

Tema 4: La CPU (*Unidad Central de Proceso*)

4.1- Introducción: conceptos básicos y estructura interna.

4.2- La CPU: estudio a nivel de Máquina Convencional.

- *Introducción.*
- *Juego de instrucciones.*
- *Ejemplos.*
- *Concepto de Compilación.*

4.3- La CPU: estudio a nivel de Micromáquina.

- *Introducción.*
- *Pasos de ejecución.*

4.4- La Unidad de Control (UC)

- *UC cableada*
- *UC microprogramada*



4.1- Introducción

- **Objetivo de la CPU** → Ejecutar instrucciones de algoritmos que solucionen problemas.
- **Instrucción:**
 - Operación que se realiza sobre uno o varios datos.
 - Un conjunto de instrucciones constituirá un algoritmo.
 - Una instrucción será representada por una secuencia de bits que la CPU reconocerá.
 - Esa secuencia de bits se denomina *código de la instrucción*.
 - Una secuencia de instrucciones (algoritmo) en binario se denomina *código máquina* del algoritmo.
 - Las instrucciones están almacenadas en el Sistema de Memoria.
 - Existen varios tipos de instrucciones: de transferencia de información, aritmético-lógicas y de control del flujo de un programa.



Elementos internos de la CPU:

- **CAMINO DE DATOS (Datapath):** es la parte ejecutiva de la CPU. Sobre él se ejecutan las instrucciones. Consta básicamente de 3 elementos:
 - Registros: almacenan datos.
 - Unidades de procesamiento: realizan el procesamiento de los datos.
 - ALU (Aritmethic Logic Unit): realiza cálculos con datos enteros. Presente en todas las CPUs
 - FPU (Floating Point Unit): realiza cálculos con datos en coma flotante. Presente sólo en algunas CPUs
 - Buses internos: interconectan unidades de procesamiento y registros.

Los elementos del Datapath se gobiernan mediante señales de control.
- **UNIDAD DE CONTROL (UC):** genera todas las señales de control necesarias y una secuenciación adecuada de las mismas para que las instrucciones puedan ejecutarse sobre el camino de datos.

**Parámetros de una CPU:**

- **Ancho de la CPU:** Número de bits de los operandos que maneja.
- **Número de Palabras de Memoria direccionables (m):** nº de palabras que se pueden direccionar (es decir, a las que se puede acceder) mediante el nº de líneas disponibles en el Bus de Direcciones.

$$m = 2^a, \text{ siendo 'a' el nº de líneas de direcciones.}$$

- **Tamaño de las palabras de Memoria a las que se accede (n):** En el caso más simple, coincide con el nº de líneas de datos, 'd'.



Para ejemplificar los conceptos básicos se usará una CPU de ejemplo a la que llamaremos "**la CPU teórica**".

Parámetros de la CPU teórica:

- **Ancho de la CPU:** 16 bits (registros, ALU, etc.).

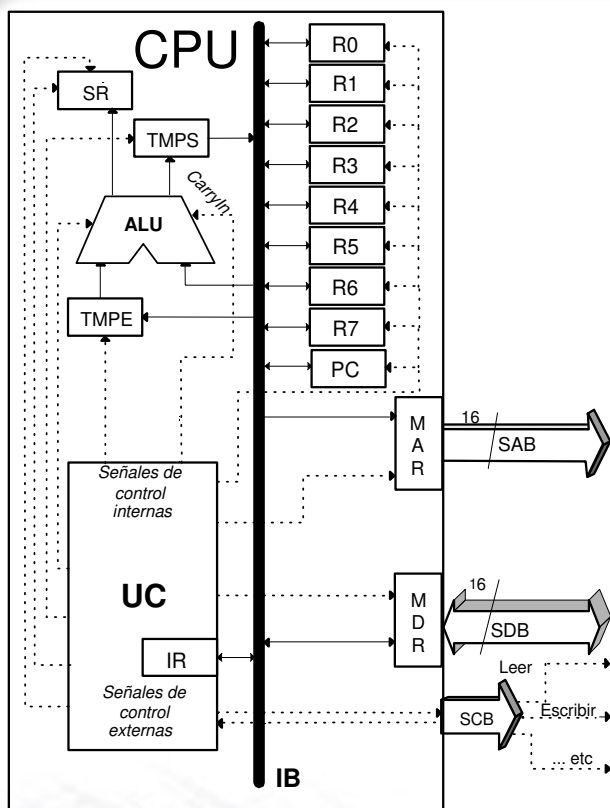
- **Número de Palabras de Memoria direccionables (m):**

Líneas bus direcciones=16 $\rightarrow m = 2^{16} = 65536 = 64K$ palabras

- **Tamaño de las palabras de Memoria** a las que se accede (n): 16 bits.
16 bits \rightarrow líneas bus datos= 16



4.1- Introducción



Buses:

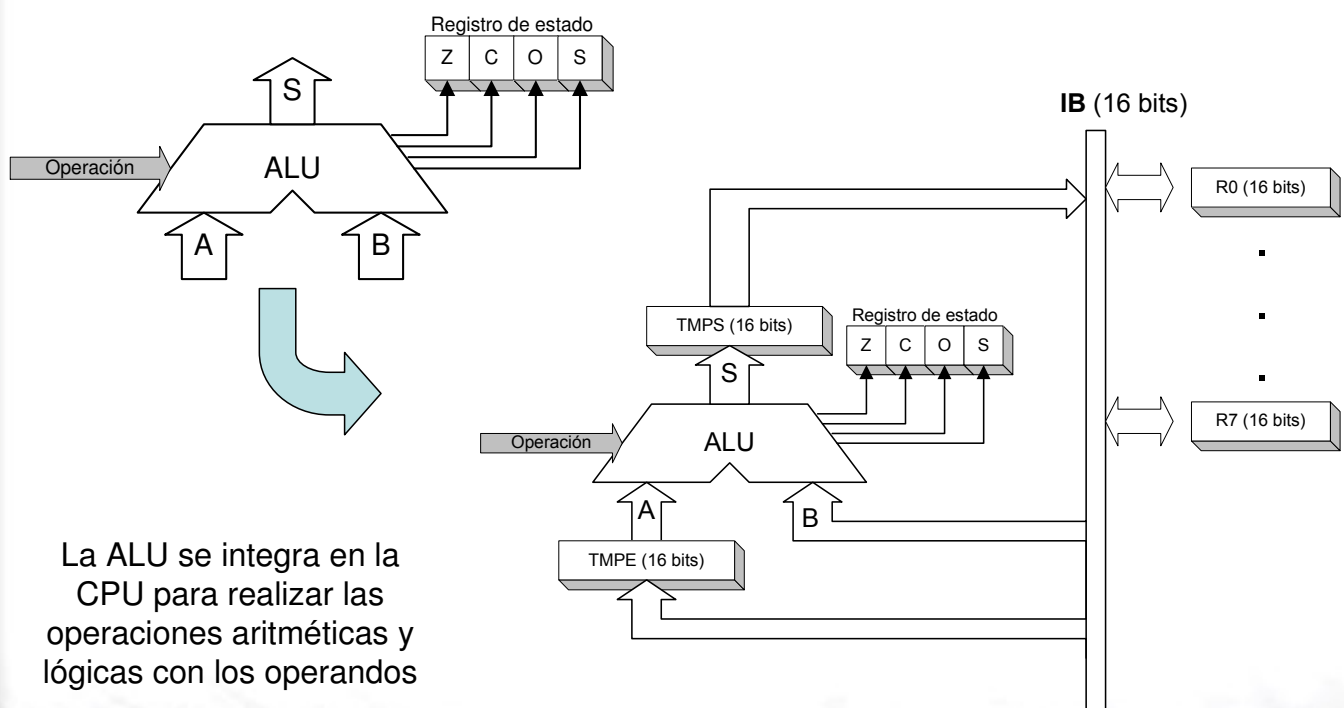
- **IB (Internal Bus):** Bus Interno. Interconecta los elementos internos que componen la CPU.
- **SAB (System Address Bus):** Bus de direcciones del sistema. Por él circulan las direcciones de memoria o de E/S en las que se recogerá o procesará un dato. Su ancho determina la cantidad de memoria a direccionar.
- **SDB (System Data Bus):** Bus de datos del sistema. Por él circulan los datos y las instrucciones.
- **SCB (System Control Bus):** Bus de control del sistema. Por él circulan las señales de control que gestionan el intercambio de información entre las distintas unidades (CPU, Memoria y E/S).



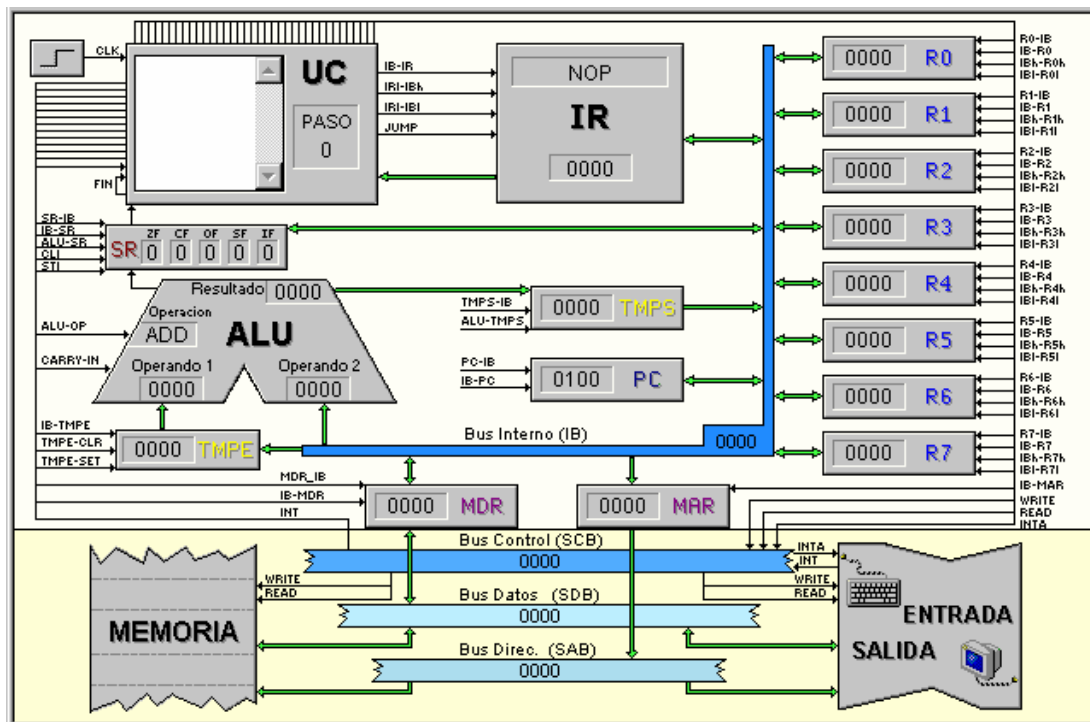
Registros:

- **R0, R1, R2, R3, R4, R5, R6, R7:** Registros de propósito general (p.e. almacenar operandos).
- **PC** (Program Counter): contador de programa. Contiene la dirección de memoria en la que está almacenada la siguiente instrucción a ejecutar.
- **MDR** (Memory Data Register): Registro de datos de memoria (para comunicación con el SDB).
- **MAR** (Memory Address Register): Registro de direcciones de memoria (para comunicación con el SAB).
- **IR** (Instruction Register): Registro de instrucciones. Almacena el código máquina de la instrucción a ejecutar.
- **SR** (Status Register): Registro de estado. Almacena los valores de los bits de estado asociados a la última operación realizada por la ALU.
- **TMPE:** Registro temporal de Entrada (a la ALU).
- **TMPS:** Registro temporal de Salida (de la ALU).

Integración de la ALU en la CPU teórica.



La CPU teórica en el simulador (1): estructura interna.



La CPU teórica en el simulador (2): señales de control.

