

Clase 08 - Subrutinas



Profesor: **IIC2343 - Arquitectura de Computadores**
- Felipe Valenzuela González
Correo:
frvalenzuela@alumni.uc.cl

Resumen de la clase pasada

Salto Incondicional: Instrucciones (ejemplo)

- La limitante es el hecho de **no iterar**
- Las instrucciones que nos permiten cambiar la dirección de código las llamaremos **saltos**
- En particular en el ejemplo tenemos un **salto incondicional**

Dirección	Instrucción	Operandos
0x00	MOV	A,0
0x01	MOV	B,1
0x02	ADD	A,B
0x03	ADD	B,A
0x04	JMP	0x02

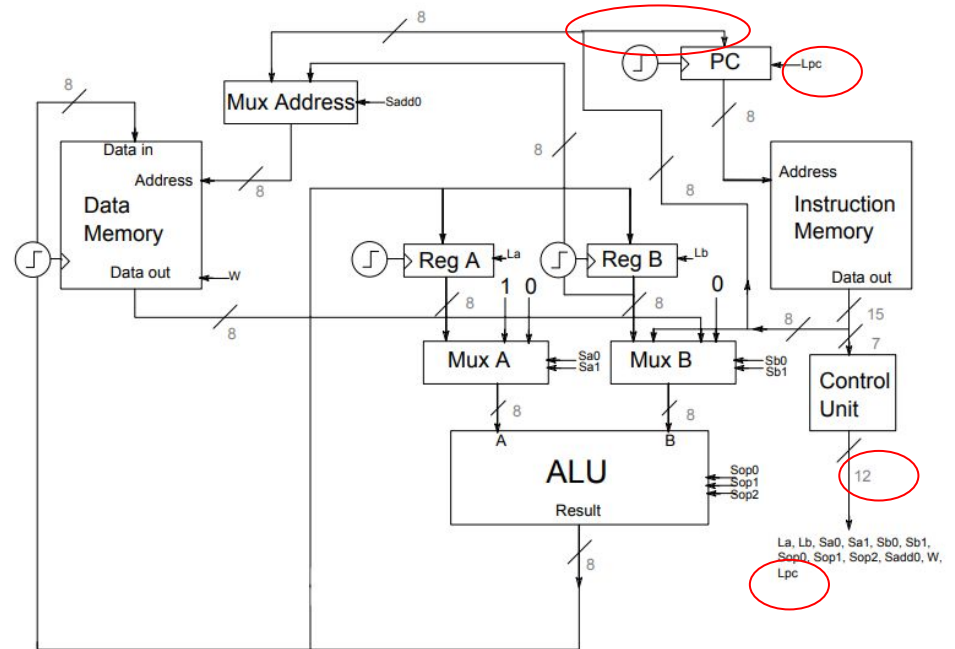
Salto Incondicional: Label

- Es un **indicador** que se puede agregar en una línea del código assembly para referirse a la **dirección de memoria** asociada a esa línea

Dirección	Label	Instrucción	Operandos
0x00		MOV	A,0
0x01		MOV	B,1
0x02	start:	ADD	A,B
0x03		ADD	B,A
0x04		JMP	start

