



Universidad Nacional
de Entre Ríos

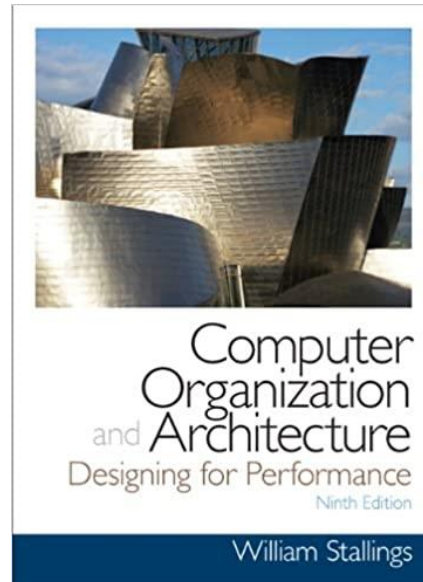
Tecnicatura universitaria en desarrollo web

Repertorio de instrucciones

Semana 5 – Arquitectura de computadoras

Esta presentación esta basada en el libro de:

- ❑ William Stallings, Computer Organization and Architecture, 9th Edition, 2017.
 - Arquitectura acumulador: THE VON NEUMANN MACHINE: 2.1 / A BRIEF HISTORY OF COMPUTERS, pag 17.
 - Operandos de una instrucciones: CHAPTER 12 / INSTRUCTION SETS: CHARACTERISTICS AND FUNCTIONS, Number of Addresses, pag 410.



Archivos presentación y ejemplos se alojan en:

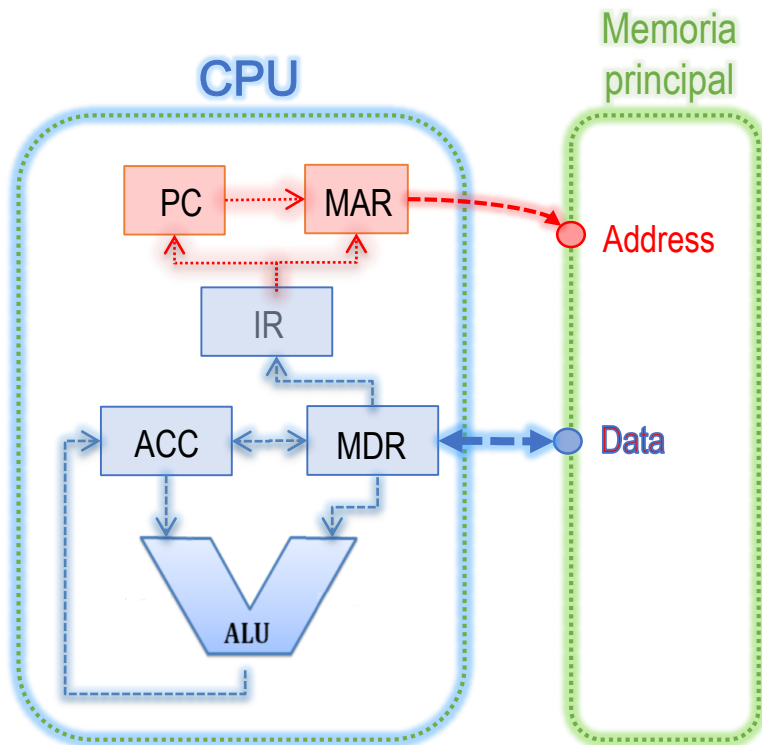


<https://github.com/ruiz-jose/tudw-arq.git>

Repertorio de instrucciones

- Tipos de instrucciones
 - Banderas
- Modos de direccionamiento
- Operandos de la instrucción

Arquitectura acumulador (ACC)



Repertorio de instrucciones

Código operación (C ₇ C ₆)	Nemónico	Efecto
0 = 00	LDA dirección	$ACC \leftarrow Memoria[dirección]$
1 = 01	STA dirección	$Memoria[dirección] \leftarrow ACC$
2 = 10	ADD dirección	$ACC \leftarrow ACC + Memoria[dirección]$
3 = 11	HLT	Detiene CPU

■ Instrucciones de control

Traducción de la estructura de control «if» entre python y ensamblador

A la ALU se le agrega un flag o bandera que indica cuando el resultado cumple cierto requisito.