Este formulario permite configurar las señales de control de la CPU. Las opciones están organizadas en columnas:

- Registros R0-R7:** Seleccionar la instrucción (IB) y el registro de destino (R) para cada registro de propósito general.
- Registros de Control:** Seleccionar las señales de control para el registro de instrucción (IR), el registro de estado (SR) y el registro de programa (PC).
- Operaciones de la ALU:** Seleccionar la operación aritmética o lógica a realizar.
- Registros de Temporización:** Seleccionar las señales de control para el registro de temporización de programa (TMPS) y el registro de temporización (TMPE).
- Memoria:** Seleccionar la operación de lectura o escritura.
- E/S:** Seleccionar las señales de control para la unidad de entrada/salida (INTA, IB-MAR).
- Registros de Datos y Dirección:** Seleccionar las señales de control para el registro de datos (MDR) y el registro de dirección (MAR).
- Botón FIN:** Para finalizar la configuración.

En la parte inferior, hay tres botones: Desactivar todas, Aceptar y Cancelar.



Niveles de estudio de una CPU:

- Nivel de Máquina Convencional: entender cómo una CPU es capaz de ejecutar las instrucciones de un algoritmo.
- Nivel de Micromáquina: entender cómo se ejecuta cada instrucción y cómo colaboran los elementos de la CPU para ejecutarla.

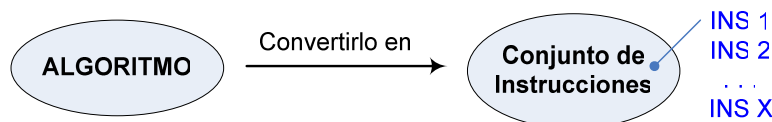


4.2- Nivel de Máquina Convencional: Introducción

Objetivo de un computador → resolver problemas mediante el diseño e implementación de algoritmos que procesan información.

En general, para resolver un problema deben completarse 3 pasos:

- 1) Expresar el algoritmo en instrucciones máquina.



- 2) Cargar las instrucciones máquina del algoritmo en una zona de memoria del computador.
- 3) Ejecutar las instrucciones (por parte de la CPU).



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Introducción

1) Expresar el algoritmo en instrucciones máquina.

1.a) Conocer JUEGO DE INSTRUCCIONES.

1.b) PROGRAMA = Secuencia de Instrucciones.

1.c) INSTRUCCIONES: Codificadas como secuencias de bits.

1.d) Instr. CPU TEÓRICA: Codificadas únicamente con secuencias de 16 bits.

**Condición de
diseño**

2) Cargar las instrucciones máquina del algoritmo en una zona de memoria del computador.

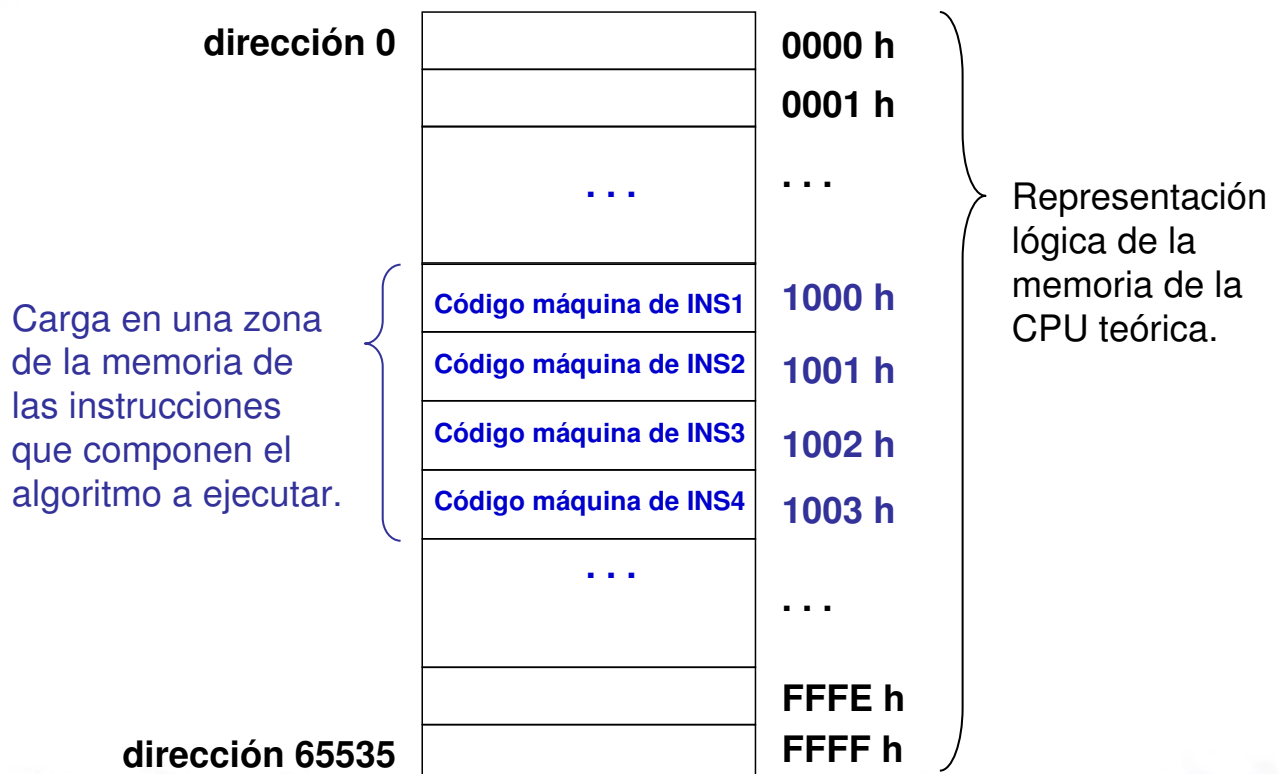
2.a) CPU teórica: Una instrucción se codifica como una secuencia de 16 bits. Como cada palabra de memoria de la CPU teórica tiene un ancho de 16 bits → cada instrucción se podrá almacenar en una dirección de memoria.

2.b) Ej. de algoritmo: INS1, INS2, INS3, INS4 (→ 4 instr.)

Consecuencia 1



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Introducción



3) Ejecución de las instrucciones por parte de la CPU.

- Se parte de un algoritmo formado por un conjunto de instrucciones máquina almacenadas en una determinada zona de la memoria.
- Ejecutar el algoritmo es ejecutar las instrucciones que lo componen.
- Para que el procesador sepa la instrucción que debe ejecutarse en cada momento, deberá conocer la instrucción en curso (registro IR) y la posición de memoria en la que está almacenada la siguiente instrucción a ejecutar (registro PC).
- La ejecución de una instrucción se divide en **2 fases**:
 - a) **FASE 1: Búsqueda de la instrucción e incremento de PC.**
 - b) **FASE 2: Ejecución de la instrucción propiamente dicha.**

Ambas fases se verán en detalle cuando se estudie la CPU a nivel de micromáquina.



4.2- Nivel de Máq. Convencional: Juego de instrucciones

INSTRUCCIÓN

- Operación simple realizada con una serie de operandos fuente, cuyo resultado se lleva a un operando destino.
- Ubicación de los operandos de una instrucción: elementos de almacenamiento dentro del computador (registros, memoria).
- Las CPUs se diseñan para que puedan ejecutar un conjunto de instrucciones (también llamado *Instruction Set Architecture*, ISA) concreto.
 - Ejemplo: El Core 2 de Intel y el Athlon 64 de AMD tienen el mismo ISA. El PowerPC de IBM tiene un ISA distinto a los anteriores

OPERANDO

- Dato con el que trabaja una instrucción.



MODO DE DIRECCIONAMIENTO

- Cada una de las distintas formas de especificar dónde se almacenan los operandos de una instrucción.
- En el caso de la CPU teórica existen 3 modos de direccionamiento:
 - **Direccionamiento a registro:** El operando está almacenado en un registro (normalmente, uno de propósito general).
 - **Direccionamiento a memoria:** El operando se encuentra almacenado en una posición de memoria cuya dirección hay que suministrar. En la CPU teórica esa dirección siempre está en un registro de propósito general.
 - **Direccionamiento inmediato:** El operando forma parte de la codificación de la instrucción.
- Otras CPUs tienen muchos más modos de direccionamiento.

Consecuencia 2



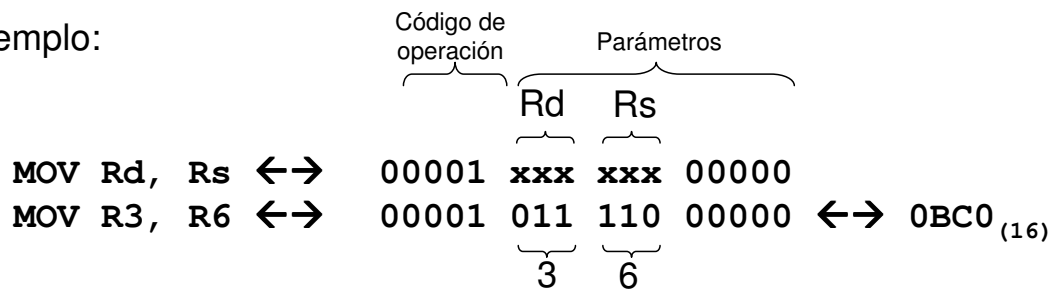
CONCEPTOS DE CODIFICACIÓN

- Cada instrucción de una CPU debe tener asociada una secuencia de bits distinta. Ejemplo:
Operación: $R1 \leftarrow R0$; (copiar en R1 el contenido de R0)
Código: 0000100100000000
- Puesto que es difícil recordar o saber qué hace una instrucción observando una secuencia de bits, se emplean mnemónicos.
- **Mnemónico:** Representación simbólica de una instrucción. Ejemplo:
Código: 0000100100000000
Mnemónico: MOV R1, R0
- **Codificación:** Conversión de un mnemónico a la secuencia de bits asociada.



CODIFICACIÓN EN LA CPU TEÓRICA

- Cada instrucción de la CPU teórica se codifica con una secuencia de 16 bits.
- Los primeros 5 bits se utilizan para identificar el tipo de instrucción. Los restantes 11 sirven para indicar los operandos.
- Existe una hoja de codificación que indica cómo codificar cada instrucción. **Esta hoja se debe traer a clase y a los exámenes.**
- Ejemplo:

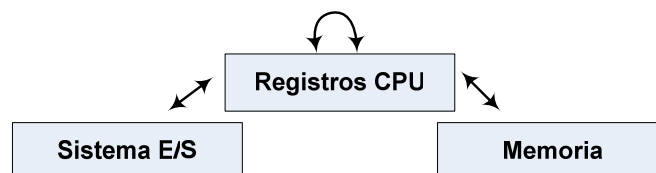


4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

Las instrucciones se pueden agrupar en **3 tipos básicos**:

1) Instrucciones de transferencia de información.

Permiten mover datos desde la CPU a otras unidades funcionales y viceversa.



2) Instrucciones aritmético-lógicas (suma, resta, and, or, xor, not, etc.)

3) Instrucciones de control del flujo de un programa.

Permiten romper la ejecución secuencial del programa realizando ramificaciones en el flujo del mismo.

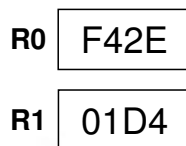
4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

1) Instrucciones de movimiento: llevan información digital de un elemento de almacenamiento a otro.