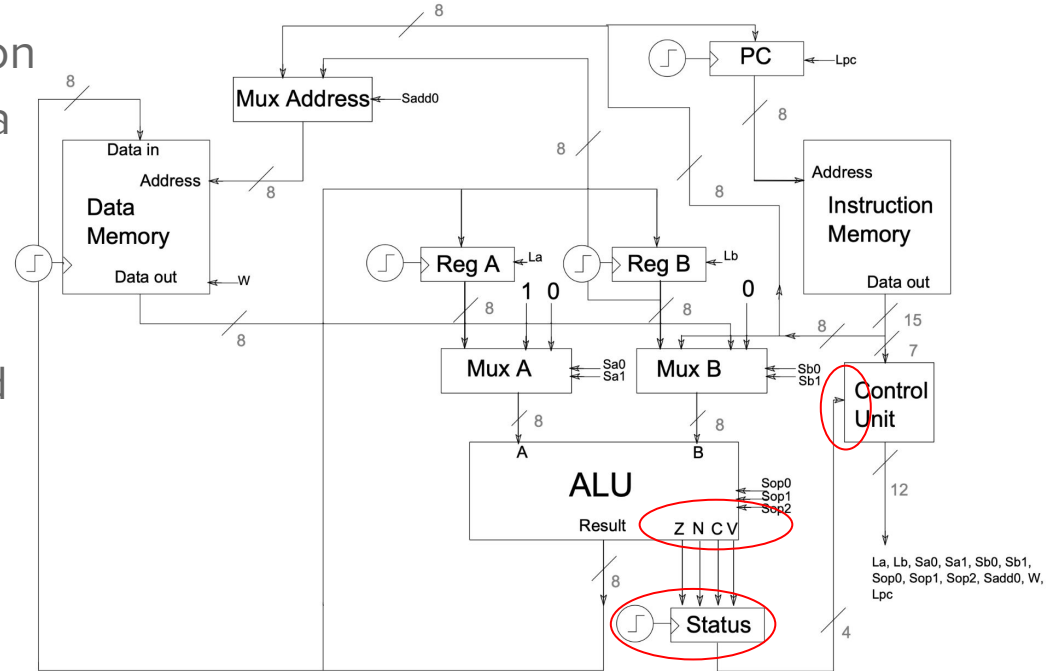
Salto Incondicional: Implementación

- La respuesta es modificar el registro del **Program Counter**
- Esta conexión va desde el literal que viene de la **Instruction Memory**
- Agregamos una nueva señal de control **Lpc** (Load PC)



Salto condicional: Implementación

- Dado que el salto se realiza con las condiciones ocurridas en la operación anterior
- Se necesita un nuevo registro **Status**
- Su salida se conecta la Unidad de Control



Salto Resumen

Instrucción	Operandos	Operación	Condiciones	Ejemplo de uso
CMP	A,B A,Lit	A-B A-Lit		CMP A,0
JMP	Dir	PC = Dir		JMP end
JEQ	Dir	PC = Dir	Z=1	JEQ label
JNE	Dir	PC = Dir	Z=0	JNE label
JGT	Dir	PC = Dir	N=0 y Z=0	JGT label
JLT	Dir	PC = Dir	N=1	JLT label
JGE	Dir	PC = Dir	N=0	JGE label
JLE	Dir	PC = Dir	Z=1 o N=1	JLE label
JCR	Dir	PC = Dir	C=1	JCR label
JOV	Dir	PC = Dir	V=1	JOV label

Introducción del curso:

- Un computador lo definimos como una **máquina programable que ejecuta programas.** ✓
- Para programar necesitamos:
 - Datos: números (enteros, reales) , texto, imágenes, etc ✓
 - Operaciones: suma, resta, multiplicación, división, etc ✓
 - Variables: simples, arreglos ✓
 - Control de flujo: comparaciones, manejo de ciclos ✓
- Ahora podemos volver a revisar un que es un programa...

Introducción: ¿Qué es un programa?

```
def encontrar_maximo(arreglo):  
    largo_maximo = len(arreglo)  
  
    maximo = arreglo[0]  
    i = 0  
  
    while i < largo_maximo:  
        if arreglo[i] > maximo:  
            maximo = arreglo[i]  
        i += 1  
  
    return maximo
```

Introducción: ¿Qué es un programa?

```
def encontrar_maximo(arreglo):
```

```
    largo_maximo = len(arreglo)
```

```
    maximo = arreglo[0]
```

```
    i = 0
```

```
    while i < largo_maximo:
```

```
        if arreglo[i] > maximo:
```

```
            maximo = arreglo[i]
```

```
        i += 1
```

```
    return maximo
```



**NOS
FALTA!!**



**A new foe
has appeared!**

SUBROUTINAS

CHALLENGER APPROACHING

¿Dudas?