■ Python:

```
x = 3
y = 3
if x == y:
    print('x es igual que y')
```

Se traduce

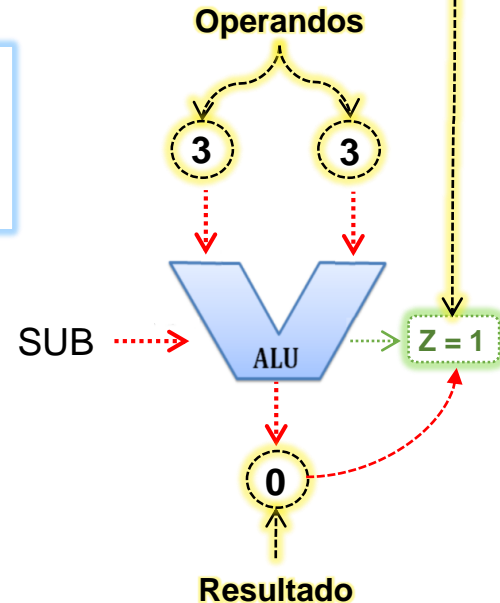
■ Ensamblador:

```
LDA x
SUB y
JMZ Print-Igual
```

Print-Igual:

```
.data
x db 3
y db 3
```

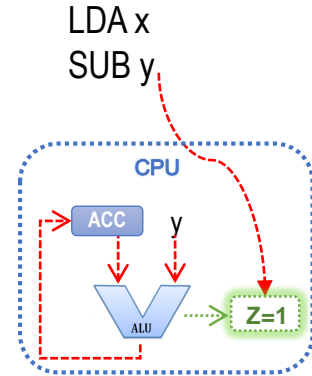
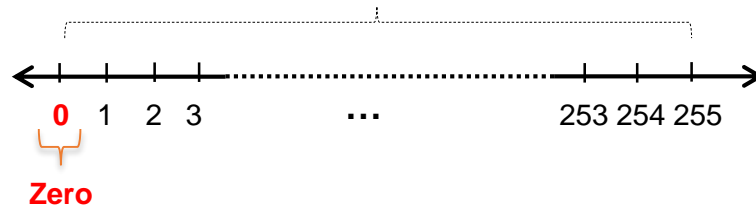
Una instrucción en **alto nivel** equivale a varias instrucciones en **bajo nivel**.



