

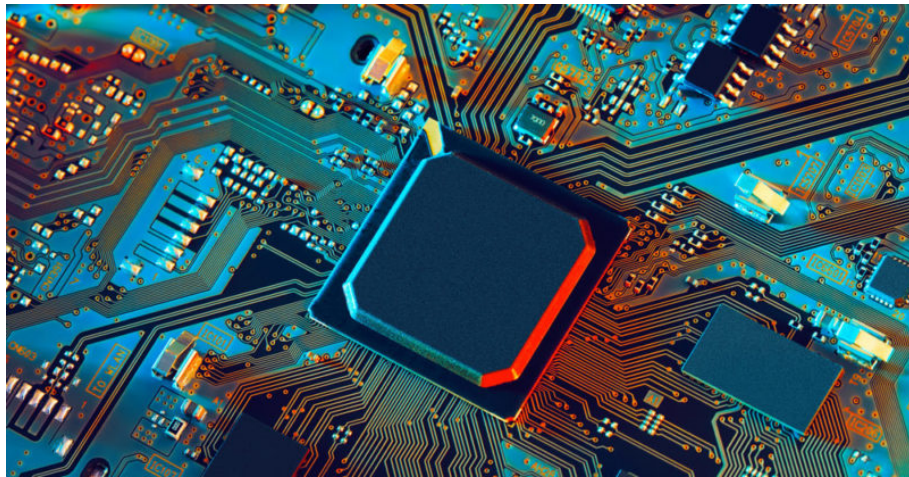
UNIVERSIDAD DE LA HABANA

FACULTAD DE MATEMÁTICA Y COMPUTACIÓN

ARQUITECTURA DE COMPUTADORAS

S-MIPS

Proyecto Final



Curso 2024-2025

ÍNDICE

1. Introducción	3
2. Instrucciones y sus formatos	3
2.1. Notas generales	3
3. Instrucciones Aritméticas	4
3.1. Addition: add	4
3.2. Subtract: sub	4
3.3. Multiply: mult	4
3.4. Unsigned multiply: mulu	4
3.5. Divide: div	4
3.6. Unsigned divide: divu	5
3.7. Addition immediate: addi	5
4. Instrucciones Lógicas	5
4.1. Logical and: and	5
4.2. Logical or, nor, xor: or, nor, xor	5
4.3. Logical and immediate: andi	5
4.4. Logical or immediate & xor immediate: ori, xori	6
5. Instrucciones de Comparación	6
5.1. Set less than: slt	6
5.2. Unsigned set less than: sltu	6
5.3. Set less than immediate: slti	6
5.4. Set less than immediate unsigned: sltiu	6
6. Instrucciones de Copia de Registros	6
6.1. Move from Hi: mfhi	6
6.2. Move from Lo: mflo	7
7. Instrucciones de Salto	7
7.1. No operation: nop	7
7.2. Branch on equal: beq	7
7.3. Branch on not equal: bne	7
7.4. Branch on less than or equal zero: blez	8
7.5. Branch on greater than zero: bgtz	8
7.6. Branch on less than zero: bltz	8
7.7. Jump: j	8
7.8. Jump register: jr	9
8. Instrucciones de Memoria	9
8.1. Load word: lw	9
8.2. Store word: sw	9
8.3. Pop from stack: pop	9
8.4. Push to stack: push	10
9. Instrucciones especiales	10
9.1. Halt program: halt	10
9.2. Write to terminal: tty	10
9.3. Set random: rnd	10
9.4. Set key: kbd	11
10. Program Counter	11
11. Acceso a memoria	11
12. Interfaz con la memoria	12

1. INTRODUCCIÓN

El proyecto consiste en diseñar en *Logisim* un procesador que implemente la arquitectura de juegos de instrucciones S-MIPS (Simplified-MIPS).

