



Universidad Nacional
de Entre Ríos

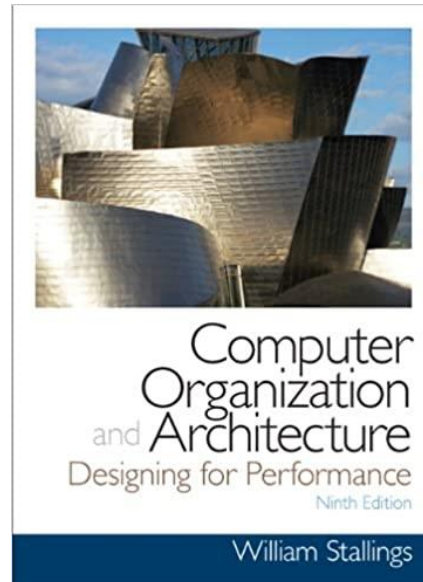
Tecnicatura universitaria en desarrollo web

Diseño de CPU

Semana 3 – Arquitectura de computadoras

Esta presentación esta basada en el libro de:

- ❑ William Stallings, Computer Organization and Architecture, 9th Edition, 2017



Archivos presentación y ejemplos se alojan en:



<https://github.com/ruiz-jose/tudw-arq.git>

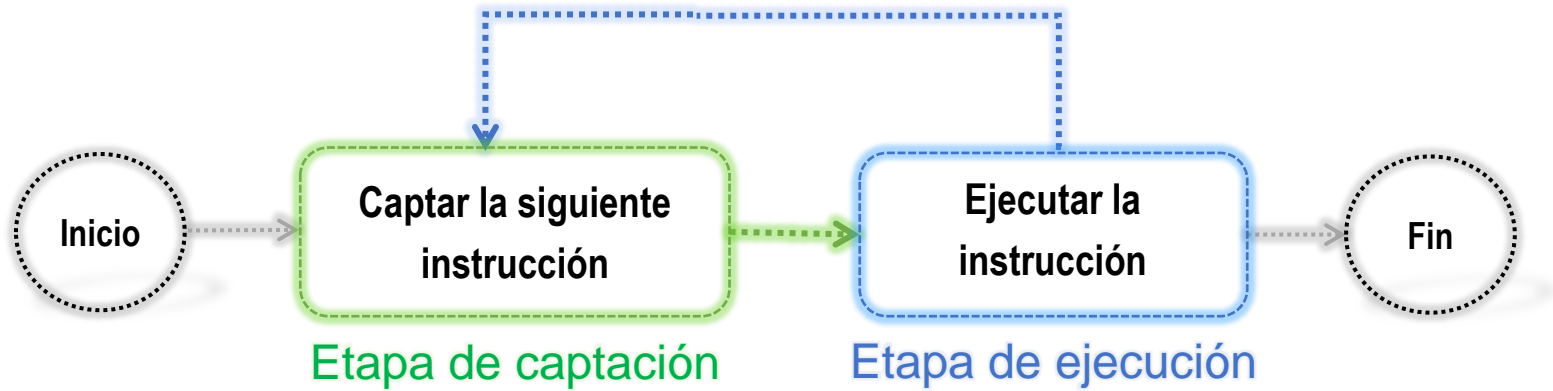
Diseño de CPU

➤ Ciclo de la instrucción

- Etapa de captación y ejecución

➤ Componentes de la computadoras:

- ALU y registros
- Arquitectura acumulador (ACC)



Lenguaje alto nivel

❑ C:

```
Int z =0, x=3, y=2;
z = x + y;
```

Se traduce

Lenguaje bajo nivel

❑

Ensamblador:

```
load x
add y
store z
```

Mapeo 1 a 1

Lenguaje de maquina

❑

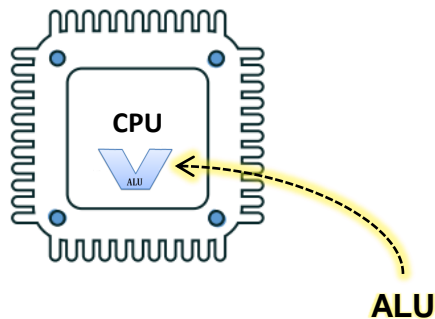
Código maquina:

00	110010
10	110011
01	110100

Una instrucción en **alto nivel** equivale a varias instrucciones en **bajo nivel**.

