Pontificia Universidad Católica de Chile Escuela de Ingeniería Departamento de Ciencia de la Computación



IIC2343 – Arquitectura de Computadores

Programabilidad Parte 2 - Computador Básico

Profesor: Hans Löbel

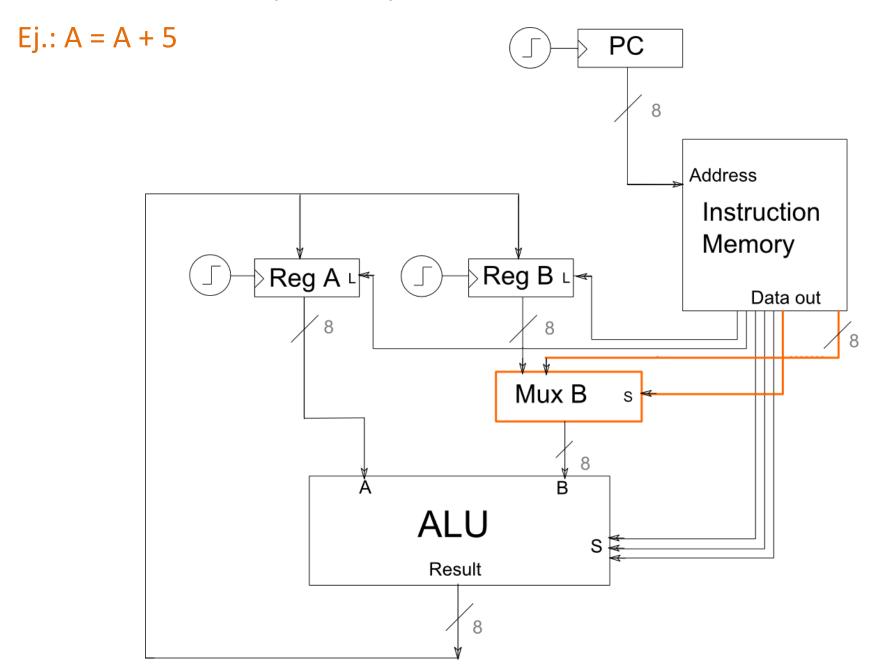
Todavía restan varias cosas para llamar a "esto" un computador

- Tenemos limitaciones en los valores iniciales de los registros.
- No tenemos donde almacenar más de dos datos.
- No podemos programar esta máquina de manera razonable.

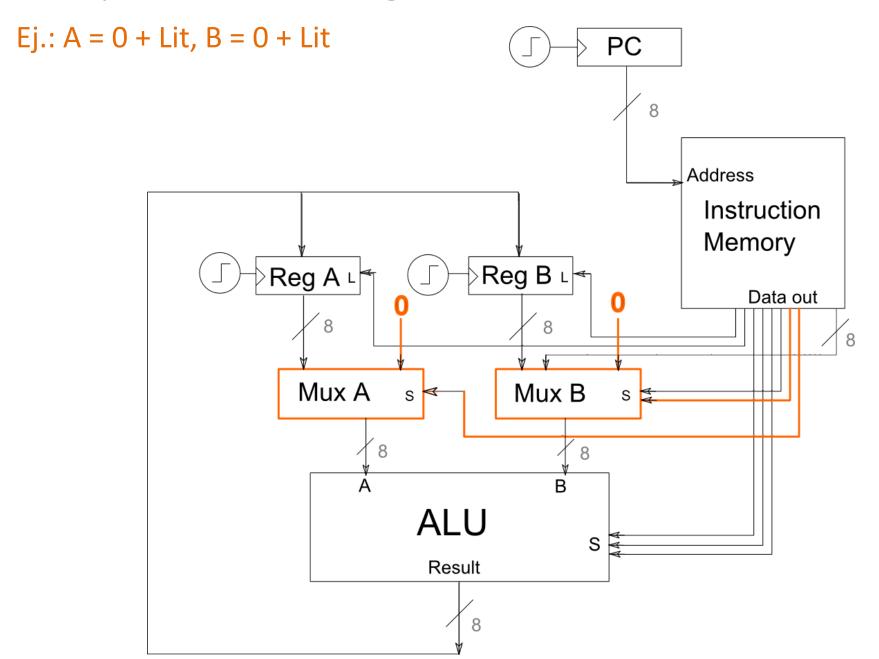
Máquina programable aún está limitada por valores iniciales de registros PC 8 Address Instruction Memory Reg B Reg A L Data out 8 8 В **ALU** Result