S-MIPS es una arquitectura de 32 bits. El procesador tiene 32 registros de propósito general de 32 bits, nombrados de R_0 a R_{31} . Por convenio, R_0 siempre tiene el valor constante 0 independientemente de las operaciones que se realicen sobre él y R_{31} (también denominado *SP*) actúa como puntero de la pila (*Stack Pointer*). Cuenta con dos registros adicionales *Hi* y *Lo* donde se almacena el resultado de la división y la multiplicación. También se debe disponer de un registro (denominado *PC*) para el *Program Counter*, el cual almacenará la dirección en la memoria de la próxima instrucción a leer de la *RAM*.

El procesador debe implementarse en el módulo *S-MIPS* del circuito *S-MIPS Board* que se brinda. No se debe modificar el circuito *RAM* ni el circuito *S-MIPS Board*. Durante la evaluación se utilizarán estos circuitos tal y como se entregó. Además queda prohibido utilizar las componentes *RAM* y *ROM* que proporciona *Logisim*.

2. INSTRUCCIONES Y SUS FORMATOS

2.1. Notas generales.

- R_s , R_t y R_d especifican registros de propósito general.
- Un elemento entre corchetes ($[]$) indica “el contenido de”. Por ejemplo $[R_3] + [R_{22}]$ se refiere a la suma de los valores almacenados en los registros R_3 y R_{22} .
- $[PC]$ especifica la dirección de la instrucción en ejecución. Por ejemplo, saltar a la próxima instrucción es $[PC] \leftarrow [PC] + 4$
- I se refiere a los bits de la instrucción y el subíndice indica a cuáles de estos bits se refiere. $[I_{15,\dots,0}]$ se refiere al contenido de los 16 primeros bits de la instrucción, que en el caso de las instrucciones de tipo I es la constante.
- $||$ indica la concatenación de bits.
- Los sobre-índices indican la repetición de un valor binario. 0^7 se refiere a: 000 0000₂.
- $M\{I\}$ se refiere a los 32 bits almacenados en la memoria RAM en la dirección divisible por 4 más cercana al valor de I , es decir, en la dirección $I - I \% 4$.

Las instrucciones de S-MIPS tienen una longitud constante de 32 bits. Hay 3 formatos de instrucciones distintos:

Tipo R:	Op-code	Rs	Rt	Rd	x	Func-code
Tipo I:	Op-code	Rs	Rt	Constante (complemento a2)		
Tipo J:	Op-code	Destino-salto				

Además se considera como el bit menos significativo (o bit 0) al bit más a la derecha, y como el bit más significativo (o bit 31) al bit más a la izquierda.

3. INSTRUCCIONES ARITMÉTICAS

3.1. Addition: add.

Tipo R:	00 0000	R_s	R_t	R_d	0 0000	10 0000
----------------	---------	-------	-------	-------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$$R_d \leftarrow [R_s] + [R_t]$$
$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

add R_d , R_s , R_t

3.2. Subtract: sub.

Tipo R:	00 0000	R_s	R_t	R_d	0 0000	10 0010
----------------	---------	-------	-------	-------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$$R_d \leftarrow [R_s] - [R_t]$$
$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

sub R_d , R_s , R_t

3.3. Multiply: mult.

Tipo R:	00 0000	R_s	R_t	0 0000	0 0000	01 1000
----------------	---------	-------	-------	--------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$$Hi \parallel Lo \leftarrow [R_s] * [R_t]$$
$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

mult R_s , R_t

3.4. Unsigned multiply: mulu.

Idéntica a la instrucción **mult** excepto:

- Func-code = 01 1001
- El contenido de R_s y R_t se considera como enteros sin signo.

3.5. Divide: div.

Tipo R:	00 0000	R_s	R_t	0 0000	0 0000	01 1010
----------------	---------	-------	-------	--------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$$Lo \leftarrow [R_s] / [R_t]$$
$$Hi \leftarrow [R_s] \bmod [R_t]$$
$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

div R_s , R_t

3.6. Unsigned divide: divu.

Idéntica a la instrucción `div` excepto:

- Func-code = 01 1011
- El contenido de R_s y R_t se considera como enteros sin signo.