Subrutina: Ejemplo

- Con las herramientas actuales podemos escribir este código en assembly

```
def encontrar_maximo(arreglo):  
    largo_maximo = len(arreglo)  
  
    maximo = arreglo[0]  
    i = 0  
  
    while i < largo_maximo:  
        if arreglo[i] > maximo:  
            maximo = arreglo[i]  
        i += 1  
  
    return maximo
```

Subrutina: Ejemplo

- Definimos las variables:

DATA:

```
arr 1
    5
    3
len 3
max -1
i 0
bool 0
```

```
def encontrar_maximo(arreglo):
    largo_maximo = len(arreglo)

    maximo = arreglo[0]
    i = 0

    while i < largo_maximo:
        if arreglo[i] > maximo:
            maximo = arreglo[i]
        i += 1

    return maximo
```

Subrutina: Ejemplo

- Inicializar:

CODE:

`update_max:`

`MOV A, (i)`

`MOV (max), A`

`MOV A, (bool)`

`CMP A, 1`

`JEQ increment`

```
def encontrar_maximo(arreglo):  
    largo_maximo = len(arreglo)
```

```
    maximo = arreglo[0]
```

```
    i = 0
```

```
    while i < largo_maximo:
```

```
        if arreglo[i] > maximo:
```

```
            maximo = arreglo[i]
```

```
            i += 1
```

```
    return maximo
```

Subrutina: Ejemplo

- Iterador:

```
while:  
MOV A,(i)  
MOV B,(len)  
CMP A,B  
JLT if  
JMP end
```

```
def encontrar_maximo(arreglo):  
    largo_maximo = len(arreglo)  
  
    maximo = arreglo[0]  
    i = 0  
  
    while i < largo_maximo:  
        if arreglo[i] > maximo:  
            maximo = arreglo[i]  
        i += 1  
  
    return maximo
```


Subrutina: Ejemplo

- Condicional:

```
if:  
MOV A, 1  
MOV (bool), A  
MOV B,(i)  
MOV A,(B)  
MOV B,(max)  
CMP A,B  
JGT update_max
```

```
def encontrar_maximo(arreglo):  
    largo_maximo = len(arreglo)  
  
    maximo = arreglo[0]  
    i = 0  
  
    while i < largo_maximo:  
        if arreglo[i] > maximo:  
            maximo = arreglo[i]  
            i += 1  
  
    return maximo
```

Subrutina: Ejemplo

- Incrementar:

increment:

MOV B, (i)

INC B

MOV (i), B

JMP while

```
def encontrar_maximo(arreglo):  
    largo_maximo = len(arreglo)
```

```
    maximo = arreglo[0]
```

```
    i = 0
```

```
    while i < largo_maximo:
```

```
        if arreglo[i] > maximo:
```

```
            maximo = arreglo[i]
```

```
            i += 1
```

```
    return maximo
```

Subrutina: Ejemplo

- El código final se vería:

DATA:

```
arr 1
    5
    3
len 3
max -1
i 0
bool 0
```

CODE:

```
update_max:
MOV A,(i)
MOV (max),A
MOV A, (bool)
CMP A, 1
JEQ increment
```

while:

```
MOV A,(i)
MOV B,(len)
CMP A,B
JLT if
JMP end
if:
MOV A, 1
MOV (bool), A
MOV B,(i)
MOV A,(B)
MOV B,(max)
CMP A,B
JGT update_max
```

increment:

```
MOV B,(i)
INC B
MOV (i),B
JMP while
end:
MOV A,(max)
MOV B,(max)
JMP end
```

¿Dudas?

Subrutina: Ejemplo

- Con las herramientas actuales podemos escribir este código en assembly
- Si necesitamos calcular el máximo de 5 arreglos, significa reescribir en assembly **el mismo código múltiples veces**

```
def encontrar_maximo(arreglo):  
    largo_maximo = len(arreglo)  
  
    maximo = arreglo[0]  
    i = 0  
  
    while i < largo_maximo:  
        if arreglo[i] > maximo:  
            maximo = arreglo[i]  
        i += 1  
  
    return maximo
```

Subrutina: Requisitos

- Parámetro de Entrada
- Valor de retorno
- Llamada a la subrutina (salto de ida y de vuelta)