.data

```
x db 3
y db 2
z db 0
```



□ **C:**

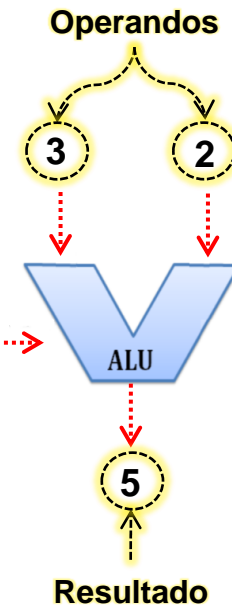
```
Int z =0, x=3, y=2;
z = x + y;
```

□

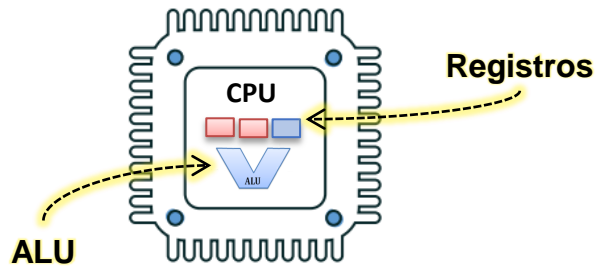
Ensamblador:

```
load x
add y
store z
```

Código operación → **add**



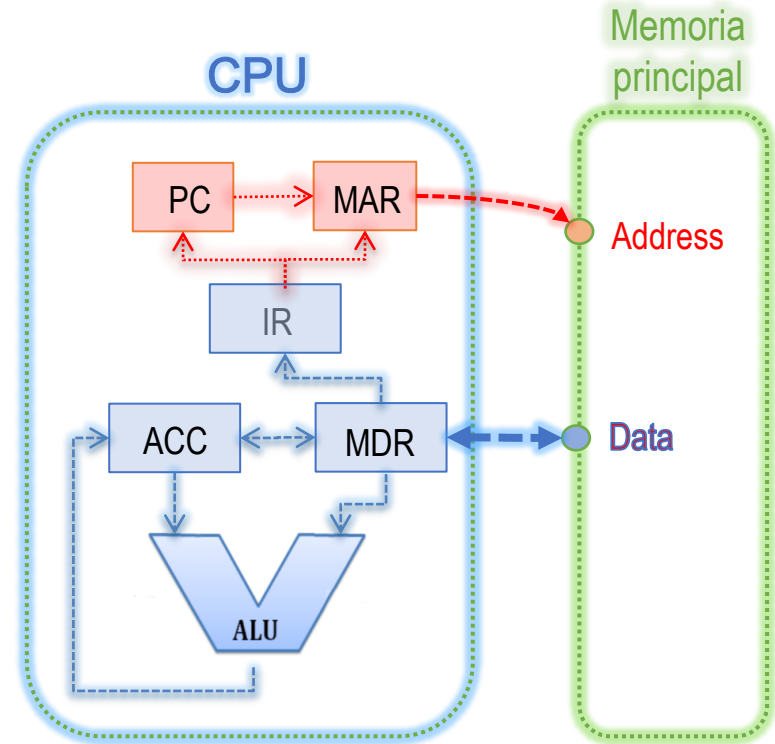
¿de dónde salen los datos **x e y**?, ¿dónde están ese 3, ese 2 y el número que representa la operación de suma? En algún lado tienen que estar almacenados, ¿no?



Registros:

- **Contador de programa de PC:** contiene la dirección de la próxima instrucción que se ejecutará
- **Registro de direcciones de memoria MAR:** contiene la ubicación de la memoria de los datos a los que se debe acceder.
- **Registro de datos de memoria MDR:** contiene datos que se transfieren a/o desde la memoria.
- **Acumulador ACC:** se almacenan resultados aritméticos y lógicos intermedios.
- **Registro de instrucción IR:** contiene la instrucción actual durante el procesamiento.

Arquitectura acumulador (ACC)



En la lenguaje ensamblador de la **arquitectura acumulador** se utilizan los nemónico **lda** (load acc) y **sta** (store acc) para indicar transferencia desde o a memoria en vez de **load** y **store**, entonces se utiliza:

load x → **lda x**
store z → **sta z**

❑ **C:**

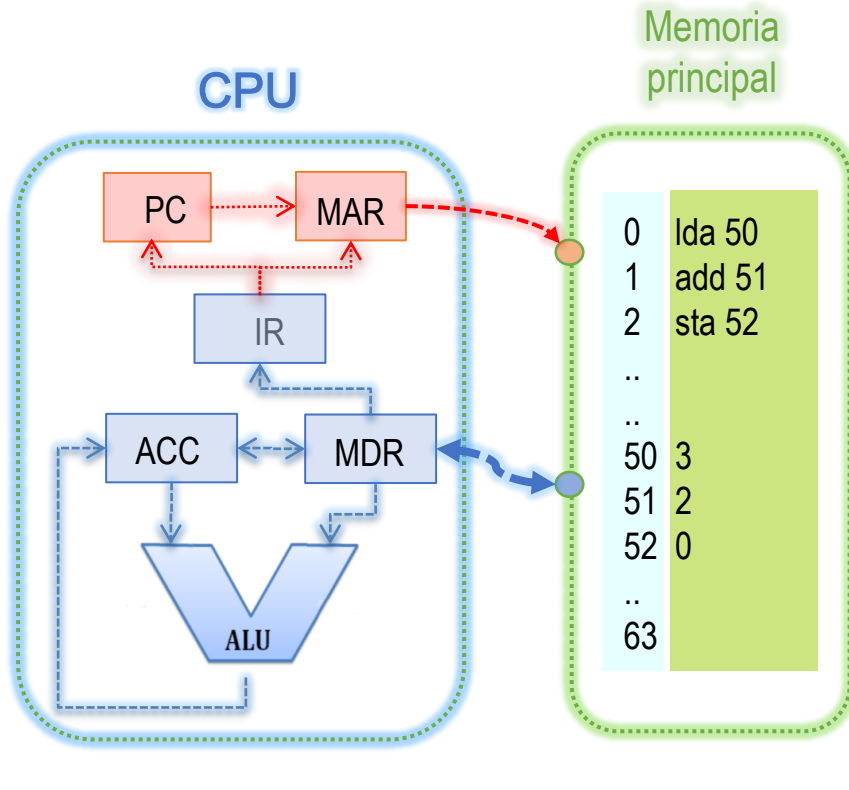
```
Int z =0, x=3, y=2;
z = x + y;
```

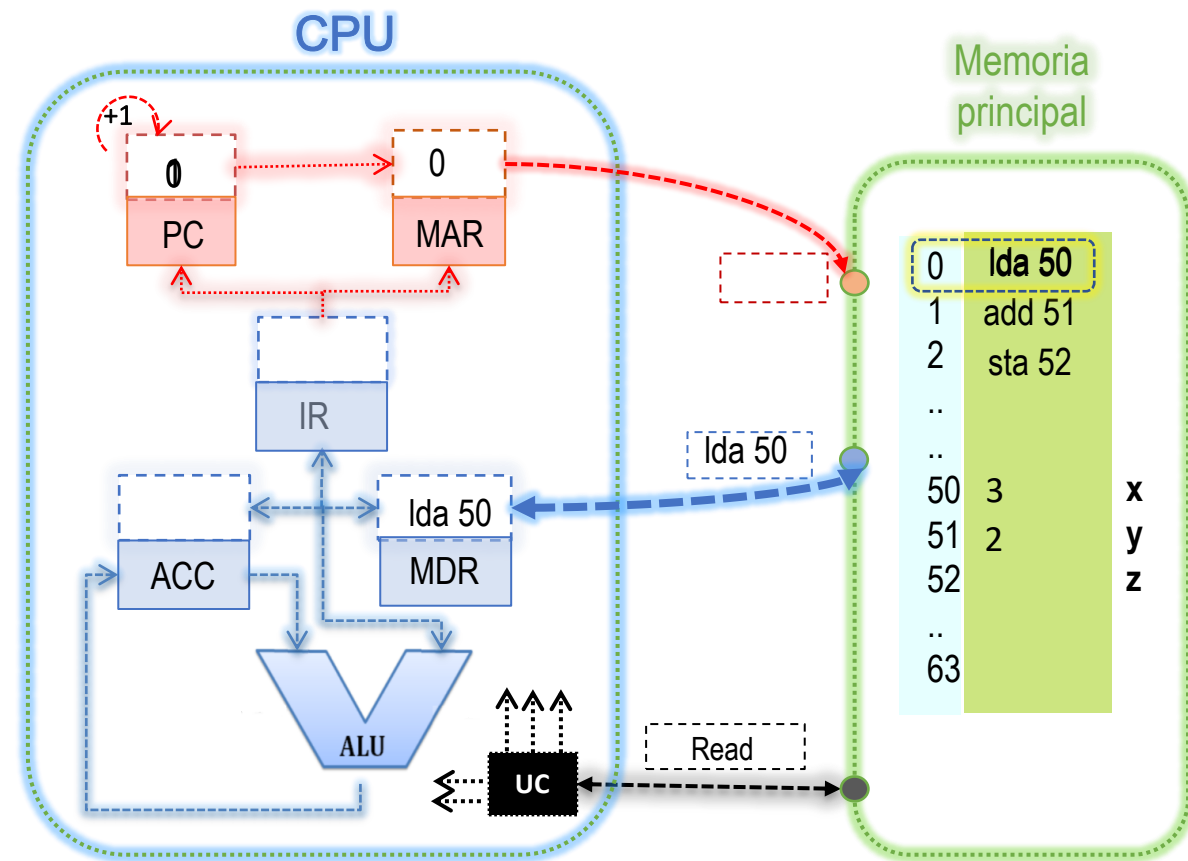
❑ **Ensamblador:**

```
lda x
add y
sta z
```