Flags - Banderas

Cero - (resultado=0) – Zero – Flag Z

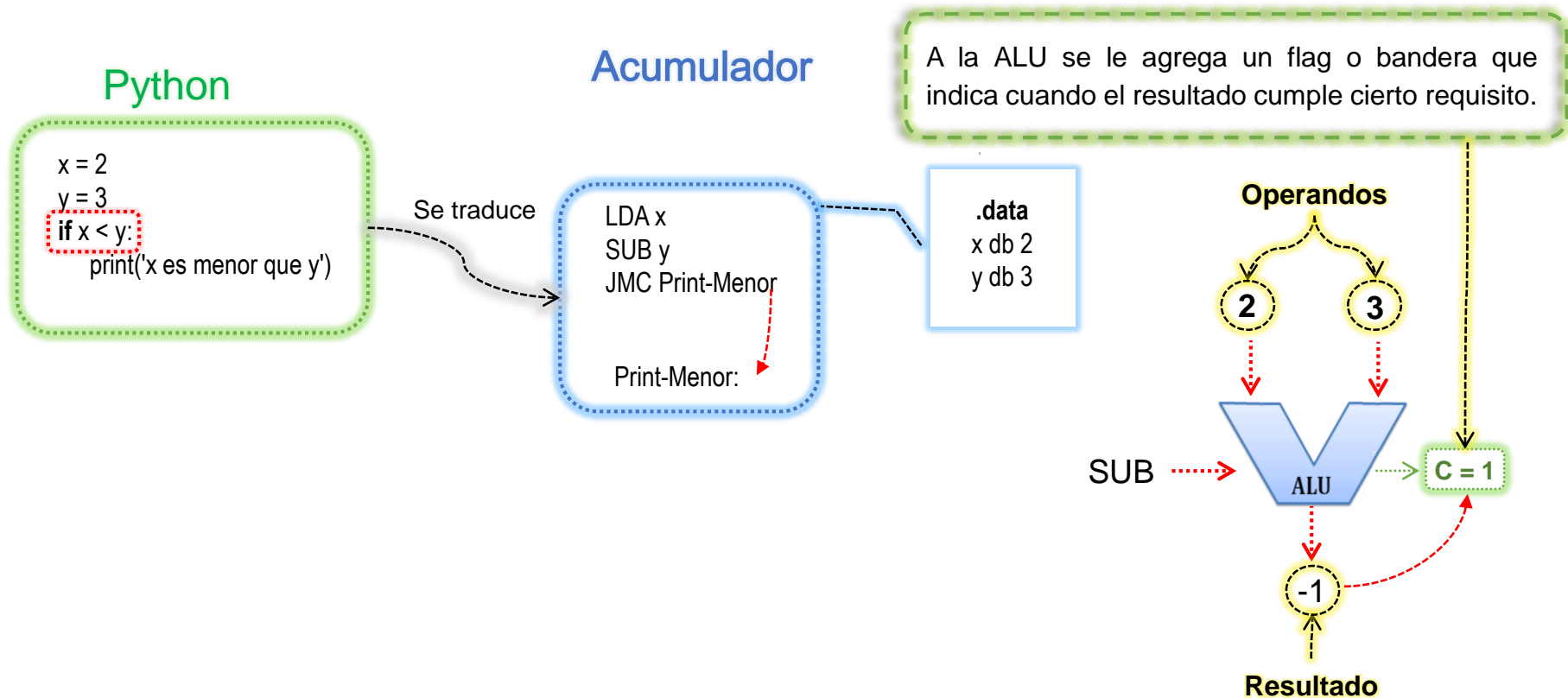
1 byte = 8 bits, se puede representar $2^8 = 256$ valores **(0-255)**



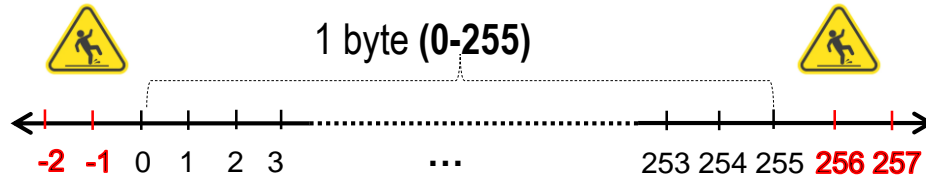
Si el resultado de la ALU es cero → el flag Zero = 1

■ Instrucciones de control

Traducción de la estructura de control «if» entre python y ensamblador



Acarreo – (o me llevo) – Carry – Flag C



Se activa el Carry = 1: si el resultado es mayor o menor al rango soportado por el registro de 8 bits (0-255) → indica que el resultado es erróneo.