❶ MOV Rd, Rs

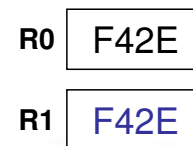
- COMETIDO: Mover la información contenida en un registro de propósito general a otro.
- CODIFICACIÓN: 00001 Rd Rs 00000
- EJEMPLO: `MOV R1, R0` $\equiv 0900_{(16)}$ ($R1 \leftarrow R0$)

SITUACIÓN INICIAL



`MOV R1, R0`

SITUACIÓN FINAL

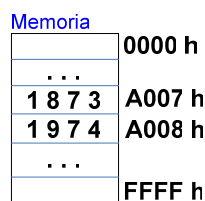
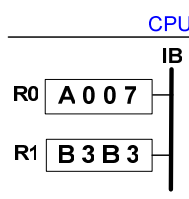


4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

❷ MOV Rd, [Ri]

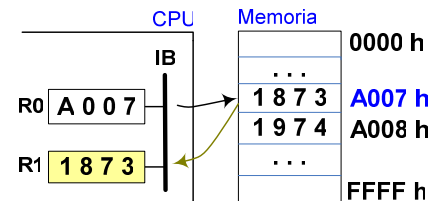
- COMETIDO: Mover la información contenida en una posición de la memoria a un registro de propósito general.
- CODIFICACIÓN: 00010 Rd Ri 00000
- EJEMPLO: `MOV R1, [R0]` $\equiv 1100_{(16)}$ ($R1 \leftarrow [R0]$)

SITUACIÓN INICIAL



`MOV R1, [R0]`

SITUACIÓN FINAL

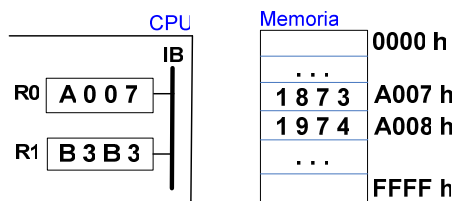


4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

3 MOV [Ri], Rs

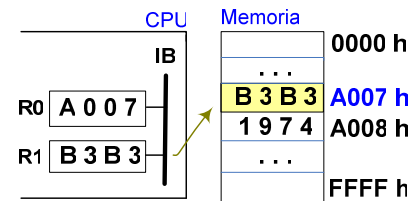
- COMETIDO: Mover la información contenida en un registro de propósito general a una posición de memoria.
- CODIFICACIÓN: 00011 Ri Rs 00000
- EJEMPLO: `MOV [R0], R1` $\equiv 1820_{(16)}$ ($[R0] \leftarrow R1$)

SITUACIÓN INICIAL



`MOV [R0], R1`

SITUACIÓN FINAL



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

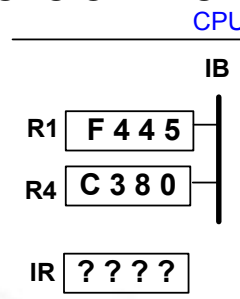
4 MOVL Rd, Inm8

- COMETIDO: Mover un valor de 8 bits al byte bajo (el menos significativo) de un registro de propósito general.
- CODIFICACIÓN: 00100 Rd Inm8
- EJEMPLO: `MOVL R1, 19h` $\equiv 2119_{(16)}$ ($R1_L \leftarrow 19h$)

Consecuencia 3a

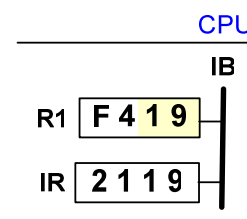
19h = 19₍₁₆₎

SITUACIÓN INICIAL



`MOVL R1, 19h`

SITUACIÓN FINAL



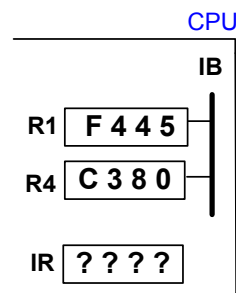
4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

Consecuencia 3b

5 MOVH Rd, Inm8

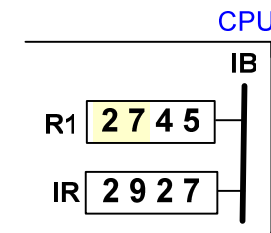
- COMETIDO: Mover un valor de **8 bits al byte alto** (el más significativo) de un registro de propósito general.
- CODIFICACIÓN: 00101 Rd Inm8
- EJEMPLO: `MOVH R1, 27h` $\equiv 2927_{(16)}$ ($R1_H \leftarrow 27h$)

SITUACIÓN INICIAL



MOVH R1, 27h

SITUACIÓN FINAL



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

Ejercicio:

Estado inicial:

R0: 34B1

R1: FF00

R2: 102A

Memoria:

Dirección	Contenido
FF00	ABCD
FF01	EF12
FF02	4567

FF00	ABCD
FF01	EF12
FF02	4567

Programa:

MOV R0, R1

MOV [R0], R2

MOVL R1, 01h

MOV R2, [R1]

MOVH R2, 0

¿Estado final?

R0: ????

R1: ????

R2: ????

Memoria:

Dirección	Contenido
FF00	????
FF01	????
FF02	????

FF00	????
FF01	????
FF02	????



2) Instrucciones aritmético-lógicas:

- Utilizan la ALU para su ejecución.
- Característica común a todas ellas: modifican el valor de los bits del Registro de Estado, SR (excepto el bit de IF).
- Registro de Estado: único registro de la CPU teórica que no es de 16 bits.
 - IF → Bit de interrupción (se comentará su función cuando se vea el tema de interrupciones).
 - ZF → Bit de Cero (coincide con el bit de Cero generado por la ALU de la CPU teórica).
 - CF → Bit de Carry (coincide con el bit de Carry generado por la ALU de la CPU teórica).
 - OF → Bit de Overflow (coincide con el bit de Overflow generado por la ALU de la CPU teórica).
 - SF → Bit de Signo (coincide con el bit de Signo generado por la ALU de la CPU teórica).
- Tras ejecutar una instrucción aritmética tienen sentido ZF, CF, OF y SF.
- Tras ejecutar una instrucción lógica sólo tiene sentido el bit ZF.



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

1 ADD Rd, Rs1, Rs2

- COMETIDO: $Rd \leftarrow Rs1 + Rs2$ (suma aritmética).
- CODIFICACIÓN: 01000 Rd Rs1 Rs2 00
- EJEMPLO: `ADD R0, R1, R2` $\equiv 4028_{(16)}$

SITUACIÓN INICIAL

R0	????	SR	Z C O S ? ? ? ?
R1	43F5		
R2	6534		

ADD R0, R1, R2

SITUACIÓN FINAL

R0	A929	SR	Z C O S 0 0 1 1
R1	43F5		
R2	6534		



② SUB Rd, Rs1, Rs2

- COMETIDO: $Rd \leftarrow Rs1 - Rs2$ (resta aritmética).
- CODIFICACIÓN: 01001 Rd Rs1 Rs2 00
- EJEMPLO: `SUB R0, R1, R2` $\equiv 4828_{(16)}$

SITUACIÓN INICIAL

R0	????		Z C O S
R1	58F5	SR	????
R2	6534		

`SUB R0, R1, R2`

SITUACIÓN FINAL

R0	F3C1		Z C O S
R1	58F5	SR	0101
R2	6534		



③ COMP Rs1, Rs2

- COMETIDO: $Rs1 - Rs2$ (comparación).
- CODIFICACIÓN: 01101 Rs1 Rs2 00000
- EJEMPLO: `COMP R0, R1` $\equiv 6820_{(16)}$

SITUACIÓN INICIAL

R0	A45B		Z C O S
R1	43F5	SR	????

`COMP R0, R1`

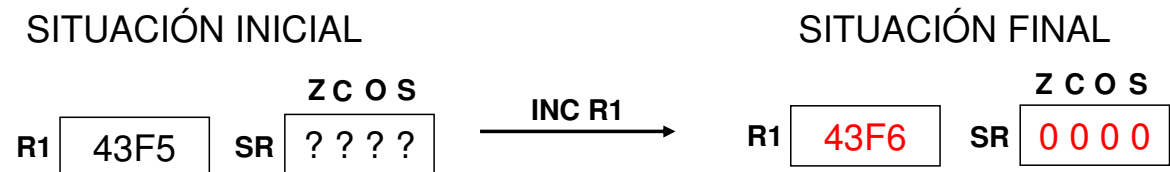
SITUACIÓN FINAL

R0	A45B		Z C O S
R1	43F5	SR	0010



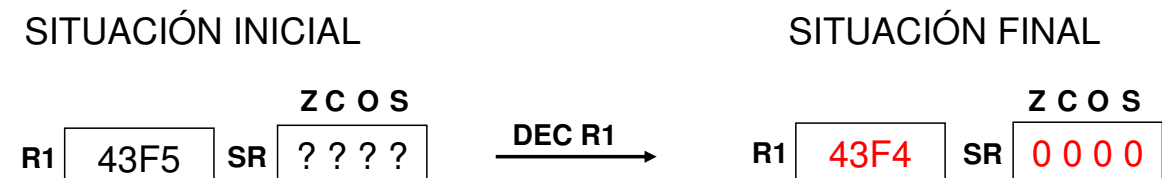
4 INC Rd/s

- COMETIDO: $Rd/s \leftarrow Rd/s + 1$ (incremento en una unidad).
- CODIFICACIÓN: 10001 Rd/s 00000000
- EJEMPLO: `INC R1` $\equiv 8900_{(16)}$



5 DEC Rd/s

- COMETIDO: $Rd/s \leftarrow Rd/s - 1$ (decremento en una unidad).
- CODIFICACIÓN: 10010 Rd/s 00000000
- EJEMPLO: `DEC R1` $\equiv 9100_{(16)}$



6 NEG Rd/s

- COMETIDO: $Rd/s \leftarrow Rd/s_{(C-2)} = Rd/s \leftarrow Rd/s_{(C-1)} + 1 = Rd/s \leftarrow 0 - Rd/s$
- CODIFICACIÓN: 10011 Rd/s 00000000
- EJEMPLO: $NEG\ R1 \equiv 9900_{(16)}$

SITUACIÓN INICIAL

R1 43F5 SR Z C O S
? ? ? ?

$\xrightarrow{NEG\ R1}$

SITUACIÓN FINAL

R1 BC0B SR Z C O S
0 1 0 1



7 OR Rd, Rs1, Rs2

- COMETIDO: $Rd \leftarrow Rs1 + Rs2$ (suma lógica).
- CODIFICACIÓN: 01010 Rd Rs1 Rs2 00
- EJEMPLO: $OR\ R0, R1, R2 \equiv 5028_{(16)}$

SITUACIÓN INICIAL

R0 ????
R1 43F5
R2 6534

SR Z C O S
? ? ? ?

$\xrightarrow{OR\ R0, R1, R2}$

SITUACIÓN FINAL

R0 67F5
R1 43F5
R2 6534

SR Z C O S
0 0 0 0



⑧ AND Rd, Rs1, Rs2

- COMETIDO: $Rd \leftarrow Rs1 \cdot Rs2$ (producto lógico).
- CODIFICACIÓN: 01011 Rd Rs1 Rs2 00
- EJEMPLO: `AND R0, R1, R2` $\equiv 5828_{(16)}$

SITUACIÓN INICIAL

R0	????	SR	Z C O S ? ? ? ?
R1	43F5		
R2	6534		

`AND R0, R1, R2`

SITUACIÓN FINAL

R0	4134	SR	Z C O S 0 0 0 0
R1	43F5		
R2	6534		



⑨ XOR Rd, Rs1, Rs2

- COMETIDO: $Rd \leftarrow Rs1 \oplus Rs2$ (OR-exclusivo).
- CODIFICACIÓN: 01100 Rd Rs1 Rs2 00
- EJEMPLO: `XOR R0, R1, R2` $\equiv 6028_{(16)}$

SITUACIÓN INICIAL

R0	????	SR	Z C O S ? ? ? ?
R1	43F5		
R2	6534		

`XOR R0, R1, R2`

SITUACIÓN FINAL

R0	26C1	SR	Z C O S 0 0 0 0
R1	43F5		
R2	6534		



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

10 NOT Rd/s

- COMETIDO: $Rd/s \leftarrow Rd/s_{(C-1)}$
- CODIFICACIÓN: 10000 Rd/s 00000000
- EJEMPLO: $NOT\ R1 \equiv 8100_{(16)}$

SITUACIÓN INICIAL

R1 43F5 SR Z C O S
? ? ? ?

$\xrightarrow{NOT\ R1}$

SITUACIÓN FINAL

R1 BC0A SR Z C O S
0 0 0 1



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

Ejercicios propuestos:

Situación inicial:

R2 = XXXX

R1 = F000h

R0 = 1000h

ZCOS = xxxx

ADD R2, R1, R0

SUB R2, R1, R0

NEG R0

R2	R1	R0	ZCOS
????	????	????	????
????	????	????	????
????	????	????	????

Situación inicial:

R0 = B10Ah

R1 = 2D0Eh

AND R2, R1, R0

OR R2, R1, R0

XOR R2, R1, R0

R2 = ????