8

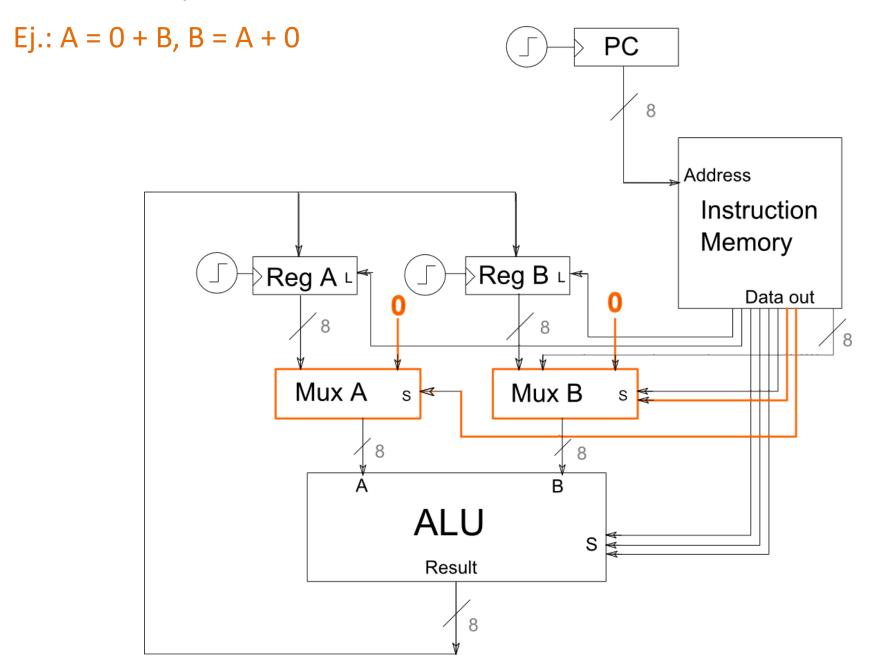
Literales aumentan poder expresivo



Ahora podemos inicializar registros



Y también copiarlos



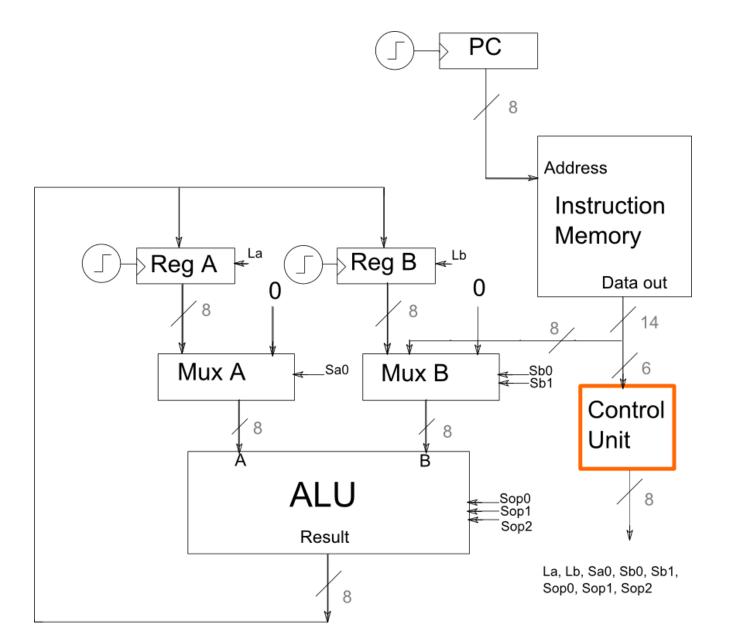
	La	Lb	Sa0	Sb0	Sb1	Sop2	Sop1	Sop0	Operación
	1	0	1	0	0	0	0	0	A=B
	0	1	0	1	1	0	0	0	B=A
	1	0	0	0	1	0	0	0	A=Lit
	0	1	0	0	1	0	0	0	B=Lit
	1	0	0	0	0	0	0	0	A=A+B
Tonomos nalabras do	0	1	0	0	0	0	0	0	B=A+B
Tenemos palabras de	1	0	0	0	1	0	0	0	A=A+Lit
control de 8 bits.	1	0	0	0	0	0	0	1	A=A-B
	0	1	0	0	0	0	0	1	B=A-B
	1	0	0	0	1	0	0	1	A=A-Lit
	1	0	0	0	0	0	1	0	A=A and B
	0	1	0	0	0	0	1	0	B=A and B
	1	0	0	0	1	0	1	0	A=A and Lit
Podemos escribir en la	1	0	0	0	0	0	1	1	A=A or B