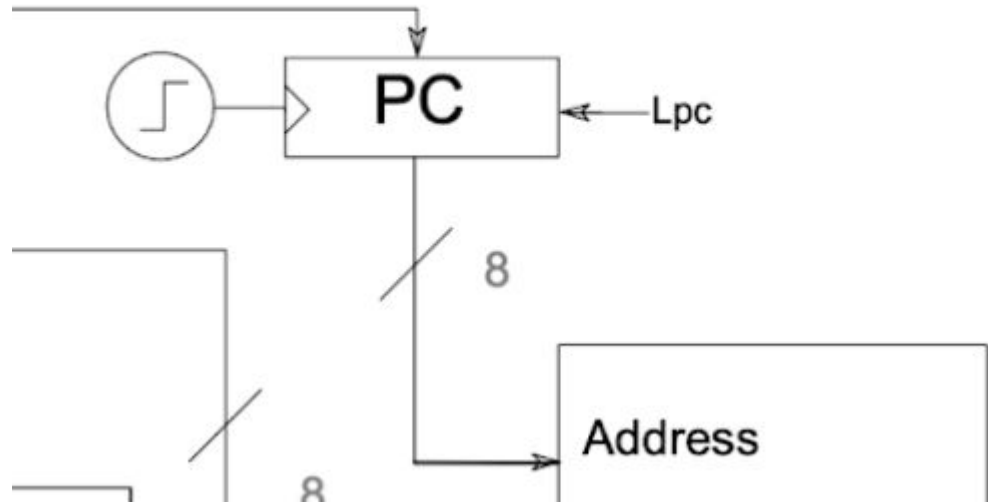
```
def encontrar_maximo(arreglo):  
    largo_maximo = len(arreglo)  
  
    maximo = arreglo[0]  
    i = 0  
  
    while i < largo_maximo:  
        if arreglo[i] > maximo:  
            maximo = arreglo[i]  
        i += 1  
  
    return maximo
```

Subrutina: Parámetro de Entrada y Valor Retorno

- Tenemos dos opciones:
- **Almacenamiento por Registro:** Muy limitado en la arquitectura actual
- **Almacenamiento por Memoria:** Ocupar espacio de la memoria para almacenar. El limitante es más lento pero dado el espacio es el que **utilizaremos**

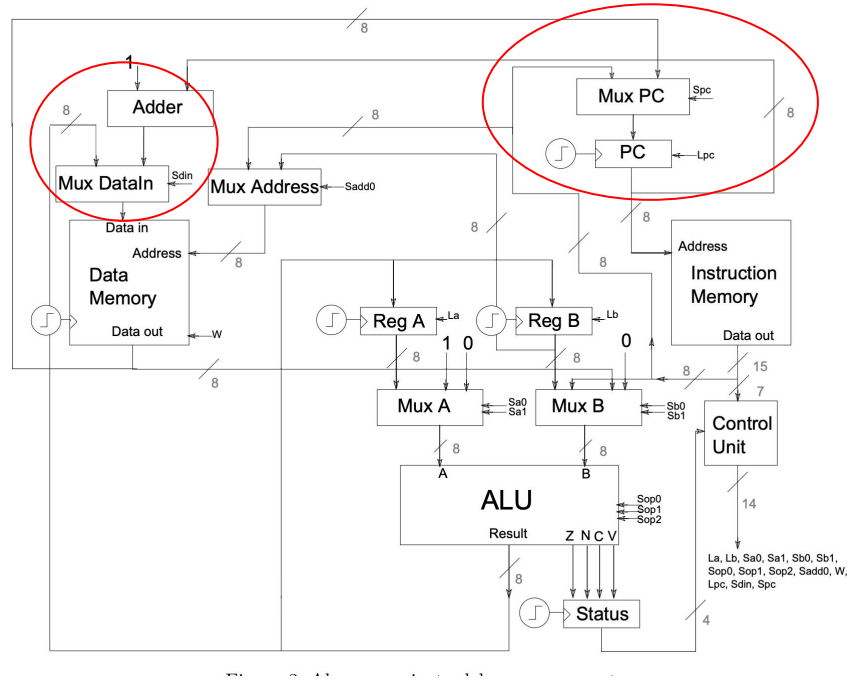
Subrutina: Llamada y Retorno

- Tenemos el desafío de saber el **valor al que estamos saltamos**
- Necesitamos **Almacenar el valor del program counter**