R2 = ????

R2 = ????



Ejercicio propuesto:

- **PROBLEMA:** Sumar tres números almacenados en posiciones consecutivas de la memoria y guardar el resultado en memoria, en la siguiente posición.
- **TAREAS A REALIZAR PARA SOLUCIONAR UN PROBLEMA CON UN COMPUTADOR:**
 1. Expresar los datos en un sistema de representación y colocarlos en una zona de memoria.
 2. Construir el algoritmo con las instrucciones de la CPU (la CPU teórica, en nuestro caso) y ubicar dichas instrucciones en una zona de la memoria. Esto implica seleccionar qué elementos de la CPU se van a utilizar para qué cosas.
 3. Ejecutar el algoritmo.



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

3) Instrucciones de control del flujo de un programa:

- Todos los programas formados exclusivamente por instrucciones de movimiento, aritméticas y lógicas se ejecutan de forma secuencial.

Ejemplo:

Sean INS1, INS2, INS3 e INS4 instrucciones de movimiento, aritméticas y lógicas, si el programa comienza su ejecución en la posición de memoria 1000h:

- *se ejecutará primero la instrucción INS1 (almacenada en la dirección 1000h),*
- *a continuación la INS2 (dirección 1001h),*
- *luego INS3 (dirección 1002h), y*
- *por último la INS4 (dirección 1003h).*

0000h	
0001h	
-----	-----
1000h	INS1
1001h	INS2
1002h	INS3
1003h	INS4
-----	-----
FFFEh	
FFFFh	



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

- Se pueden insertar instrucciones que **modifiquen el valor del registro PC** para alterar el orden de ejecución de los programas. Es necesario tener en cuenta el funcionamiento del PC y las dos fases de ejecución de una instrucción.

0000h	
0001h	
-----	-----
1000h	INS1
1001h	PC←PC+2
1002h	INS2
1003h	INS3
1004h	INS4
1005h	PC←PC-3
-----	-----
FFFEh	
FFFFh	

- Orden de Ejecución:
INS1, INS4, INS3, INS4, INS3, INS4, ...

- Tipos de saltos: **incondicionales** (el valor de PC se altera siempre) y **condicionales** (el valor de PC se altera si se cumple una determinada condición).



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

Instrucciones de Salto Incondicional.

① JMP Rx

- COMETIDO: $PC \leftarrow Rx$ (salto absoluto).
- CODIFICACIÓN: 11001 Rx 00000000
- EJEMPLO: $JMP\ R3 \equiv CB00_{(16)}$

SITUACIÓN INICIAL

R3	A45B
PC	????

JMP R3 →

SITUACIÓN FINAL

R3	A45B
PC	A45B



Instrucciones de Salto Incondicional.

② JMP Inm8

- COMETIDO: $PC \leftarrow PC + \text{Ext16}(\text{Inm8})$ (salto relativo).
- CODIFICACIÓN: 11000 000 Inm8
- EJEMPLO: $\text{JMP } -2 \equiv \text{C0FE}_{(16)}$

SITUACIÓN INICIAL

PC BF85

JMP -2

SITUACIÓN FINAL

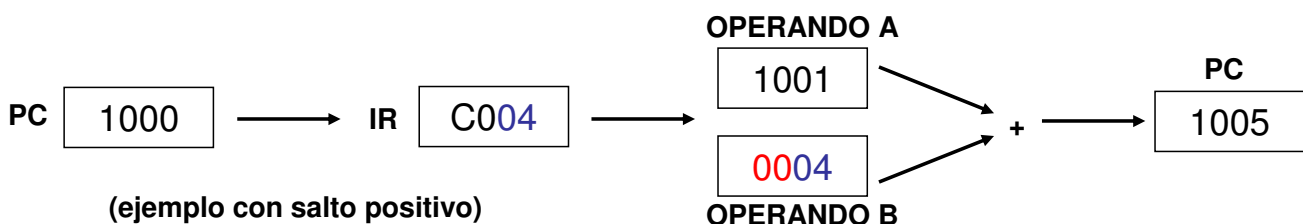
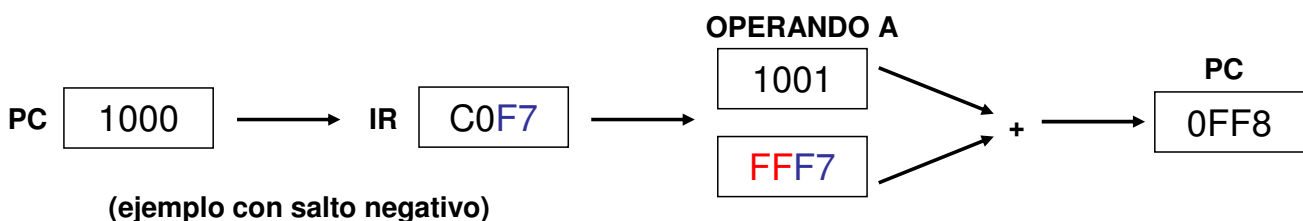
PC BF84

PROBLEMA: ¿Cómo sumar una cantidad de 16 bits (PC) y otra de 8 bits (Inm8) en C-2?

SOLUCIÓN: Utilizar la **EXTENSIÓN DE SIGNO**. (Consecuencia 4)



Extensión de signo.



Instrucciones de Salto Condicional.

① **BRCOND** Inm8

- COMETIDO: Si COND es cierta, $PC \leftarrow PC + \text{Ext16}(\text{Inm8})$
(salto relativo condicional)
- CODIFICACIÓN: 11110 **COND** Inm8

COND

C	→ 000	→ Salta si C = 1	→ BRC
NC	→ 001	→ Salta si C = 0	→ BRNC
O	→ 010	→ Salta si O = 1	→ BRO
NO	→ 011	→ Salta si O = 0	→ BRNO
Z	→ 100	→ Salta si Z = 1	→ BRZ
NZ	→ 101	→ Salta si Z = 0	→ BRNZ
S	→ 110	→ Salta si S = 1	→ BRS
NS	→ 111	→ Salta si S = 0	→ BRNS

- EJEMPLO: BRNO 80h \equiv F380₍₁₆₎

SITUACIÓN INICIAL

		Z C O S
PC	43F5	SR 1 0 0 1

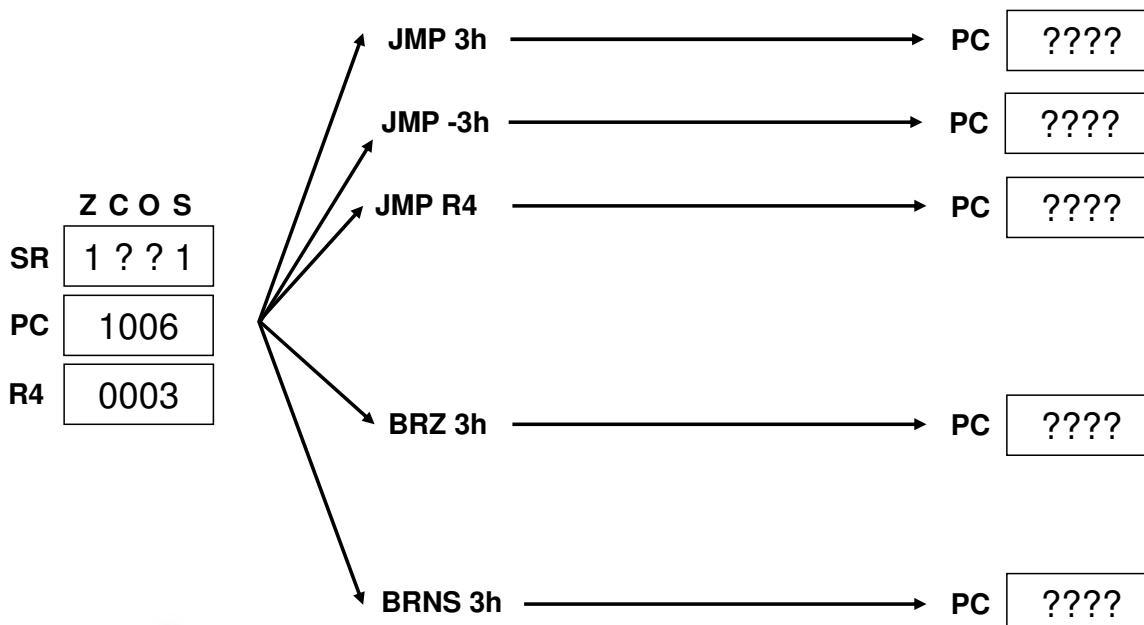
BRNO 80h →

SITUACIÓN FINAL

		Z C O S
PC	4376	SR 1 0 0 1



Ejemplos de saltos:



Ejercicios propuestos:

- 1 Indicar el orden de ejecución en este fragmento de código, sabiendo que el registro PC de la CPU teórica contiene inicialmente **1001h**. No incluir en la respuesta las sentencias JMP. En caso de llegar a un bucle sin fin, poner puntos suspensivos para indicarlo. Ejemplo: INS1, INS3, INS2,...

----	----
1000h	INS1
1001h	JMP 1
1002h	INS2
1003h	INS3
1004h	INS4
1005h	JMP -3
----	----

- 2 Se desea saltar 2 instrucciones (después de la de salto) cuando en una operación aritmética previa se ha obtenido cero como resultado. Codificar en hexadecimal la instrucción de salto condicional que se debe emplear.



Ejercicio propuesto:

- **PROBLEMA:** Sumar 40 números almacenados en posiciones consecutivas de la memoria y guardar el resultado en la posición siguiente de la memoria.



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Juego de instrucciones

Ejercicios de Codificación propuestos:

<u>INSTRUCCIÓN</u>	<u>FORMATO GENERAL</u>	<u>CODIFICACIÓN (bin)</u>	<u>COD (hex)</u>
• NOP	00000 000000000000	00000 000000000000	0000
• MOV R5, R3	00001 Rd Rs 00000	00001 101 011 00000	0D60
• MOV R4, [R6]	00010 Rd Ri 00000	00010 100 110 00000	14C0
• MOV [R1], R2	00011 Ri Rs 00000	00011 001 010 00000	1940
• MOVL R1, 25h	00100 Rd Inm_8	00100 001 00100101	2125
• MOVH R1, F0h	00101 Rd Inm_8	00101 001 11110000	29F0
• ADD R3, R4, R5	01000 Rd Rs1 Rs2 00	01000 011 100 101 00	4394
• NOT R1	10000 Rd/s 00000000	10000 001 00000000	8100
• JMP 4	11000 000 Inm_8	11000 000 00000100	C004
• JMP -4	11000 000 Inm_8	11000 000 11111100	C0FC



4.2- Nivel de Máquina Convencional: Ejercicios propuestos

1 El siguiente fragmento de código:

- 1) Toma los datos (números enteros) que están almacenados a partir de una posición de memoria apuntada por R0 y
- 2) comprueba para, cada uno de ellos, si el dato es igual que 15;
- 3) en caso de serlo, se incrementará un contador (R1).

El proceso se repite el nº de veces indicado en el registro R6.

Se pide:

- a) Especificar la condición de la instrucción **BR??** para que el programa funcione correctamente.
- b) Codificación (en hexadecimal) de la instrucción **BRNZ -7**.

```
XOR R1, R1, R1
MOVL R2, 15
MOVH R2, 0
MOV R5, [R0]
COMP R2, R5
BR?? +1
INC R1
INC R0
DEC R6
BRNZ -7
```



- ② El siguiente fragmento de código recorre una lista de valores, almacenada a partir de la dirección contenida en el registro R0, hasta que encuentre 2 valores consecutivos que sean iguales. En ese momento finalizará el recorrido y continuará ejecutando las instrucciones ubicadas a partir del salto incondicional:

```
MOV R1, [R0]
INC R0
MOV R2, R1
MOV R1, [R0]
COMP R2, R1
BR?? +2
INC R0
JMP -6
. . .
```

Se pide:

- Especificar la condición de la instrucción **BR??** para que el programa funcione correctamente. (Solución: **BRZ +2**)
- Codificación (en hexadecimal) de la instrucción **JMP -6**. (Solución: **C0FAh**)



4.3- Nivel de Micromáquina: Introducción

- Las instrucciones se ejecutan mediante micro-operaciones sobre los elementos del camino de datos (Registros, IB y ALU).
- Los elementos de la CPU tienen entradas de control para recibir órdenes de gobierno (por ejemplo: la carga o descarga de un registro).
 - R5-IB → señal de descarga del registro R5
 - IB-R5 → señal de carga del registro R5
 - ADD → señales de la ALU Op0 = 1, Op1 = 1, Resta = 0, Cin = 0
- La Unidad de Control es el elemento de la CPU que genera las órdenes de gobierno.