Captación

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

Transferencias:

LDA

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

STA

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

Decodificar

Operaciones ALU:

ADD y SUB

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

Control:

Saltos condicionales:

JMZ

1: Si $Z == 0$

Si

JMC

1: Si $255 > C > 0$

Si

Salto incondicional:

JMP

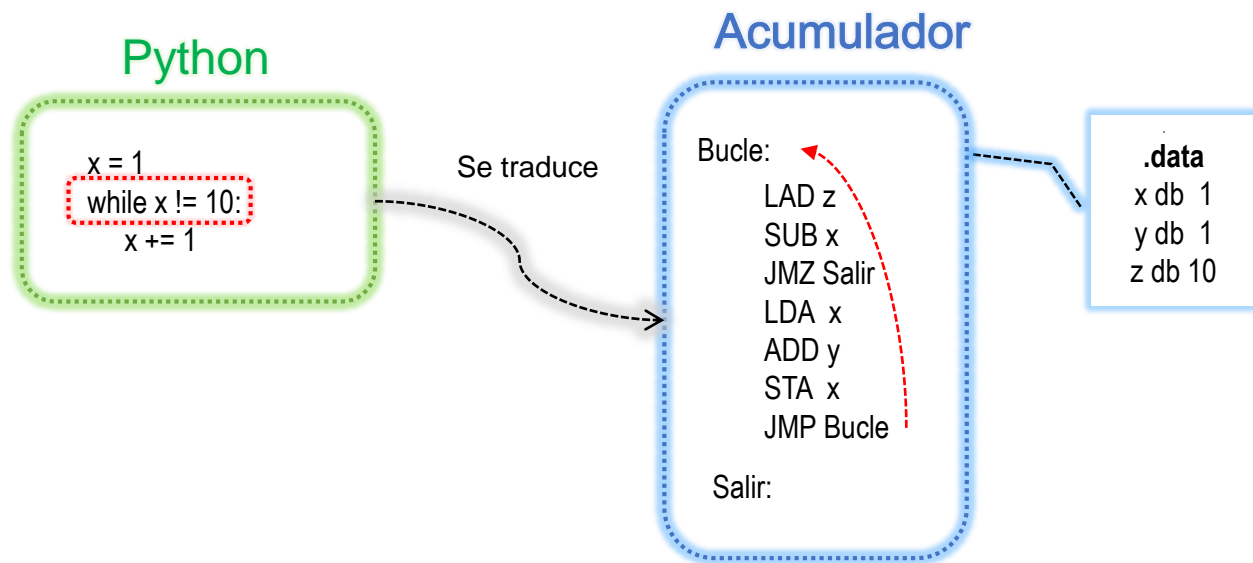
1: PC ← IR(dirección)

HLT

Detiene CPU

❑ Instrucciones de control

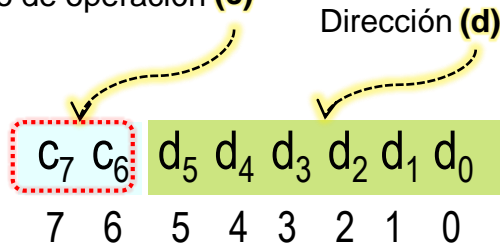
Traducción de la estructura de control «while» entre python y ensamblador



❑ Tipo de instrucciones

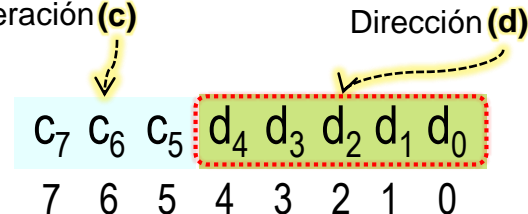
Tipo	Código operación / Nemónico	Efecto
Movimiento	0 = 000 → LDA dirección	ACC ← Memoria[dirección]
	1 = 001 → STA dirección	Memoria[dirección] ← ACC
Aritmética	2 = 010 → ADD dirección	ACC ← ACC + Memoria[dirección]
	3 = 011 → SUB dirección	ACC ← ACC – Memoria[dirección]
Control	4 = 100 → JMP dirección	PC ← dirección
	5 = 101 → JMZ dirección	Si ACC == 0 entonces PC ← dirección
	6 = 110 → JMC dirección	Si 255 > ACC > 0 entonces PC ← dirección
	7 = 111 → HLT	Detiene CPU