memoria cualquier	0	1	0	0	0	0	1	1	B=A or B
'	1	0	0	0	1	0	1	1	A=A or Lit
cosa (esto es malo)	1	0	0	0	0	1	0	0	A=notA
	0	1	0	0	0	1	0	0	B=notA
	1	0	0	0	1	1	0	0	A=notLit
	1	0	0	0	0	1	0	1	A=A xor B
	0	1	0	0	0	1	0	1	B=A xor B
Dava tanamas sala 20	1	0	0	0	1	1	0	1	A=A xor Lit
Pero tenemos solo 28	1	0	0	0	0	1	1	0	A=shift left A
instrucciones válidas.	0	1	0	0	0	1	1	0	B=shift left A
	1	0	0	0	1	1	1	0	A=shift left Lit
	1	0	0	0	0	1	1	1	A=shift right A
	0	1	0	0	0	1	1	1	B=shift right A
	1	0	0	0	1	1	1	1	A=shift right Lit

Solucionamos esto usando opcodes.

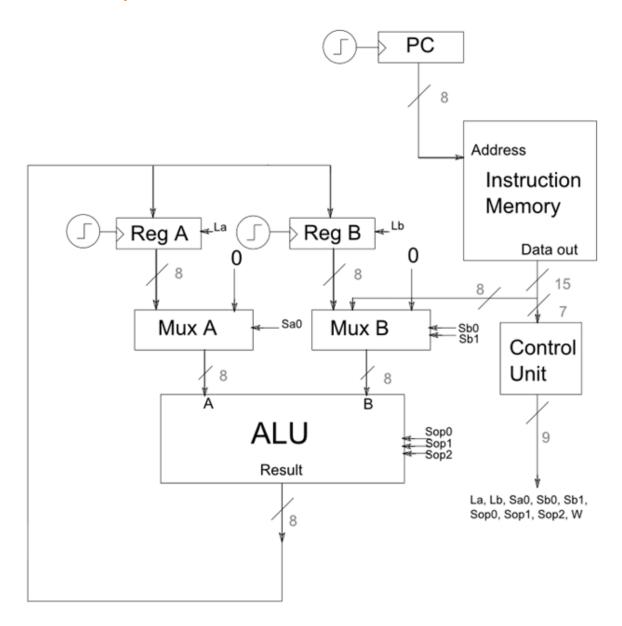
Cada uno se asocia a una instrucción.