.data

```
x db 3
y db 2
z db 0
```



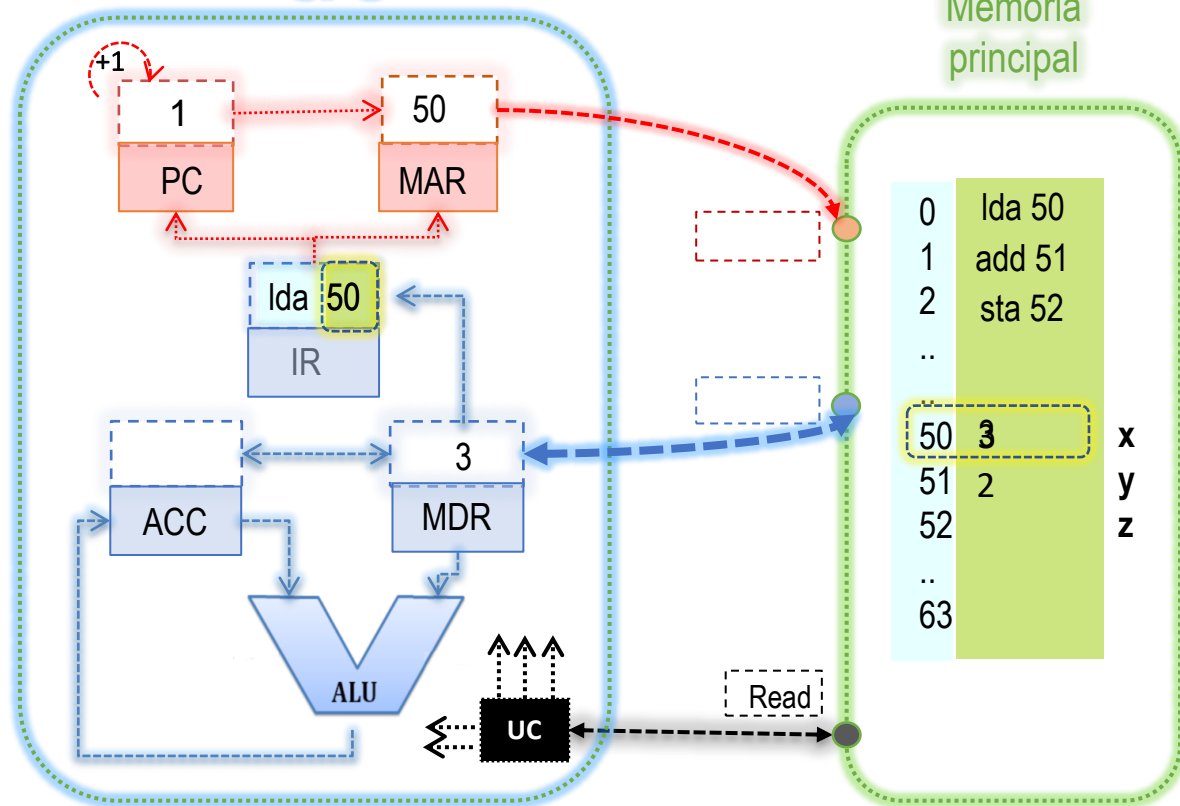


Etapa de captación

La secuencia de pasos de la **unidad de control (UC)** para captar una instrucción.

- 1: $MAR \leftarrow PC$
- 2: $MDR \leftarrow \text{read}(\text{Memoria}[MAR])$;
 $PC \leftarrow PC + 1$
- 3: $IR \leftarrow MDR$

CPU



Etapa de ejecución

La secuencia de pasos de la **unidad de control (UC)** para ejecutar una instrucción.

Cada tipo de instrucción tiene sus **propios pasos de ejecución**.

- 1: $MAR \leftarrow \text{Dirección}[IR]$
- 2: $MDR \leftarrow \text{read}(\text{Memoria}[MAR])$
- 3: $ACC \leftarrow MDR$



Captación

```
1: MAR ← PC
2: MDR ← read(Memoria[MAR]) ;
   PC ← PC + 1
3: IR ← MDR
```

Ejecución

Carga: **LDA**

Decodificar

Guardar: **STA**

```
1: MAR ← Dirección[IR]
2: MDR ← read(Memoria[MAR])
3: ACC ← MDR
```

Suma: **ADD**

```
1: MAR ← Dirección[IR]
2: MDR ← read(Memoria[MAR])
3: ACC ← ACC + MDR
```

```
1: MAR ← Dirección[IR]
2: MDR ← ACC
3: write(Memoria[MAR]) ← MDR
```

Preguntas?