temas de clase

- Registros
- Instrucciones
- Tipos de instrucciones
- Modos de direccionamiento
- Programas

Organización de registros

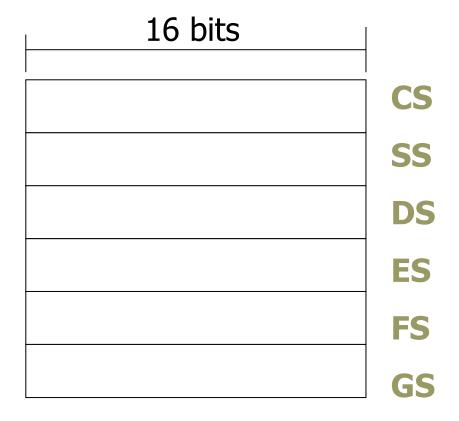
- Registros visibles al usuario: son utilizados por el programador (AX, BX,... BP, SP...)
- ➤ Registros de control y estado: son utilizados por la UC para controlar la operación de la CPU: no son visibles por el programador (MAR, MBR, IP.....)

Organización de registros CPU PII Intel (principales)(1)

16 bits	8 bits 8 bits	<u> </u>
	AH AX AL	EAX
	BH BX BL	EBX
	CH CX CL	ECX
	DH DX DL	EDX

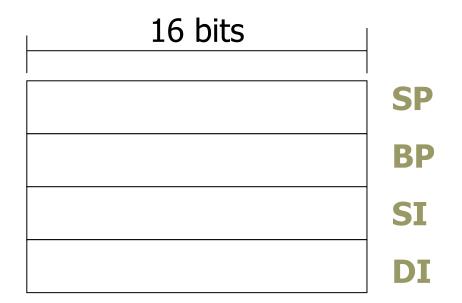
De uso general

Organización de registros CPU PII Intel (principales)(2)



Segmentos

Organización de registros CPU PII Intel (principales)(3)



Punteros de pila y registros índices

Organización de registros CPU PII Intel (principales)(4)

EIP

PC y banderas

7

Organización de registros CPU PII Intel (principales)(5)

- AX : acumulador, es el principal en las operaciones aritméticas
- BX : puntero base (dir de memoria)
- CX : contador, interviene en instrucciones de ciclo
- DX : datos, participa en multiplicación y división

Organización de registros CPU PII Intel (principales)(6)

- SI y DI : apuntadores que utilizan las instrucciones que recorren arreglos o tablas
- BP y SP: también son apuntadores a memoria, pero a una zona especial: pila ó stack
- □ E : reg de 32 bits

Instrucciones - Intel

> Tienen la forma :

instrucción destino, fuente

destino y fuente son 2 operandos, donde c/u de ellos está especificado por alguno de los mdd vistos, el otro operando es un registro de la CPU

Instrucciones - Intel (2)

Llamando :

- mem = especificación de una dirección de memoria
- reg = registro de la CPU
- inm = dato inmediato



Las instrucciones tienen la forma

Instrucciones - Intel (3)

```
    Instrucción mem, reg
    Instrucción reg , mem
    Instrucción reg , reg
    Instrucción reg , inm
    Instrucción mem, inm
```

Instrucciones - Intel (4)

➤ El nombre destino y fuente proviene del hecho que si hay un movimiento de datos, es desde la derecha (fuente) hacia la izquierda (destino).

➤ En una suma hay 2 operandos y el resultado se almacena en el lugar del operando izquierdo (destino).

Instrucciones-Intel 8086 – (MSX88)

Ejemplos:

- ADD AX,BX \longrightarrow AX=AX+BX
- ADD AL,AH AL=AL+AH
- MOV AL,CH AL=CH
- SUB AX,BX AX=AX BX

Direccionamiento por registro

Instrucciones-Intel 8086-(MSX88)(2)

Ejemplos:

- ADD $AX,35AFh \longrightarrow AX=AX+35AFh$
- MOV AL,3Eh
 AL=3Eh
- SUB AX,1234h → AX=AX 1234h

Direccionamiento Inmediato

Instrucciones - Intel 8086 (3)

- ADD AX, [35AFh]
 AX = AX + contenido direcc. 35AFh y 35B0h
- ADD AL, DATO (MSX88)
 AL = AL + contenido variable DATO (8 bits)
- MOV CH, NUM1 (MSX88)

 CH = contenido variable NUM1 (8 bits)
- Direccionamiento Directo

Instrucciones-Intel 8086(MSX88)(4)

Ejemplos:

- ADD AX, [BX]
 AX = AX + dato almacenado en dirección contenida en BX y la que sigue
- MOV [BX], AL
 dato en la dirección contenida en BX = AL

Direccionamiento Indirecto por registro

Instrucciones - Intel 8086 (5)

- MOV CX, [BX+SI]
 CX = dato almacenado en la direcc. BX+SI y la siguiente
- Direccionamiento base + índice