Opcode	$_{\mathrm{La}}$	Lb	Sa0	Sb0	Sb1	Sop2	Sop1	Sop0	Operación
000000	1	0	1	0	0	0	0	0	A=B
000001	0	1	0	1	1	0	0	0	B=A
000010	1	0	0	0	1	0	0	0	A = Lit
000011	0	1	0	0	1	0	0	0	B=Lit
000100	1	0	0	0	0	0	0	0	A=A+B
000101	0	1	0	0	0	0	0	0	B=A+B
000110	1	0	0	0	1	0	0	0	A=A+Lit
000111	1	0	0	0	0	0	0	1	A=A-B
001000	0	1	0	0	0	0	0	1	B=A-B
001001	1	0	0	0	1	0	0	1	A=A-Lit
001010	1	0	0	0	0	0	1	0	A=A and B
001011	0	1	0	0	0	0	1	0	B=A and B
001100	1	0	0	0	1	0	1	0	A=A and Lit
001101	1	0	0	0	0	0	1	1	A=A or B
001110	0	1	0	0	0	0	1	1	B=A or B
001111	1	0	0	0	1	0	1	1	A=A or Lit
010000	1	0	0	0	0	1	0	0	A=notA
010001	0	1	0	0	0	1	0	0	B=notA
010010	1	0	0	0	1	1	0	0	A=notLit
010011	1	0	0	0	0	1	0	1	A=A xor B
010100	0	1	0	0	0	1	0	1	B=A xor B
010101	1	0	0	0	1	1	0	1	A=A xor Lit
010110	1	0	0	0	0	1	1	0	A=shift left A
010111	0	1	0	0	0	1	1	0	B=shift left A
011000	1	0	0	0	1	1	1	0	A=shift left Lit
011001	1	0	0	0	0	1	1	1	A=shift right A
011010	0	1	0	0	0	1	1	1	B=shift right A
011011	1	0	0	0	1	1	1	1	A=shift right Lit

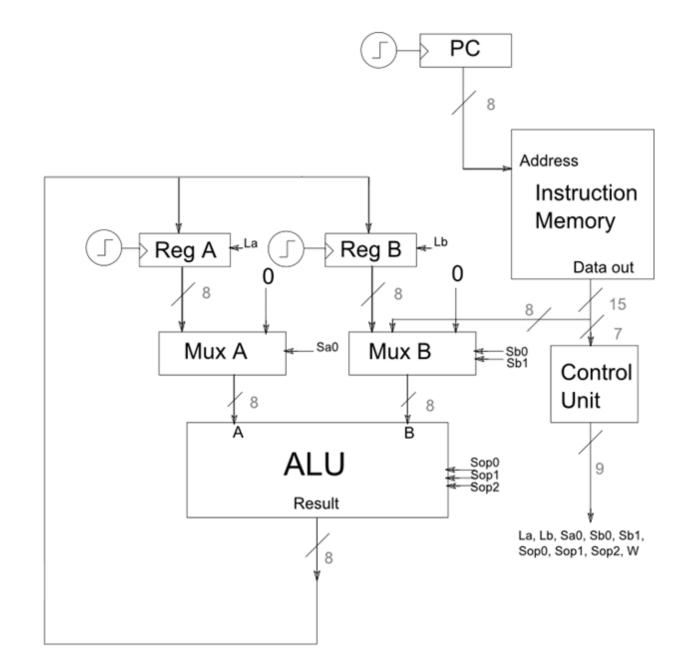
La CU traduce opcodes a señales de control y se implementa con una ROM (pero puede ser más compleja)



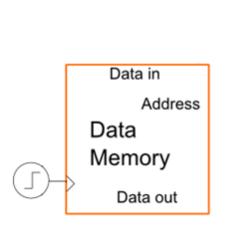
Aún necesitamos una manera para almacenar una mayor cantidad de datos