Ejemplo: Señales de control para copiar la información del registro R5 al R7.

R5-IB → Descarga del registro R5 sobre el IB

IB-R7 → Carga del registro R7 desde el IB



Ejemplo: Señales de control para ADD R0, R1, R2

R1-IB, IB-TMPE, R2-IB, ADD, ALU-TMPS, ALU-SR, TMPS-IB, IB-R0

No se pueden hacer todas las señales a la vez porque:

- IB no puede tener a la vez R1, R2 y el resultado.
- ALU-TMPS y ALU-SR no se pueden activar hasta que estén los operandos en las entradas de la ALU y se haya hecho la suma

Conclusión: hay que sincronizar las señales y agruparlas en pasos de ejecución



- La Unidad de Control (U.C.) genera las órdenes de control siguiendo las siguientes pautas:
 - La U.C. tiene memorizado el conjunto de acciones que deben llevarse a cabo para la ejecución de cada instrucción.
 - Las acciones a ejecutar se organizan en **pasos de ejecución** (durante un paso la información del IB permanece inalterada).
 - La U.C. está gobernada por una señal de reloj, de forma que cada paso de ejecución corresponde a un periodo de la señal de reloj.



Transferencia de información con la memoria

- La velocidad de las CPUs no suele coincidir con la de las memorias
→ cuando se le pide un dato a la memoria hay que sincronizarse con ella para saber cuándo lo tiene listo
- En la CPU teórica, supondremos que la memoria tarda un ciclo de reloj en leer o escribir un dato → cuando se escriba o lea un dato, se debe esperar un ciclo, que se denominará **ciclo de espera**
- La comunicación entre la CPU y la memoria en la CPU teórica se hace a través de los registros MAR y MDR junto con los buses del sistema SDB, SAB y SCB.



4.3- Nivel de Micromáquina: Introducción

a) Lectura de una posición de memoria

- a.1) La CPU coloca en el registro MAR la dirección de memoria que quiere leer, y activa la señal de control READ.
- a.2) La CPU espera por el dato durante 1 ciclo.
- a.3) La memoria coloca el dato solicitado en el bus de datos, quedando disponible en el registro MDR.

b) Escritura en una posición de memoria

- b.1) La CPU coloca en MAR la dirección de memoria en la que quiere escribir, en MDR coloca el dato, y activa la señal de control WRITE.
- b.2) La CPU espera durante 1 ciclo a que la memoria sea actualizada.



Señales de control de la CPU teórica



4.3- Nivel de Micromáquina: Pasos de Ejecución

• Fases de ejecución de las instrucciones:

- I) Búsqueda de la instrucción e incremento de contador de programa, PC (igual para todas las instrucciones).

Paso | Señales de control activas

- | | |
|---|---|
| 1 | PC-IB, IB-MAR, READ, TMPE_CLR, CARRY_IN, ADD, ALU-TMPS |
| 2 | TMPS-IB, IB-PC (PC ← PC+1, y además se aprovecha como ciclo de espera del READ) |
| 3 | MDR-IB, IB-IR |

 IR ← [PC]

 PC ← PC + 1

- II) Interpretación y ejecución de la instrucción (específica para cada instrucción).

Se incluyen a continuación los pasos de ejecución de algunas instrucciones (juego completo disponible en apuntes).



4.3- Nivel de Micromáquina: Pasos de ejecución

A) Instrucciones de Transferencia de información (algunos ejemplos)

MOV R2, R4

Paso	Señales de control activas
4	R4-IB, IB-R2, FIN

MOV R2, [R4]

Paso	Señales de control activas
4	R4-IB, IB-MAR, READ
5	Ciclo de espera
6	MDR-IB, IB-R2, FIN

MOV [R4], R2

Paso	Señales de control activas
4	R4-IB, IB-MAR
5	R2-IB, IB-MDR, WRITE
6	FIN (y ciclo de espera)



4.3- Nivel de Micromáquina: Pasos de ejecución

MOVL R6, Inm8

Paso	Señales de control activas
4	IR _L -IB _L , IB _L -R6 _L , FIN

Ejemplo: MOVL R6, 07h → 2607 (código máquina)
IR_L

MOVH R7, Inm8

Paso	Señales de control activas
4	IR _L -IB _H , IB _H -R7 _H , FIN

Ejemplo: MOVH R7, 10h → 2F10 (código máquina)
IR_L



4.3- Nivel de Micromáquina: Pasos de ejecución

B) Instrucciones Aritmético-Lógicas (algunos ejemplos)

ADD R0, R1, R2

Paso	Señales de control activas
4	R1-IB, IB-TMPE
5	R2-IB, ADD, ALU-TMPS, ALU-SR
6	TMPS-IB, IB-R0, FIN

SUB R0, R1, R2

Paso	Señales de control activas
4	R1-IB, IB-TMPE
5	R2-IB, SUB, ALU-TMPS, ALU-SR
6	TMPS-IB, IB-R0, FIN

COMP R1, R2

Paso	Señales de control activas
4	R1-IB, IB-TMPE
5	R2-IB, SUB, ALU-SR, FIN

La instrucción COMP es una resta de la que no interesa el resultado, sólo los valores del registro SR.



4.3- Nivel de Micromáquina: Pasos de ejecución

INC R0

$R0 \leftarrow R0 + 1$

Paso	Señales de control activas
4	R0-IB, TMPE_CLR, CarryIn, ADD, ALU-TMPS, ALU-SR
5	TMPS-IB, IB-R0, FIN

DEC R0

$R0 \leftarrow R0 - 1$

Paso	Señales de control activas
4	R0-IB, TMPE_SET, ADD, ALU-TMPS, ALU-SR
5	TMPS-IB, IB-R0, FIN

NEG R0

$R0 \leftarrow 0 - R0$

Paso	Señales de control activas
4	R0-IB, TMPE_CLR, SUB, ALU-TMPS, ALU-SR
5	TMPS-IB, IB-R0, FIN

NOT R0

$R0 \leftarrow \overline{R0}$

Paso	Señales de control activas
4	R0-IB, TMPE_SET, XOR, ALU-TMPS, ALU-SR
5	TMPS-IB, IB-R0, FIN



4.3- Nivel de Micromáquina: Pasos de ejecución

C) Instrucciones de Control del Flujo (algunos ejemplos)

JMP R0

$PC \leftarrow R_0$

Paso	Señales de control activas
4	R0-IB, IB-PC, FIN

Salto incondicional absoluto.

JMP Inm8

$PC \leftarrow PC + \text{Ext16}(\text{Inm8})$

Paso	Señales de control activas
4	PC-IB, IB-TMPE
5	JUMP, ADD, ALU-TMPS
6	TMPS-IB, IB-PC, FIN

Salto incondicional relativo.

BR_{cond} Inm8

Si **cond** cierta:

$PC \leftarrow PC + \text{Ext16}(\text{Inm8})$

Paso	Señales de control activas
4	FIN

Si **cond** falsa.

Paso	Señales de control activas
4	PC-IB, IB-TMPE
5	JUMP, ADD, ALU-TMPS
6	TMPS-IB, IB-PC, FIN

Si **cond** cierta.



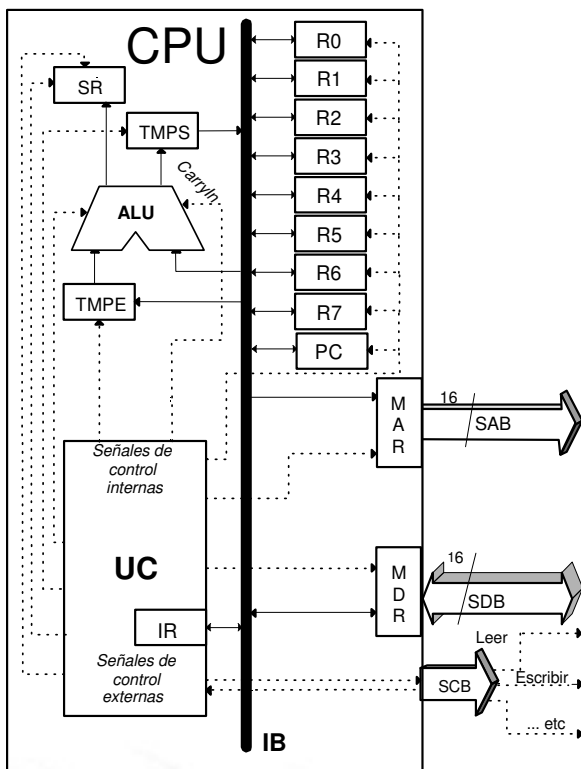
Área de Arquitectura y Tecnología de Computadores
Departamento de Informática de la Universidad de Oviedo

Fundamentos de Computadores

Tema 4: La CPU

63

4.3- Nivel de Micromáquina: ejemplo gráfico



	0000 h
	0001 h
...	...
C. M. de la INS 1	1000 h
C. M. de la INS 2	1001 h
C. M. de la INS 3	1002 h
C. M. de la INS 4	1003 h
...	...
	FFFE h
	FFFF h



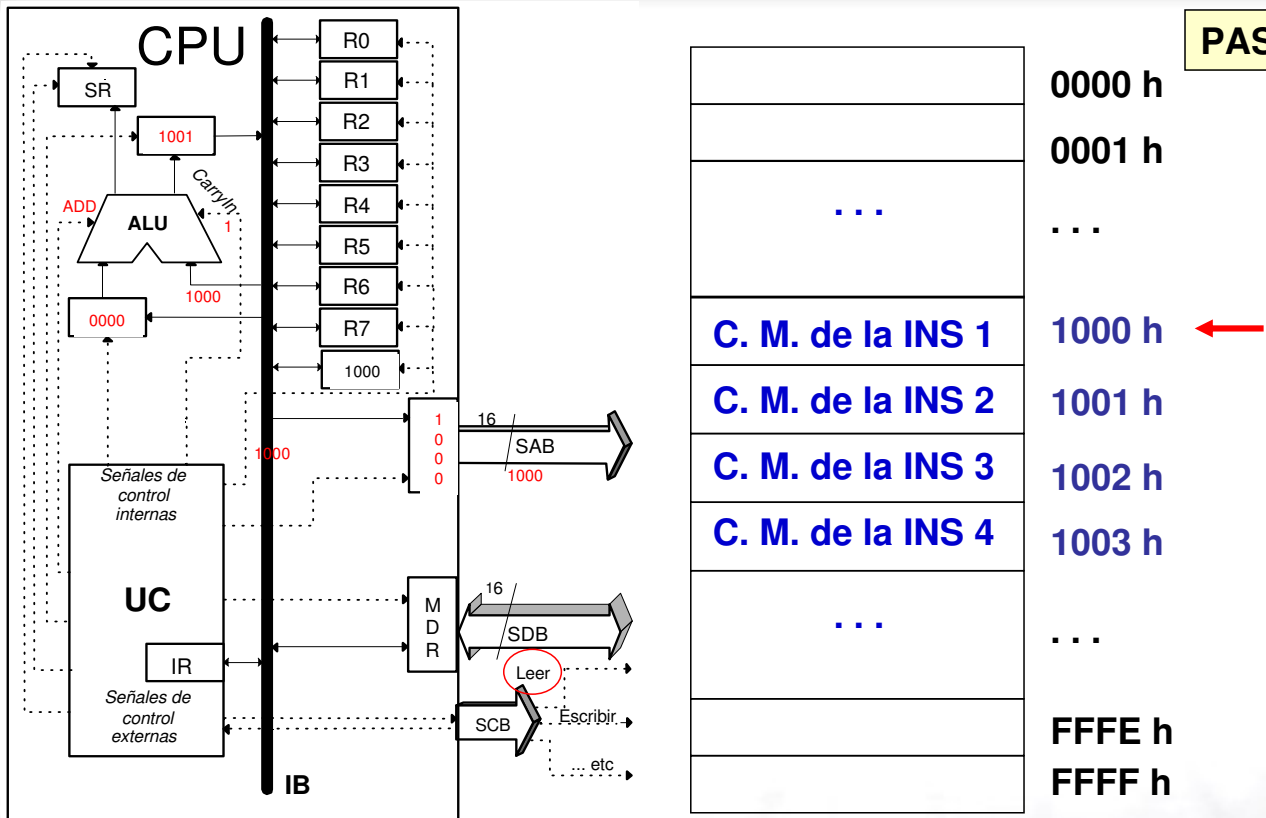
Área de Arquitectura y Tecnología de Computadores
Departamento de Informática de la Universidad de Oviedo