Hay que ampliar el
código de operación (c)



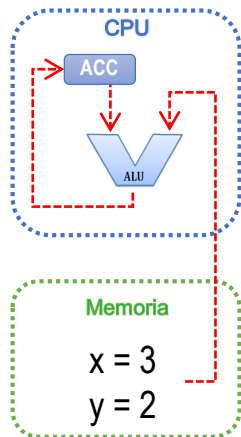
Código de
operación (c)

Pero la cantidad de posiciones
direccionales se reduce $2^5 = 32$



Acumulador

Las operaciones tienen como operando implícito el registro (ACC) y para el otro operando se proporciona su dirección en la memoria y el resultado se coloca en el ACC.

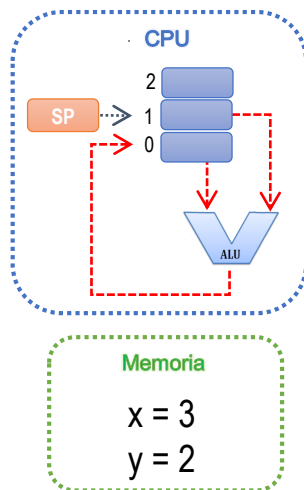


Stack

Cuenta con una pila y las operaciones se realizan sobre los elementos almacenados en ella accesibles desde el tope (SP).

Un stack o pila posee dos operaciones:

- **Push** que permite colocar un dato en la primera posición libre.
- **Pop** que permite retirar el último dato que se encuentra en la pila.

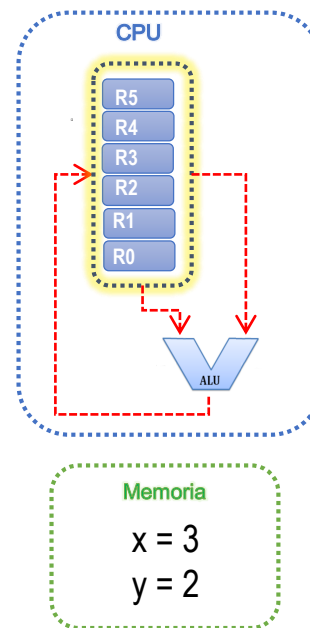


Registros (R)

Se cuenta con un banco de registros y las operaciones se realizan entre ellos.

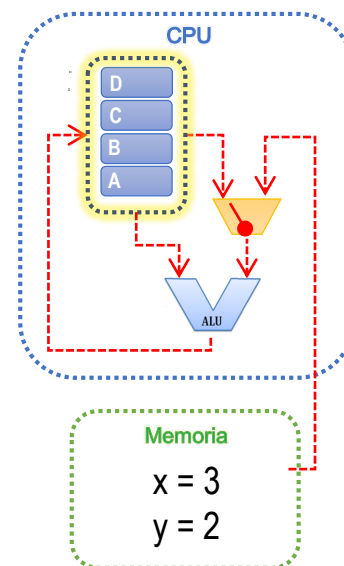
ARM

Registro
(load-store)