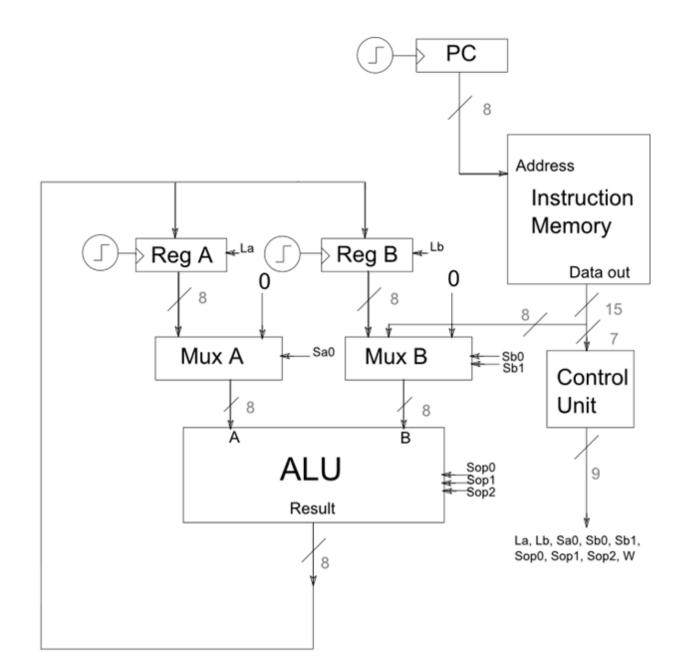


¿Donde podemos agregar una memoria?

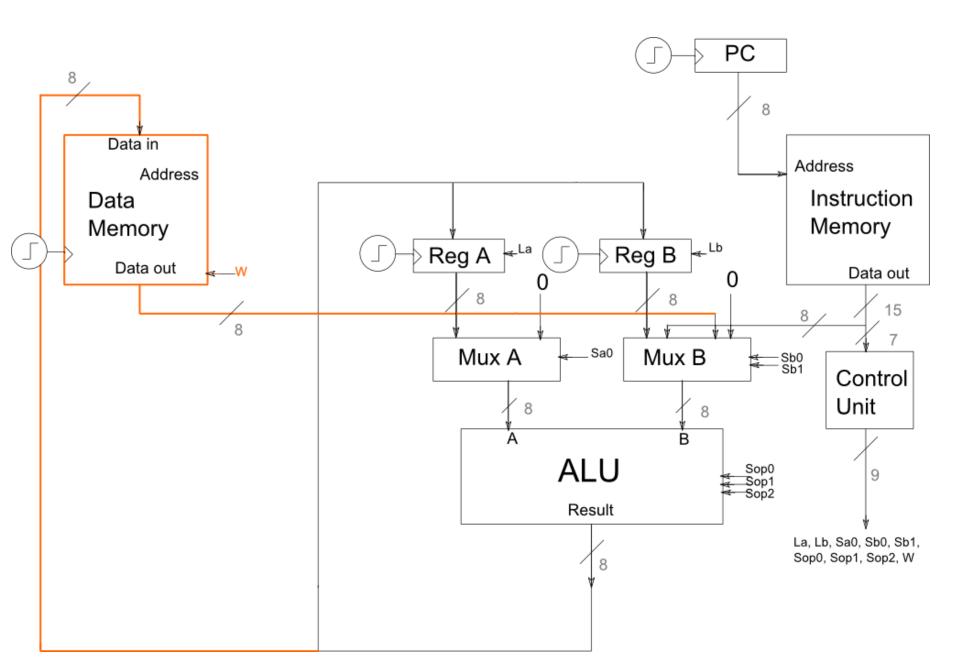


¿Donde podemos agregar una memoria?