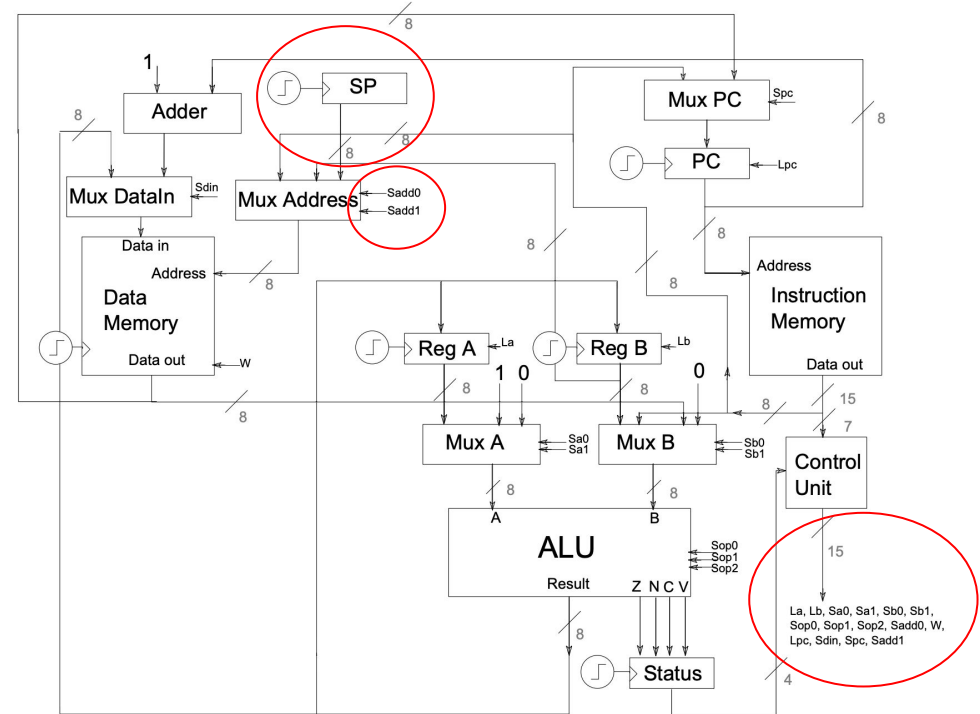
Subrutina: Implementación

- Agregamos un **Mux DataIn** a la entrada de la Memoria
- Agregamos un **Mux PC** a la entrada del Program Counter
- ¿Cómo nos aseguramos que no choquen las variables?



Subrutina: Implementación - SP

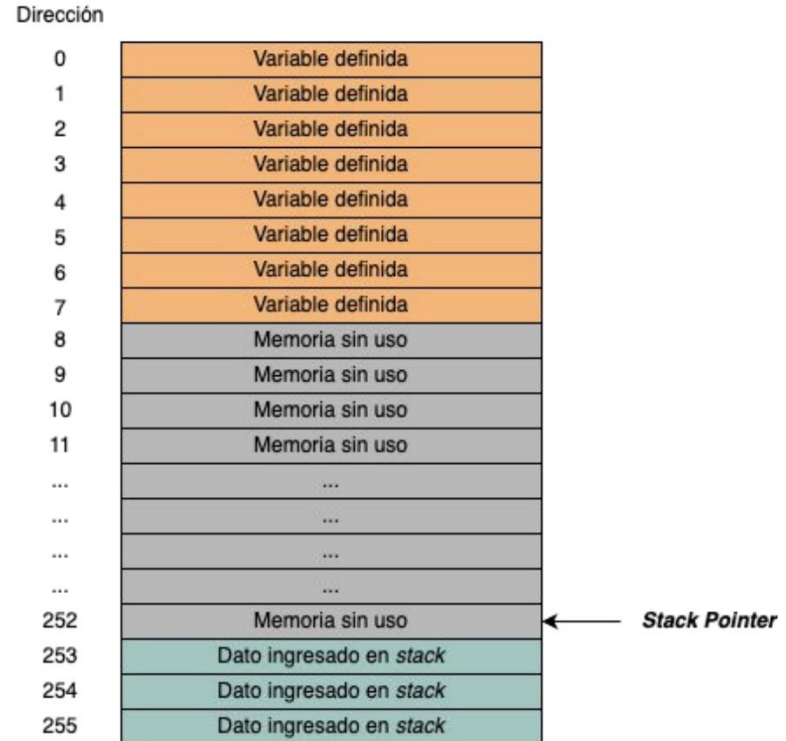
- Agregamos un nuevo registro **SP** a la entrada del Mux Address
- Su valor parte en 255 al ser de 8 bits (el valor más alto en base 10)



¿Dudas?