Fundamentos de Computadores

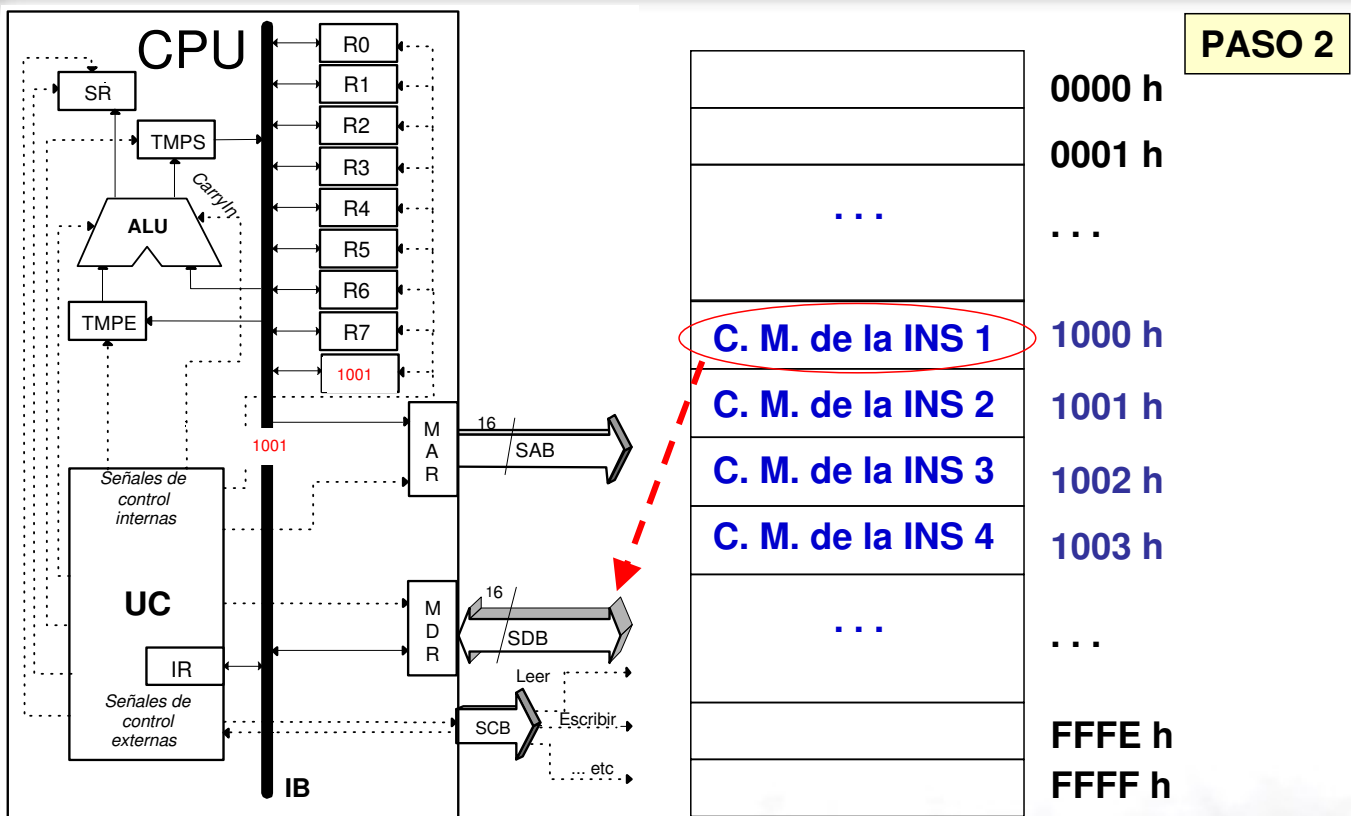
Tema 4: La CPU

64

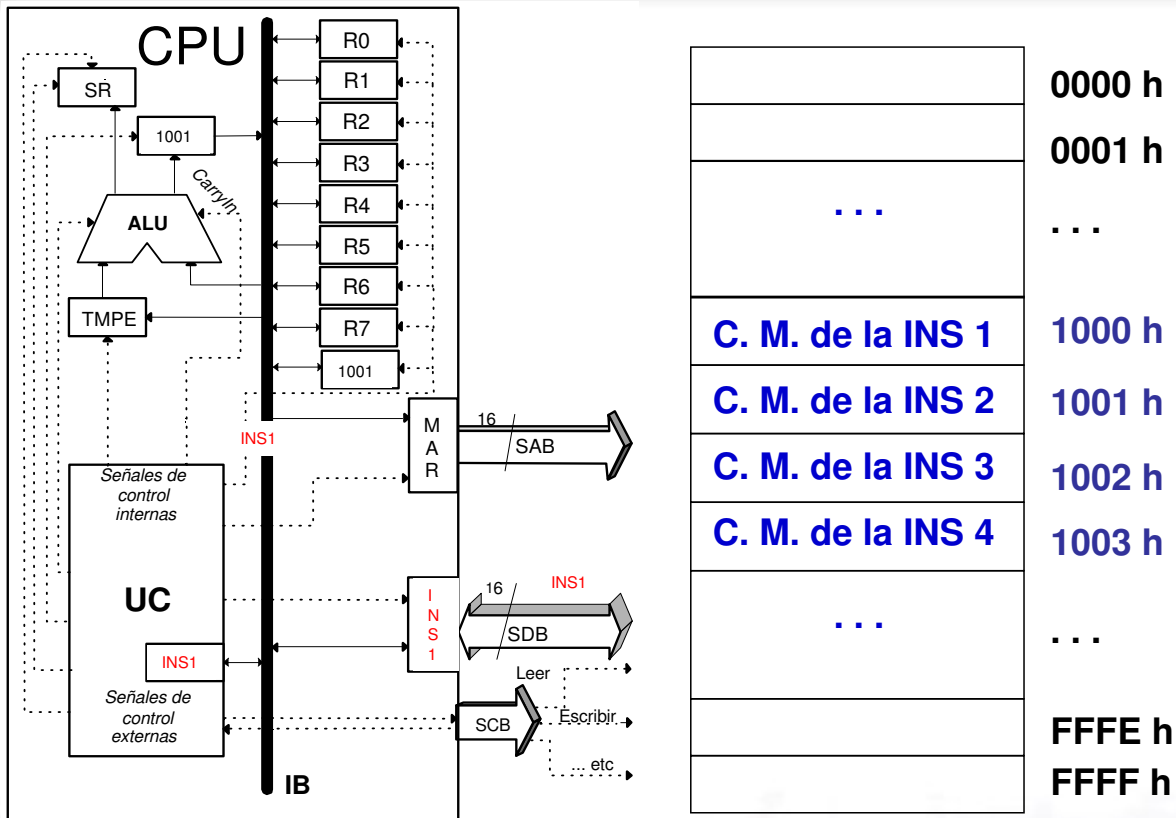
4.3- Nivel de Micromáquina: ejemplo gráfico



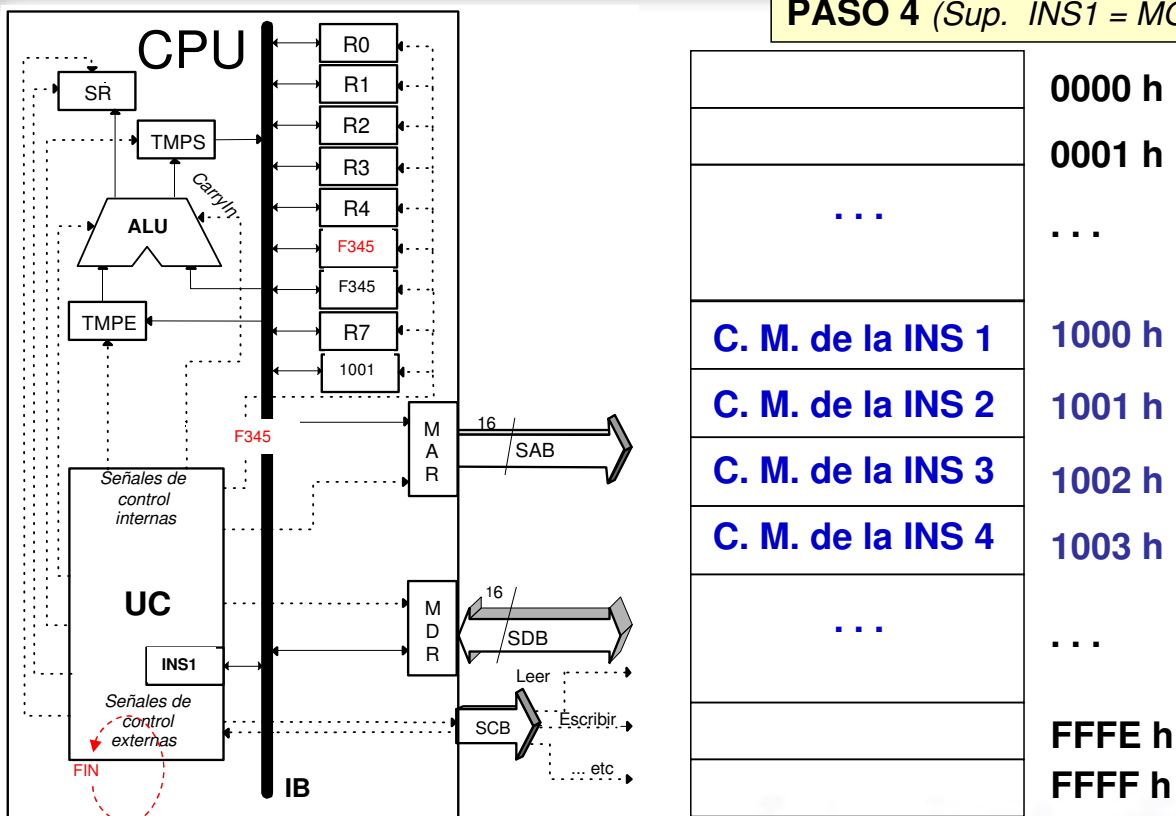
4.3- Nivel de Micromáquina: ejemplo gráfico