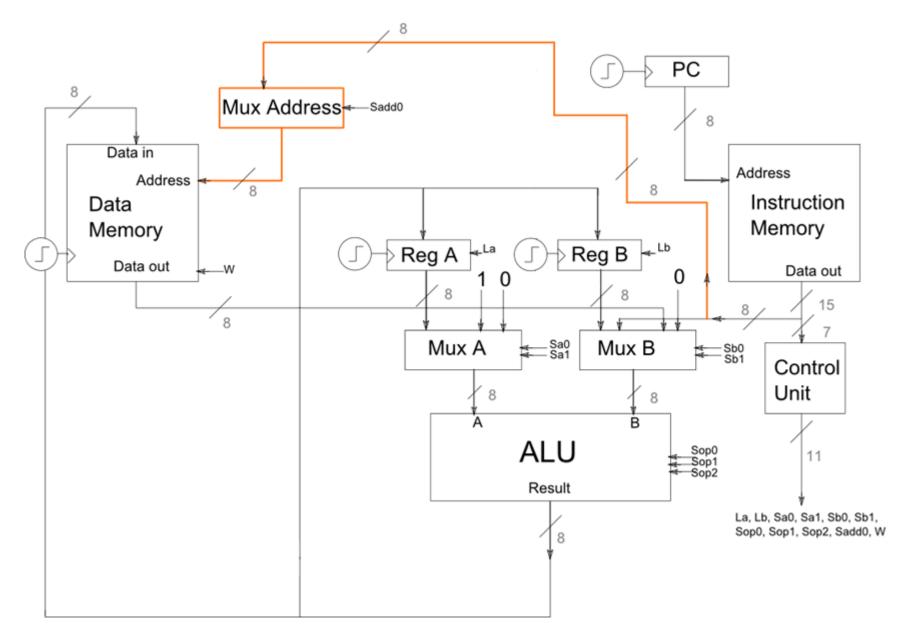




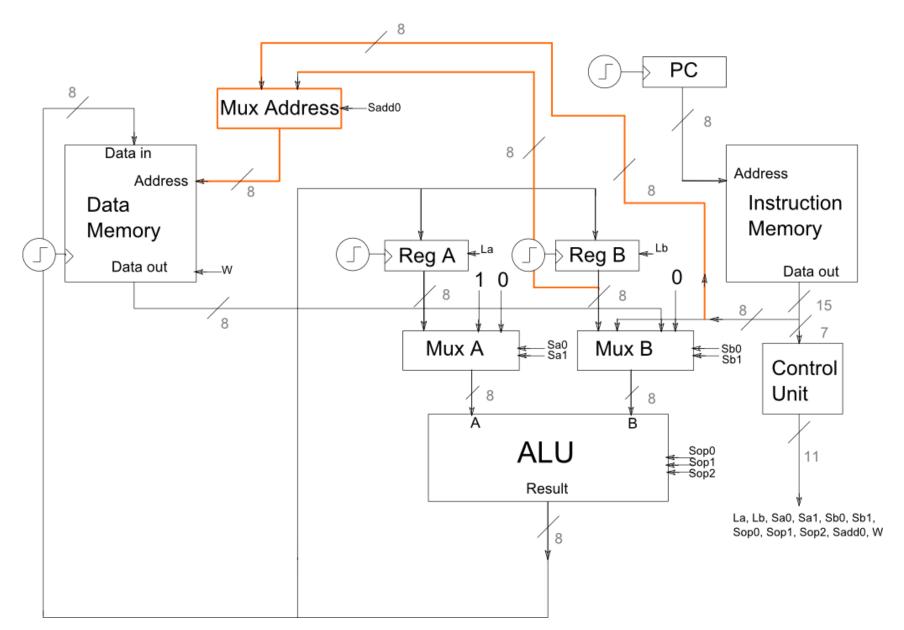
Ahora podemos almacenar variables



Podemos direccionar la memoria mediante un literal... (direccionamiento directo)



...o también mediante el registro B (direccionamiento indirecto por registro)



¿Cómo podemos darle órdenes (programar) a la máquina programable?

