Organización de Computadoras

Curso 2021

Resumen registros, instrucciones y modos de direccionamiento

Prof. Jorge M. Runco

1

Temas de clase

- Registros
- Instrucciones
- □ Tipos de instrucciones
- Programas

Prof. Jorge Runco

2

Organización de registros

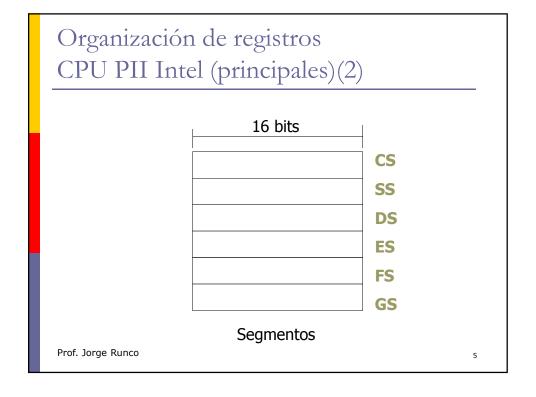
- Registros visibles al usuario: son utilizados por el programador (AX, BX,... BP, SP..)
- Registros de control y estado: son utilizados por la UC para controlar la operación de la CPU: no son visibles por el programador (MAR, MBR, IP.....)

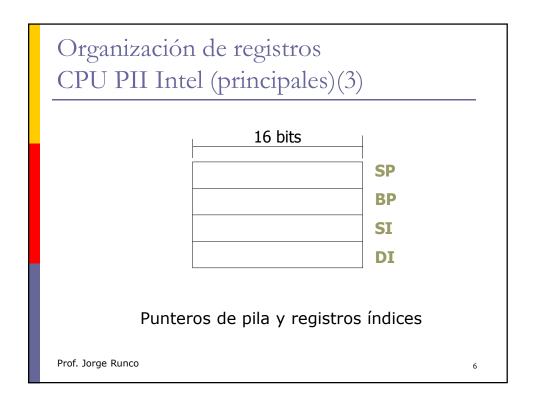
Prof. Jorge Runco

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

16 bits	8 bits	8 bits	
	AH A	X AL	EAX
	BH B	X BL	EBX
	CH C	X CL	ECX
	DH D	X DL	EDX

De uso general





Organización de registros CPU PII Intel (principales) (4) EIP EFLAGS PC y banderas

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

Prof. Jorge Runco

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

Prof. Jorge Runco

11

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).

Prof. Jorge Runco

Instrucciones - Intel 8086

Ejemplos:

- ADD AX,BX → 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 (2)

Ejemplos:

- ADD AL,15
 AL=AL+15
- MOV AL,3EhAL=3Eh
- SUB AX,1234h → AX=AX 1234h
- Direccionamiento Inmediato

Prof. Jorge Runco

15

Instrucciones - Intel 8086 (3)

Ejemplos:

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

Instrucciones - Intel 8086 (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

Prof. Jorge Runco 17

Instrucciones - Intel 8086 (5)

Ejemplos:

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

Instrucciones - Intel 8086 (6)

Ejemplos:

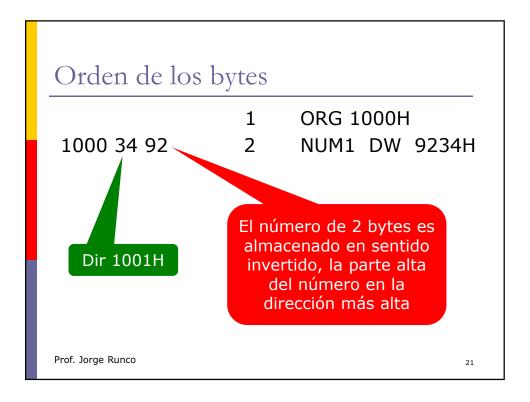
- MOV AL, [BX+2]
 AL=dato almacenado en dir BX+2
- MOV [BX+2Ah], AX
 dato almacenado en dir BX+2Ah y la que sigue = AX (16 bits)
- Direccionamiento Relativo por registro

Prof. Jorge Runco

Instrucciones - Intel 8086 (7)

Ejemplos:

- 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 (2)

```
ORG 2000H
                   12
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"

Problema

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

Incompatibilidad !!!