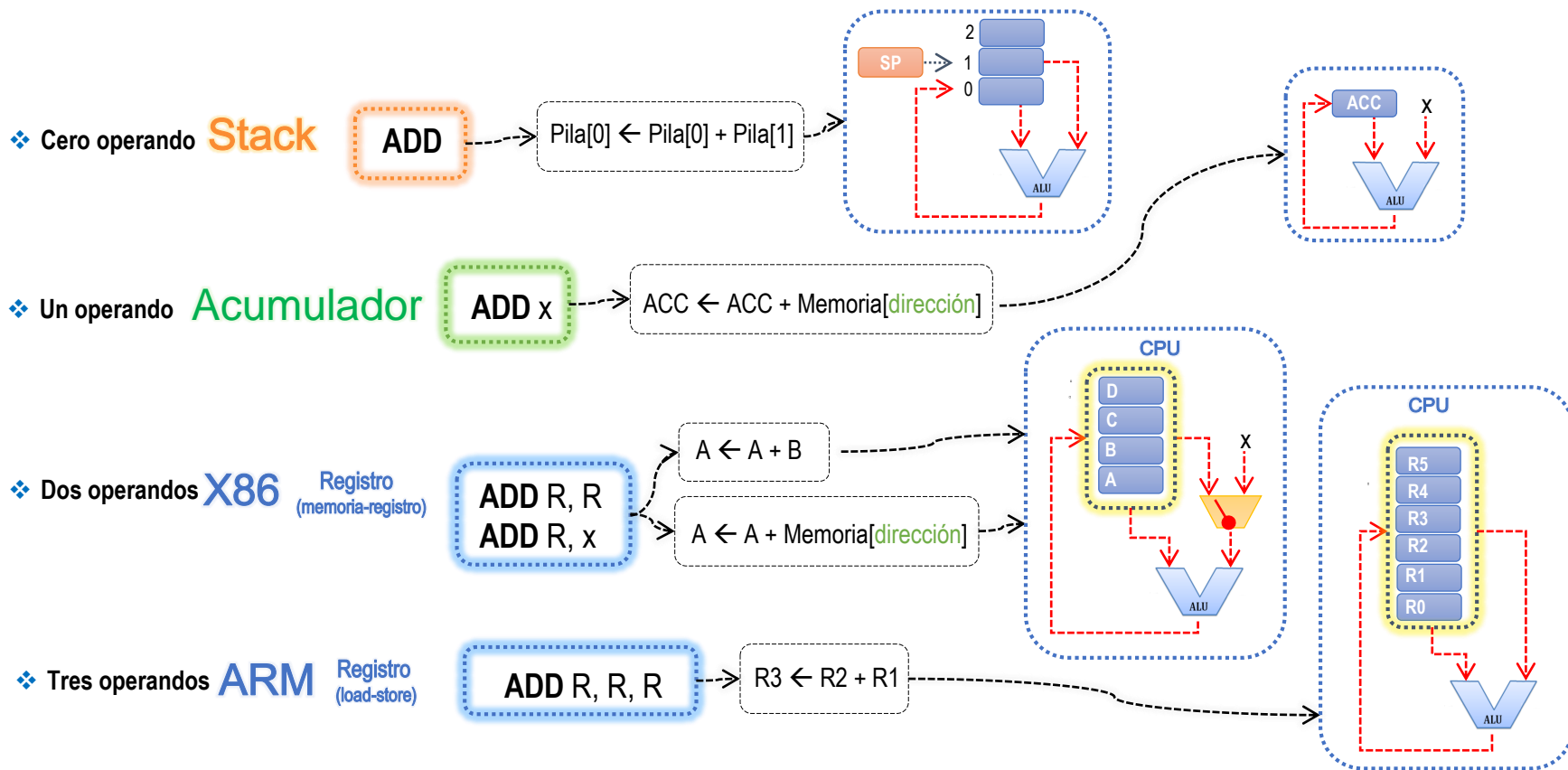


X86

Registro
(memoria-registro)



❑ **Operandos de la instrucción** Se clasifican según el numero de operandos **explícitos** en la instrucción:



Z = X+Y

.data

x db 3
y db 2
z db 0

Acumulador

LDA x
STA x
ADD x

LDA x
ADD y
STA z

Stack

PUSH x
POP x
ADD

PUSH x
PUSH y
ADD
POP z

PUSH x => Pila[0] = Memoria[x]
PUSH y => Pila[1] = Memoria[y]
ADD => Pila[0] = Pila[0] + Pila[1]
POP z => Memoria[z] = Pila[0]

Registros (R)

X86

Registro
(memoria-registro)