Opcode	La	Lb	Sa0	Sb0	Sb1	Sop2	Sop1	Sop0	Operación
000000	1	0	1	0	0	0	0	0	A=B
000001	0	1	0	1	1	0	0	0	B=A
000010	1	0	1	0	1	0	0	0	A=Lit
000011	0	1	1	0	1	0	0	0	B=Lit
000100	1	0	0	0	0	0	0	0	A=A+B
000101	0	1	0	0	0	0	0	0	B=A+B
000110	1	0	0	0	1	0	0	0	A=A+Lit
000111	1	0	0	0	0	0	0	1	A=A-B
001000	0	1	0	0	0	0	0	1	B=A-B
001001	1	0	0	0	1	0	0	1	A=A-Lit
001010	1	0	0	0	0	0	1	0	A=A and B
001011	0	1	0	0	0	0	1	0	B=A and B
001100	1	0	0	0	1	0	1	0	A=A and Lit
001101	1	0	0	0	0	0	1	1	A=A or B
001110	0	1	0	0	0	0	1	1	B=A or B
001111	1	0	0	0	1	0	1	1	A=A or Lit
010000	1	0	0	0	0	1	0	0	A = notA
010001	0	1	0	0	0	1	0	0	B=notA
010010	1	0	0	0	1	1	0	0	A=notLit
010011	1	0	0	0	0	1	0	1	A=A xor B
010100	0	1	0	0	0	1	0	1	B=A xor B
010101	1	0	0	0	1	1	0	1	A=A xor Lit
010110	1	0	0	0	0	1	1	0	A=shift left A
010111	0	1	0	0	0	1	1	0	B=shift left A
011000	1	0	0	0	1	1	1	0	A=shift left Lit
011001	1	0	0	0	0	1	1	1	A=shift right A
011010	0	1	0	0	0	1	1	1	B=shift right A
011011	1	0	0	0	1	1	1	1	A=shift right Lit

Assembly nos permite trabajar de forma más natural y con menor redundancia

Instrucción	Operandos	Opcode	La	$_{\mathrm{Lb}}$	Sa0	Sb0	Sb1	Sop2	Sop1	Sop0	Operación
MOV	A,B	000000	1	0	1	0	0	0	0	0	A=B
	$_{\mathrm{B,A}}$	000001	0	1	0	1	1	0	0	0	B=A
	$_{ m A,Lit}$	000010	1	0	0	0	1	0	0	0	A=Lit
	$_{ m B,Lit}$	000011	0	1	0	0	1	0	0	0	B=Lit
ADD	A,B	000100	1	0	0	0	0	0	0	0	A=A+B
	$_{\mathrm{B,A}}$	000101	0	1	0	0	0	0	0	0	B=A+B
	$_{ m A,Lit}$	000110	1	0	0	0	1	0	0	0	A=A+Lit
SUB	$_{\mathrm{A,B}}$	000111	1	0	0	0	0	0	0	1	A=A-B
	$_{\mathrm{B,A}}$	001000	0	1	0	0	0	0	0	1	B=A-B
	$_{ m A,Lit}$	001001	1	0	0	0	1	0	0	1	A=A-Lit
AND	$_{\mathrm{A,B}}$	001010	1	0	0	0	0	0	1	0	A=A and B
	$_{\mathrm{B,A}}$	001011	0	1	0	0	0	0	1	0	B=A and B
	A,Lit	001100	1	0	0	0	1	0	1	0	A=A and Lit
OR	$_{\mathrm{A,B}}$	001101	1	0	0	0	0	0	1	1	A=A or B
	$_{\mathrm{B,A}}$	001110	0	1	0	0	0	0	1	1	B=A or B
	A,Lit	001111	1	0	0	0	1	0	1	1	A=A or Lit
NOT	A,A	010000	1	0	0	0	0	1	0	0	A=notA
	$_{\mathrm{B,A}}$	010001	0	1	0	0	0	1	0	0	B=notA
	A,Lit	010010	1	0	0	0	1	1	0	0	A=notLit
XOR	$_{A,A}$	010011	1	0	0	0	0	1	0	1	A=A xor B
	$_{\mathrm{B,A}}$	010100	0	1	0	0	0	1	0	1	B=A xor B
	$_{ m A,Lit}$	010101	1	0	0	0	1	1	0	1	A=A xor Lit
SHL	A,A	010110	1	0	0	0	0	1	1	0	A=shift left A
	$_{\mathrm{B,A}}$	010111	0	1	0	0	0	1	1	0	B=shift left A
	A,Lit	011000	1	0	0	0	1	1	1	0	A=shift left Lit
SHR	A,A	011001	1	0	0	0	0	1	1	1	A=shift right A
	$_{\mathrm{B,A}}$	011010	0	1	0	0	0	1	1	1	B=shift right A
	A,Lit	011011	1	0	0	0	1	1	1	1	A=shift right Lit