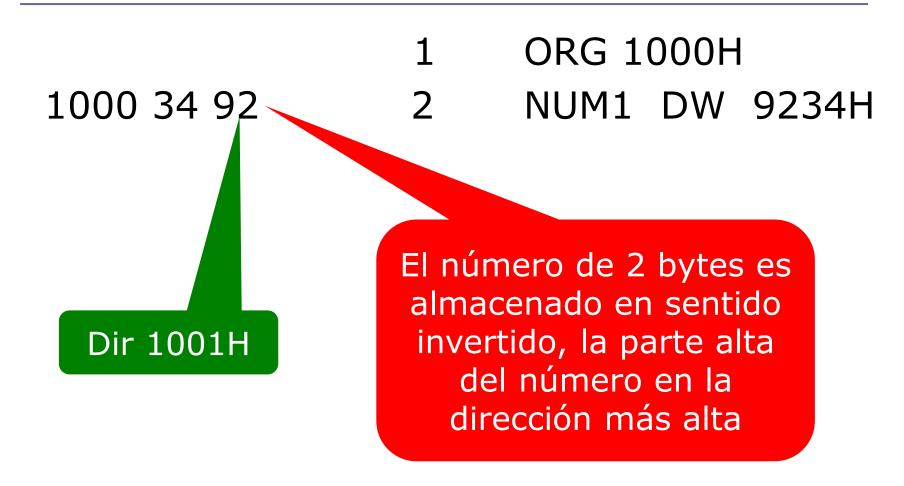
Instrucciones - Intel 8086 (6)

- MOV AL, [BX+2]
 AL=dato almacenado en dir BX+2
- MOV [BX+2Ah], AX
 dato almacenado en dir BX+2Ah y la que sigue = AX (16 bits)
- Direccionamiento Relativo por registro

Instrucciones - Intel 8086 (7)

- MOV AL, [BX+SI+2]
 AL = dato almacenado en la dir BX+SI+2
- MOV [BX+DI+2Ah], AX
 dato almacenado en la dir BX+DI+2Ah y la
 que sigue = AX (16 bits)
- Direccionamiento relativo base+índice

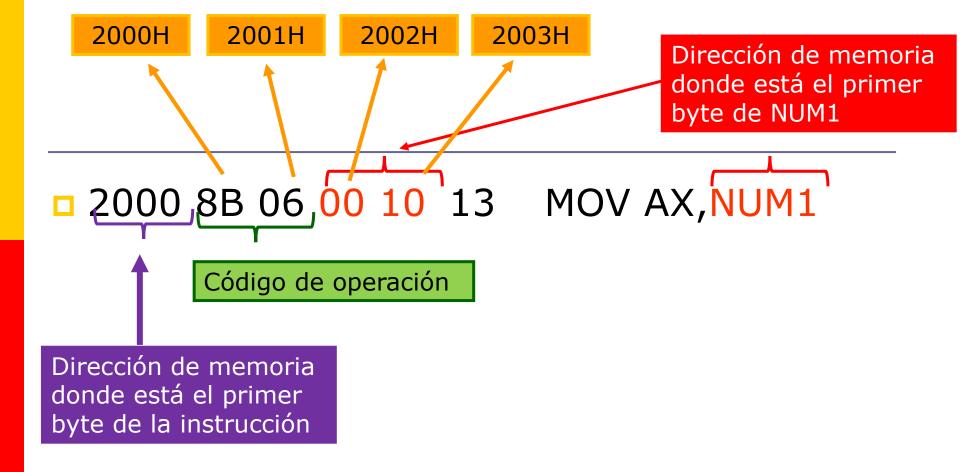
Orden de los bytes



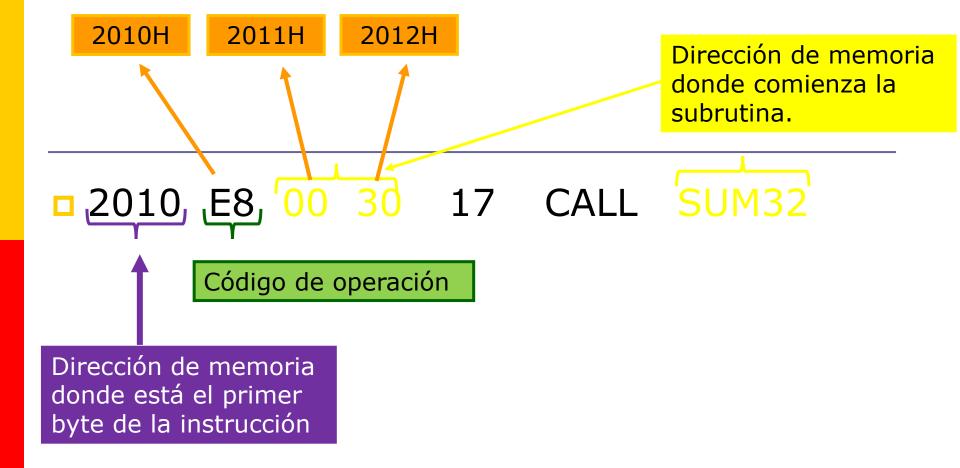
Orden de los bytes (2)

	12	ORG 2000H
2000 8B 06 00 10	13	MOV AX, NUM1
2004 8B 16 02 10	14	MOVDX,NUM1+2
2008 8B 0E 04 10	15	MOV CX, NUM2
200C 8B 1E 06 10	16	MOV BX, NUM2+2
2010 E8 00 30	17	CALL SUM32
2013 F4	18	HLT
	19	END

Este mecanismo se llama "little-endian"



La instrucción ocupa 4 bytes de memoria: 2000H, 2001H, 2002H y 2003H. Por eso la próxima instrucción comienza en 2004H. La variable NUM1 es reemplazada en la instrucción por 1000H, su dirección de comienzo (donde está almacenado el dato).



La instrucción ocupa 3 bytes de memoria: 2010H, 2011H y 2012H. Por eso la próxima instrucción comienza en 2013H. La etiqueta (nombre de la subrutina) SUM32 es reemplazada en la instrucción por 3000H, dirección de comienzo de la misma (dirección de la primera instrucción).

Problema

- Intel 80x86, Pentium y VAX son "littleendian".
- IBM S/370, Motorola 680x0 (Mac), y la mayoría de los RISC son "big-endian".

Incompatibilidad !!!