4.3- Nivel de Micromáquina: ejemplo gráfico

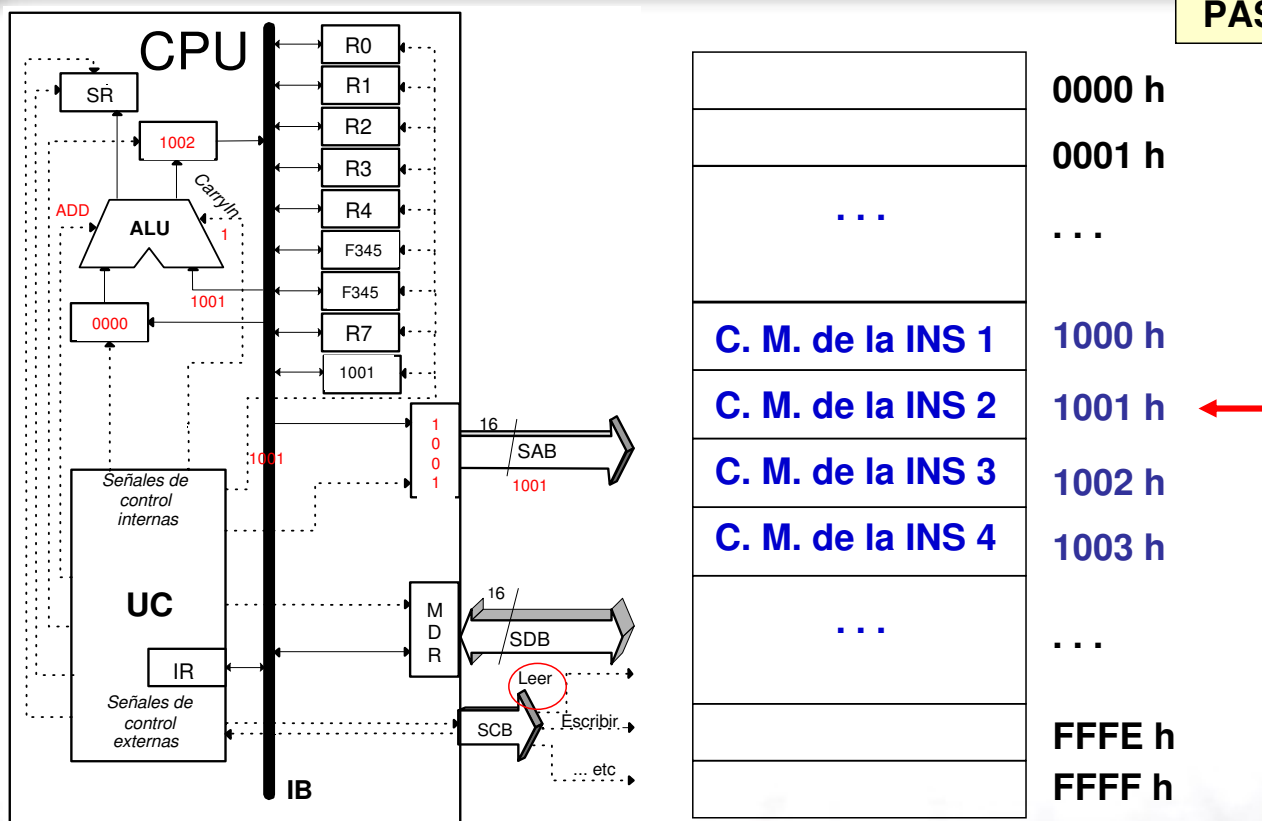


4.3- Nivel de Micromáquina: ejemplo gráfico



4.3- Nivel de Micromáquina: ejemplo gráfico

PASO 1



Área de Arquitectura y Tecnología de Computadores
Departamento de Informática de la Universidad de Oviedo

Fundamentos de Computadores
Tema 4: La CPU

69

4.3- Nivel de Micromáquina: Ejercicios

1 Dada la siguiente secuencia de señales:

Paso	Señales de control
1	ALU-TMPS, TMPE_CLR, ADD, PC-IB, READ, CarryIn
2	TMPS-IB, IB-PC
3	MDR-IB, IB-IR
4	R6-IB, TMPE_SET, XOR, ALU-TMPS, ALU-SR
5	TMPS-IB, IB-R6, FIN

¿A qué instrucción corresponden dichas señales de control?:

- a) DEC R6
- b) INC R6
- c) NOT R6
- d) NEG R6



Área de Arquitectura y Tecnología de Computadores
Departamento de Informática de la Universidad de Oviedo

Fundamentos de Computadores
Tema 4: La CPU

70

- ② Se quiere implementar una nueva instrucción en la CPU teórica, la cual suma un dato inmediato de 8 bits al valor de un registro de propósito general (Rs). La sintaxis de dicha instrucción sería:

ADD Rs, Inm8

Indicar cuántos y qué pasos de ejecución que serían necesarios para ejecutar la instrucción ADD R2, 5h.

Solución:

Serían necesarios 6 pasos de ejecución:

Paso	Señales de control activas
1	PC-IB, IB-MAR, TMPE_CLR, CarryIn, ADD, ALU-TMPS, READ
2	TMPS-IB, IB-PC
3	MDR-IB, IB-IR
4	R2-IB, IB-TMPE
5	JUMP, ADD, ALU-TMPS, ALU-SR
6	TMPS-IB, IB-R2, FIN



4.4- La Unidad de Control (UC)

- Elemento de la CPU que genera las señales de control necesarias para que se ejecuten las instrucciones.
- Es un circuito digital secuencial síncrono, es decir, no sólo genera las señales necesarias sino también una secuenciación adecuada de las mismas.
- Dichas secuencias se dividen en pasos.
- Cada paso dura 1 periodo (ciclo) de reloj.

Ejemplo: ¿cuánto tardará una CPU en ejecutar una instrucción que tiene 6 pasos de ejecución, si la frecuencia de su reloj es de 1MHz?

$$f = 1 \text{ MHz} \rightarrow T = 1/f = 1/10^6 = 1\mu\text{s}$$

La instrucción tardará en ejecutarse: $6 \times 1 \mu\text{s} = 6 \mu\text{s}$



- ❶ Si se construye un computador con la CPU teórica vista en clase, y se dispone de un reloj de frecuencia 10 GHz, ¿cuánto tiempo tardará en ejecutarse el siguiente fragmento de código:

```
XOR R0, R0, R0
MOVH R1, 2Dh
MOVL R1, 5
SUB R2, R1, R0
COMP R1, R0
BRNZ +2
```



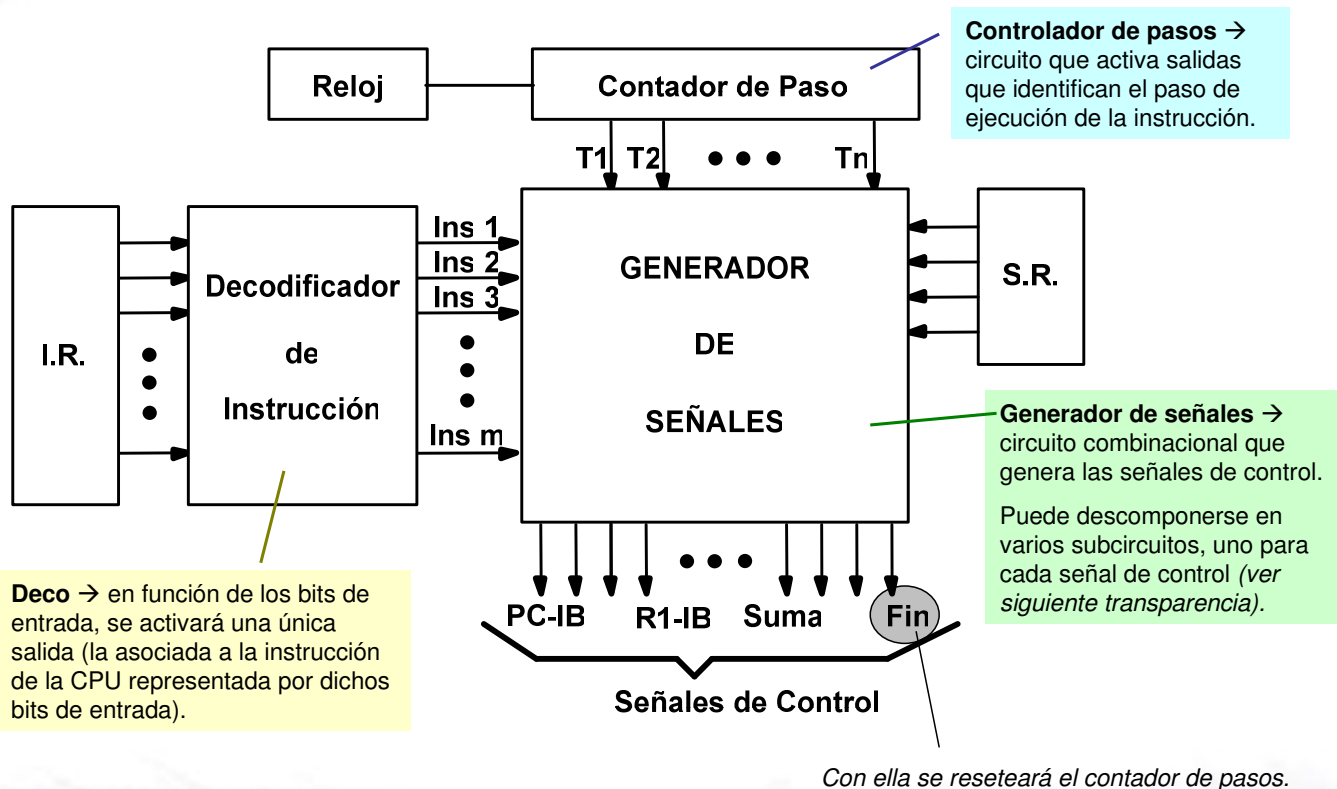
4.4- La Unidad de Control (UC)

ESTRUCTURA INTERNA DE UNA U.C.

- Que una señal se active en un momento dado dependerá de:
 - i) La instrucción que se esté ejecutando (→ *registro IR*)
 - ii) El paso de ejecución de dicha instrucción (→ *reloj*).
 - iii) Valores ZCOS del Registro de Estado (→ *SR*) (*para los saltos*).
- Por tanto: Entradas → registro IR + señal de Reloj + registro SR
Salidas → Secuencia de señales de control.
- Dependiendo del tipo de circuitos empleados para obtener las señales de control, las U.C. pueden clasificarse en:
 - a) U.C. cableada.
 - b) U.C. microprogramada.

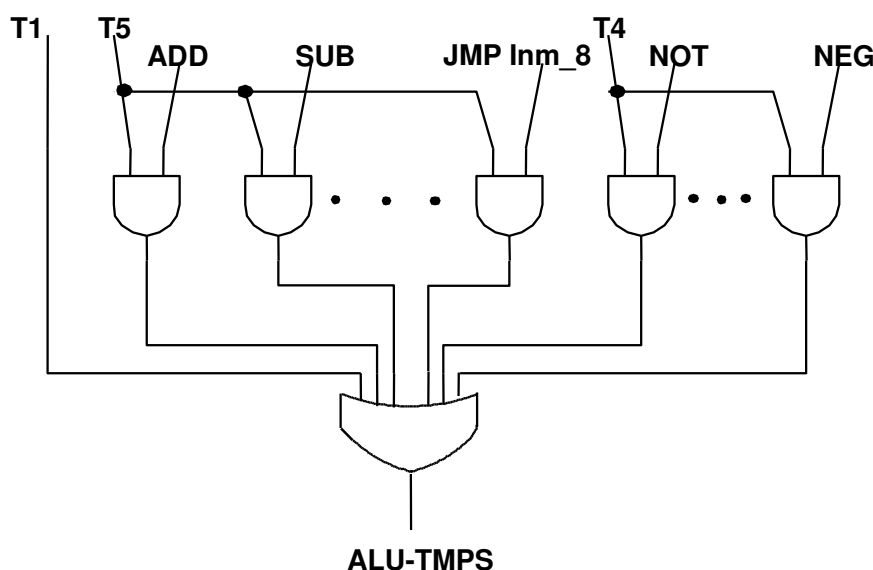


4.4- La Unidad de Control (UC): Estructura general



4.4- La Unidad de Control: U.C. cableada

Ejemplo: generación de la señal ALU-TMPS



Cada señal de control se genera como resultado de una función lógica cuyas entradas son:

- La instrucción que activa esa señal
- Los pasos en los que se activa la señal
- El valor de los *flags* del registro de estado