Ocupando el assembly recién descrito, escriba un programa que realice las siguientes operaciones:

- Cargar los valores 5 y 6 en los registros A y B respectivamente
- Guardar en A la suma de los valores almacenados en A y B
- Guardar en A la resta de los valores almacenados en A y B
- Setear en 0 el valor de B

Necesitamos dar soporte para "variables" y direccionamiento en el assembly

- Separamos el código en 2 segmentos: datos y código
- En el de datos definimos las "variables" indicando su contenido y un label para facilitar el acceso
- En el de código, va lógicamente el código

Dirección	Label	Instrucción/Dato
	DATA:	
0x00	var0	Dato 0
0x01	var1	Dato 1
0x02	var2	Dato 2
0x03		Dato 3
0x04		Dato 4
	CODE:	
0x00		Instrucción 0
0x01		Instrucción 1
0x02		Instrucción 2
0x03		Instrucción 3
0x04		Instrucción 4

Necesitamos dar soporte para "variables" y direccionamiento en el assembly

- Para el direccionamiento, usaremos ()
- (*label*) para el direccionamiento directo

MOV A, (var) significa guardar en A el contenido de la dirección de memoria indicada por el label var

• (B) para el indirecto

MOV A, (B) significa guardar en A el contenido de la dirección de memoria indicada en B

Instrucción	Operandos	Operación C	Condiciones	Ejemplo de uso
MOV	A,(Dir)	A=Mem[Dir]		MOV A,(var1)
	B,(Dir)	B=Mem[Dir]		MOV B,(var2)
	(Dir),A	Mem[Dir] = A		MOV (var1),A
	(Dir),B	Mem[Dir]=B		MOV (var2),B
	A,(B)	A=Mem[B]		-
	B,(B)	B=Mem[B]		-
	(B),A	Mem[B] = A		-
ADD	A,(Dir)	A=A+Mem[Dir]		ADD A,(var1)
	A,(B)	A=A+Mem[B]		-
	(Dir)	Mem[Dir] = A + B		ADD (var1)
SUB	A,(Dir)	A=A-Mem[Dir]		SUB A,var1
	A,(B)	A=A-Mem[B]		-
	(Dir)	Mem[Dir] = A-B		SUB (var1)
AND	A,(Dir)	A=A and Mem[Dir]		AND A,(var1)
	A,(B)	A=A and Mem[B]		-
	(Dir)	Mem[Dir]=A and B		-
OR	A,(Dir)	A=A or Mem[Dir]		OR A,(var1)
	A,(B)	A=A or Mem[B]		-
	(Dir)	Mem[Dir]=A or B		OR (var1)
NOT	A,(Dir)	A = notMem[Dir]		NOT A,(var1)
	A,(B)	A = notMem[B]		-
	(Dir)	Mem[Dir]=not A		NOT (var1)
XOR	A,(Dir)	A=A xor Mem[Dir]		XOR A,(var1)
	A,(B)	A=A xor Mem[B]		-
	(Dir)	Mem[Dir]=A xor B		XOR (var1)
SHL	A,(Dir)	A=shift left Mem[Dir]		SHL A,(var1)
	A,(B)	A=shiflt left Mem[B]		-
	(Dir)	Mem[Dir]=shift left A		SHL (var1)
SHR	A,(Dir)	A=shift right Mem[Dir]		SHR A,(var1)
	A,(B)	A=shiflt right Mem[B]		-
	(Dir)	Mem[Dir]=shift right A		SHR (var1)
INC	В	B=B+1		-
INC	(B)	(B)=(B)+1		-
INC	(Dir)	(Dir)=(Dir)+1		INC (var)

Pontificia Universidad Católica de Chile Escuela de Ingeniería Departamento de Ciencia de la Computación



IIC2343 – Arquitectura de Computadores

Programabilidad Parte 2 - Computador Básico

Profesor: Hans Löbel