Subrutina: Memoria de Stack

- Utilizaremos el modelo de pila o en inglés Stack
- Si el *stack* choca con las variables definidas se produce un **stackoverflow**



Subrutina: Assembly - CALL

- CALL label
- Almacena el valor PC+1 en la dirección de memoria SP
- Reduce en una unidad el contador SP
- Se realiza en **un ciclo de clock**

• • •

• • •

CALL subrutina1

• • •

$$S_{DIn} = PC+1; S_{Add} = SP; W = 1;$$

$$Dec_{SP} = 1; S_{PC} = LIT; L_{PC} = 1$$

Subrutina: Assembly - RET

- RET
- Aumenta en una unidad el contador SP
- Extrae de memoria el valor almacenado en la dirección SP
- Carga dicho valor en PC
- Se realiza en **dos ciclo de clock**

CALL subrutina2

...

RET

...

Ciclo 1: $Inc_{SP} = 1$

Ciclo 2: $S_{Add} = SP;$

$S_{PC} = DOUT; L_{PC} = 1$

Subrutina: Assembly - PUSH y POP

- **PUSH Reg**
- Almacena el valor de un registro en la dirección de memoria SP (toma un ciclo)
- **POP Reg**
- Aumenta en una unidad el contador SP y almacena en el registro Reg el dato almacenado en la dirección SP (toma dos ciclos)

MOV A,5

MOV B,3

PUSH A

PUSH B

CALL subrutina

POP B

POP A

Subrutina: Assembly - Resumen

Instrucción	Operandos	Operación	Condiciones	Ejemplo de uso
CALL	Dir	$\text{Mem}[\text{SP}] = \text{PC} + 1$, $\text{SP} - -$, $\text{PC} = \text{Dir}$		CALL func
RET		$\text{SP}++$ $\text{PC} = \text{Mem}[\text{SP}]$		-
PUSH	A	$\text{Mem}[\text{SP}] = \text{A}$, $\text{SP} - -$		-
PUSH	B	$\text{Mem}[\text{SP}] = \text{B}$, $\text{SP} - -$		-
POP	A	$\text{SP}++$ $\text{A} = \text{Mem}[\text{SP}]$		-
POP	B	$\text{SP}++$ $\text{B} = \text{Mem}[\text{SP}]$		-

¿Dudas?

Introducción del curso:

- Un computador lo definimos como una **máquina programable que ejecuta programas.** ✓
- Para programar necesitamos:
 - Datos: números (enteros, reales) , texto, imágenes, etc ✓
 - Operaciones: suma, resta, multiplicación, división, etc ✓
 - Variables: simples, arreglos ✓
 - Control de flujo: comparaciones, manejo de ciclos ✓
- Y nos permite re-utilizar trozos de código ✓

Introducción del curso:

- Un computador es capaz de ejecutar programas. ✓
- Para programar un computador se necesita:
 -
 -
 -
 -
- Y nos permite:



Introducción del curso:

- Un computador lo definimos como una **máquina programable que ejecuta programas.** ✓
- Para programar necesitamos: ?
 - Datos: números (enteros, **reales**) , texto, imágenes, etc ? ?
 - Operaciones: suma, resta, multiplicación, división, etc ✓
 - Variables: simples, arreglos ✓
 - Control de flujo: comparaciones, manejo de ciclos ✓
- Para poder tener números distinto a enteros necesitamos **¡punto flotante!**

Clase 08 - Subrutinas



Profesor: **IIC2343 - Arquitectura de Computadores**
- Felipe Valenzuela González
Correo:
frvalenzuela@alumni.uc.cl