4.4- La Unidad de Control: U.C. cableada

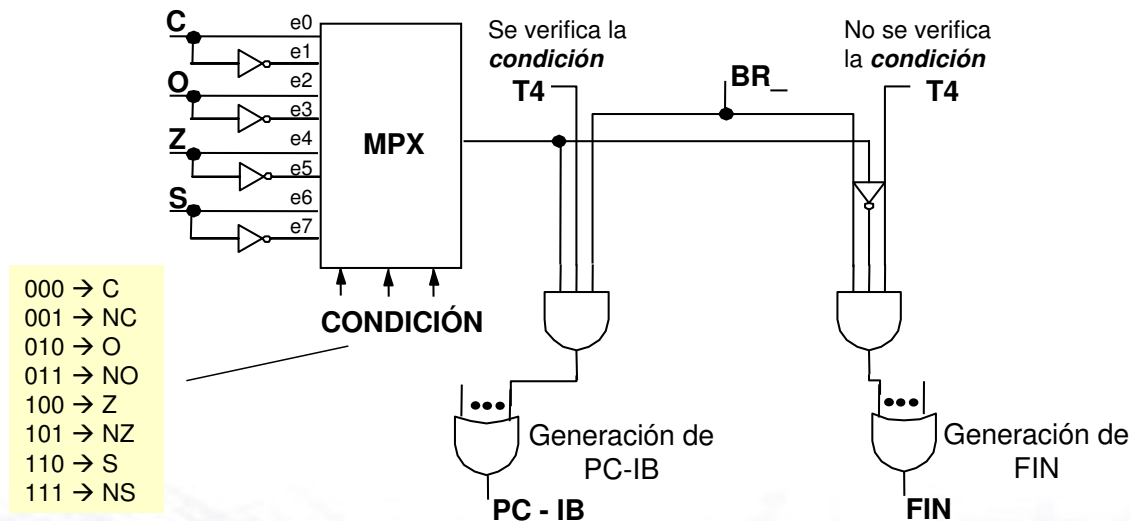
Los *flags* del registro de estado han de tenerse en cuenta en las instrucciones de control de flujo condicional. Se tienen en cuenta de la siguiente forma:

Si se cumple la condición:

4 PC-IB, IB-TMPE
5 JUMP, ADD, ALU-TMPS
6 TMPS_IB, IB-PC, FIN

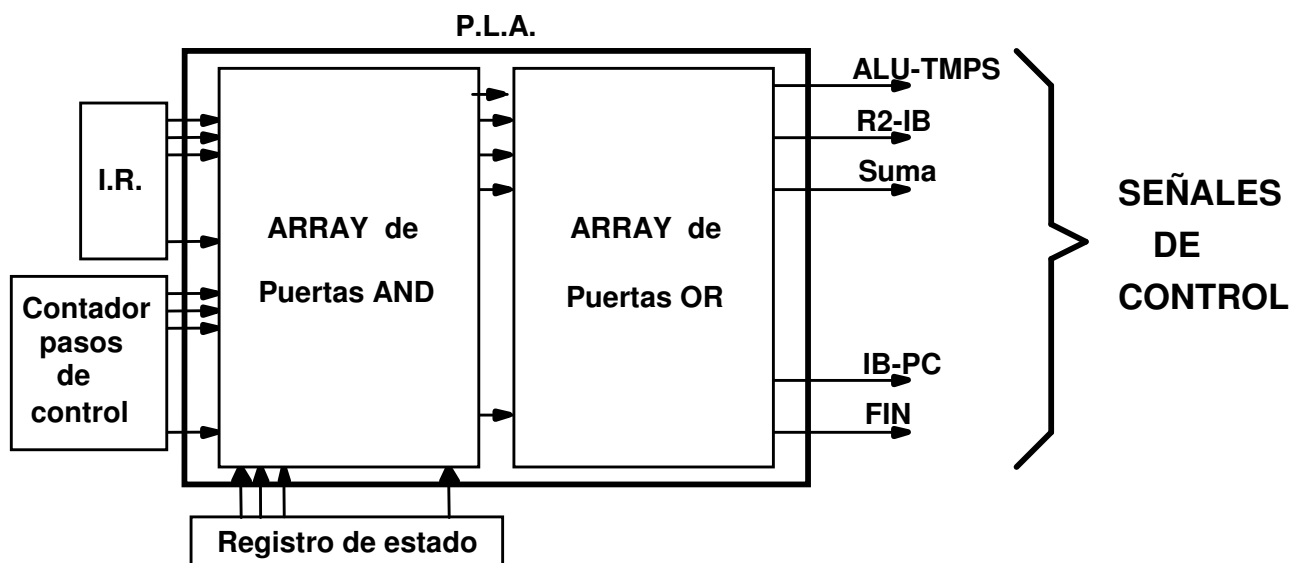
Si no se cumple la condición:

4 FIN



4.4- La Unidad de Control: Construcción de una UC cableada

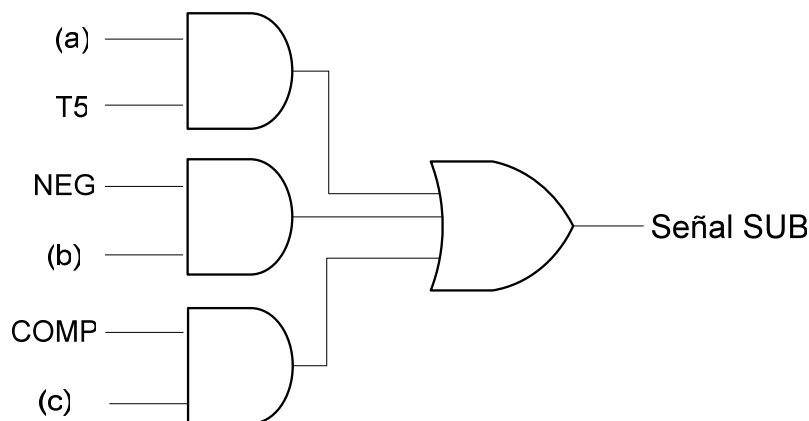
Construcción mediante un PLA:



Ejercicio:

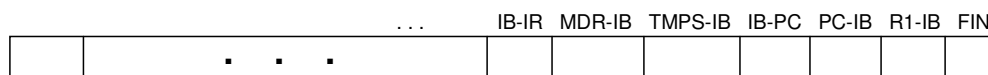
La figura muestra un trozo del circuito de una UC cableada, la cual genera las mismas señales de control que las vistas en el caso de la CPU teórica. ¿Qué mnemónicos o pasos faltan en (a), (b) y (c)?

[Solución: (a)=SUB, (b)=T4, (c)=T5]



4.4- La Unidad de Control: Construcción UC microprogramada

- Plantear el nº total de posibles señales de control manejadas por la CPU (en el caso de la CPU teórica existen 61 señales de control diferentes).
- Construir palabras que tengan tantos bits como señales de control existan. A estas palabras se las denomina **PALABRAS DE CONTROL**.



- Cualquier paso de ejecución de cualquier instrucción puede expresarse mediante una palabra de control que tenga a "1" los bits correspondientes a las señales de control que se activan para esa instrucción en ese paso.

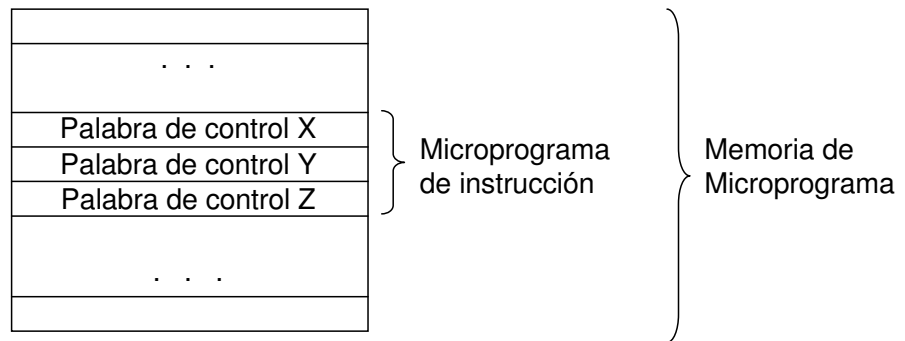
Ejemplo:

2	TMPS-IB, IB-PC	→	...	0	0	1	1	0	0	0
3	MDR-IB, IB-IR	→	...	1	1	0	0	0	0	0



4.4- La Unidad de Control: Construcción UC microprogramada

- Una instrucción constará de tantas secuencias (palabras de control) como pasos de ejecución tenga (**microprograma de instrucción**).
- Las palabras de control necesarias para ejecutar todas y cada una de las instrucciones se pueden almacenar en una memoria → **MEMORIA DE MICROPROGRAMA**.

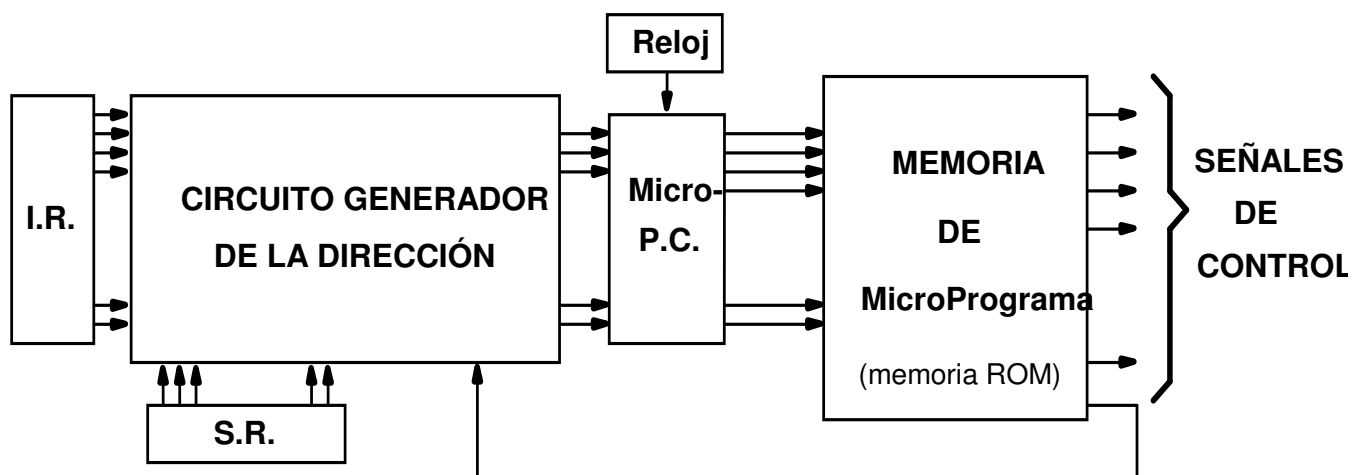


- Para acceder a cada una de las palabras de control almacenadas en la memoria de microprograma se utiliza un **registro μ PC**.



4.4- La Unidad de Control: Construcción UC microprogramada

¿Cómo se ejecutaría una instrucción?



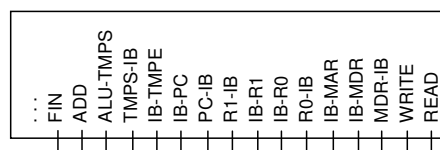
- Las unidades de control cableadas son más rápidas que las microprogramadas
- Pero son más complejas y menos flexibles
- En la actualidad se usan unidades de control híbridas:
 - Para las instrucciones sencillas y frecuentes: cableada
 - Para las instrucciones complejas y poco frecuentes: microprogramada



4.4- La Unidad de Control: Ejercicio propuesto

Ejercicio:

En la siguiente figura se muestra parte de la UC microprograma de una CPU, análoga a la CPU teórica vista en clase.



Se pide:

- ¿Qué palabra de control, expresada en hexadecimal, generará dicha UC en el ciclo 4 de la instrucción **MOV R1, R0**? *(Solución: 80A0h)*
- ¿A qué instrucción corresponderá la siguiente secuencia de palabras de control (expresadas en hexadecimal), sabiendo que el resto de señales están a 0?:

0110

002A

8000

(Solución: MOV [R1], R0)



- ④ Se ha implementado una nueva instrucción en la CPU teórica, cuyo microprograma es el mostrado a continuación (se han omitido las 3 primeras palabras del microprograma, así como las señales de control que no intervienen en la instrucción).

Nº palabra	ALU-TMPS	ALU-SR	WRITE	XOR	READ	IB-MDR	TMPE-SET	IB-MAR	TMPS-IB	MDR-IB	R0-IB	FIN
4	0	0	0	0	1	0	0	1	0	0	1	0
5	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
6	1	1	0	1	0	0	1	0	0	1	0	0
7	0	0	1	0	0	1	0	0	1	0	0	0
8	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1

¿De qué instrucción se trata? Escribir su mnemónico.

(Solución: NOT [R0])