MOV R, x
MOV x, R
ADD R, x

MOV A, x
ADD A, y
MOV w, A

ARM

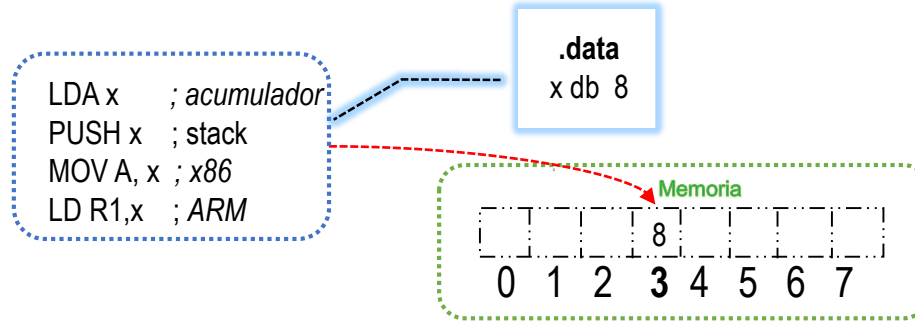
Registro
(load-store)

LD R, x
ST R, x
ADD R, R, R

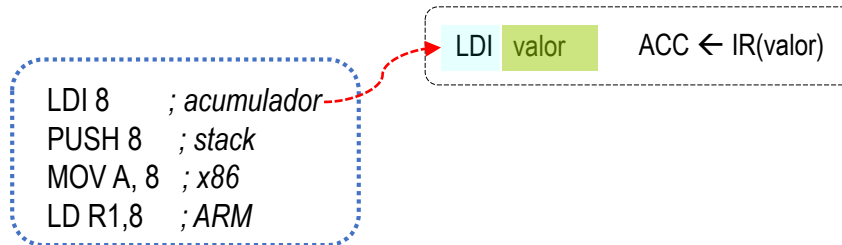
LD R1, x
LD R2, y
ADD R3, R2, R1
ST R3, z

❑ **Modos de direccionamiento:** Indican la manera que se obtienen los operandos de una instrucción.

❖ **Direccionamiento directo:** dentro de la instrucción se encuentra la dirección del operando.



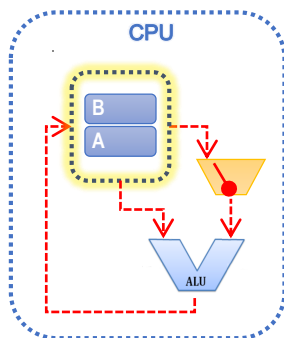
❖ **Direccionamiento inmediato:** el valor del operando forma parte de la instrucción.



❑ Modos de direccionamiento

❖ **Por registro:** solo intervienen los registros del procesador.

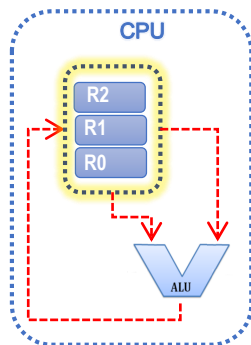
Registros



ADD R, R

ADD A, B

$A \leftarrow A + B$



ADD R, R, R

ADD R3, R2, R1

$R3 \leftarrow R2 + R1$

$$W = Z - (X + Y)$$

.data
x db 3
y db 2
z db 7
w db 0

Acumulador

LDA x
STA x
ADD x
SUB x

LDA x
ADD y
STA t
LDA z
SUB t
STA w

Stack

PUSH x
POP x
ADD
SUB

PUSH z
PUSH x
PUSH y
ADD
SUB
POP w

ARM Registro (load-store)

LD R, x
ST x, R
ADD R, R, R
SUB R, R, R

LD R1, x
LD R2, y
ADD R3, R2, R1
LD R1, z
SUB R2, R1, R3
ST R2, w

X86 Registro (memoria-registro)

MOV R, x
MOV x, R
ADD R, x
SUB R, x
MOV R, R

MOV A, x
ADD A, y
MOV B, A
MOV A, z
SUB A, B
MOV w, A

Preguntas?