3.7. Addition immediate: addi.

Tipo I:	00 1000	R_s	R_t	constante
----------------	---------	-------	-------	-----------

Efectos de la instrucción:

$$R_t \leftarrow [R_s] + ([I_{15}]^{16} \parallel [I_{15,\dots,0}])$$
$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

`addi Rt, Rs, constante`

Ejemplo: `addi R3, R8, 34`

4. INSTRUCCIONES LÓGICAS

4.1. Logical and: and.

Tipo R:	00 0000	R_s	R_t	R_d	0 0000	10 0100
----------------	---------	-------	-------	-------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$$R_d \leftarrow [R_s] \text{ and } [R_t]$$
$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

`and Rd, Rs, Rt`

4.2. Logical or, nor, xor: or, nor, xor.

Idéntica a la instrucción `and` excepto:

- Func-code = 10 0101 para la instrucción `or`,
- Func-code = 10 0111 para la instrucción `nor`,
- Func-code = 10 1000 para la instrucción `xor`.

4.3. Logical and immediate: andi.

Tipo I:	00 1100	R_s	R_t	constante
----------------	---------	-------	-------	-----------

Efectos de la instrucción:

$$R_t \leftarrow [R_s] \text{ and } (0^{16} \parallel [I_{15,\dots,0}])$$
$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

`andi Rt, Rs, constante`

4.4. Logical or immediate & xor immediate: ori, xori.

Idéntica a la instrucción **andi** excepto:

- Func-code = 00 1101 para la instrucción **ori**.
- Func-code = 00 1110 para la instrucción **xori**.

5. INSTRUCCIONES DE COMPARACIÓN

5.1. Set less than: slt.

Tipo R:	00 0000	R_s	R_t	R_d	0 0000	10 1010
----------------	---------	-------	-------	-------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

si $[R_s] < [R_t]$ entonces $R_d \leftarrow 0^{31} \parallel 1$
sino $R_d \leftarrow 0^{32}$
 $PC \leftarrow [PC] + 4$

Ensamblador:

slt R_d , R_s , R_t

5.2. Unsigned set less than: sltu.

Idéntica a la instrucción **slt** excepto:

- Func-code = 10 1011
- El contenido de R_s y R_t se considera como enteros sin signo.

5.3. Set less than immediate: slti.

Tipo I:	00 1010	R_s	R_t	constante
----------------	---------	-------	-------	-----------

Efectos de la instrucción:

si $[R_s] < ([I_{15}]^{16} \parallel [I_{15,\dots,0}])$ entonces $R_t \leftarrow 0^{31} \parallel 1$
sino $R_t \leftarrow 0^{32}$
 $PC \leftarrow [PC] + 4$

Ensamblador:

slti R_t , R_s , constante

5.4. Set less than immediate unsigned: sltiu.

Idéntica a la instrucción **slti** excepto:

- Func-code = 00 1011.
- El contenido de R_s y R_t se considera como enteros sin signo.

6. INSTRUCCIONES DE COPIA DE REGISTROS

6.1. Move from Hi: mfhi.

Tipo R:	00 0000	0 0000	0 0000	R_d	0 0000	01 0000
----------------	---------	--------	--------	-------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$R_d \leftarrow [Hi]$
 $PC \leftarrow [PC] + 4$

Ensamblador:

mfhi R_d

6.2. Move from Lo: mflo.

Tipo R:

00 0000	0 0000	0 0000	R_d	0 0000	01 0010
---------	--------	--------	-------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$$R_d \leftarrow [Lo]$$
$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

mflo R_d

7. INSTRUCCIONES DE SALTO

7.1. No operation: nop.

Tipo R:

00 0000	0 0000	0 0000	0 0000	0 0000	00 0000
---------	--------	--------	--------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

nop

7.2. Branch on equal: beq.

Tipo I:

00 0100	R_s	R_t	offset
---------	-------	-------	--------

Efectos de la instrucción:

$$\text{si } [R_s] == [R_t] \text{ entonces } PC \leftarrow [PC] + 4 + ([I_{15}]^{14} \parallel [I_{15,\dots,0}] \parallel 0^2),$$
$$\text{o sea, } PC \leftarrow [PC] + 4 + 4 * offset$$
$$\text{sino } PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

beq $R_s, R_t, offset$

7.3. Branch on not equal: bne.

Tipo I:

00 0101	R_s	R_t	offset
---------	-------	-------	--------

Efectos de la instrucción:

$$\text{si } [R_s] <> [R_t] \text{ entonces } PC \leftarrow [PC] + 4 + ([I_{15}]^{14} \parallel [I_{15,\dots,0}] \parallel 0^2),$$
$$\text{o sea, } PC \leftarrow [PC] + 4 + 4 * offset$$
$$\text{sino } PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

bne $R_s, R_t, offset$

7.4. Branch on less than or equal zero: blez.

Tipo I:	00 0110	R_s	R_t	offset
----------------	---------	-------	-------	--------

Efectos de la instrucción:

si $[R_s] \leq 0$ entonces $PC \leftarrow [PC] + 4 + ([I_{15}]^{14} \parallel [I_{15,\dots,0}] \parallel 0^2)$,
o sea, $PC \leftarrow [PC] + 4 + 4 * offset$
sino $PC \leftarrow [PC] + 4$

Ensamblador:

blez R_s , offset

7.5. Branch on greater than zero: bgtz.

Tipo I:	00 0111	R_s	R_t	offset
----------------	---------	-------	-------	--------

Efectos de la instrucción:

si $[R_s] > 0$ entonces $PC \leftarrow [PC] + 4 + ([I_{15}]^{14} \parallel [I_{15,\dots,0}] \parallel 0^2)$,
o sea, $PC \leftarrow [PC] + 4 + 4 * offset$
sino $PC \leftarrow [PC] + 4$

Ensamblador:

bgtz R_s , offset

7.6. Branch on less than zero: bltz.

Tipo I:	00 0001	R_s	R_t	offset
----------------	---------	-------	-------	--------

Efectos de la instrucción:

si $[R_s] < 0$ entonces $PC \leftarrow [PC] + 4 + ([I_{15}]^{14} \parallel [I_{15,\dots,0}] \parallel 0^2)$,
o sea, $PC \leftarrow [PC] + 4 + 4 * offset$
sino $PC \leftarrow [PC] + 4$

Ensamblador:

bltz R_s , offset

7.7. Jump: j.

Tipo J:	00 0010	destino		
----------------	---------	---------	--	--

Efectos de la instrucción:

$PC \leftarrow ([PC_{31,\dots,28}] \parallel [I_{25,\dots,0}] \parallel 0^2)$

Ensamblador:

j destino

7.8. Jump register: jr.

Tipo R:	00 0000	R_s	0 0000	0 0000	0 0000	00 1000
----------------	---------	-------	--------	--------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$$PC \leftarrow [R_s]$$

Ensamblador:

jr R_s

8. INSTRUCCIONES DE MEMORIA

8.1. Load word: lw.

Tipo I:	10 0011	R_s	R_t	offset
----------------	---------	-------	-------	--------

Efectos de la instrucción:

$$R_t \leftarrow M\{[R_s] + ([I_{15}]^{16} \parallel [I_{15,\dots,0}])\}$$

$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

lw R_t , offset(R_s)

Ejemplo: lw R_3 , 16(R_0)

8.2. Store word: sw.

Tipo I:	10 1011	R_s	R_t	offset
----------------	---------	-------	-------	--------

Efectos de la instrucción:

$$M\{[R_s] + ([I_{15}]^{16} \parallel [I_{15,\dots,0}])\} \leftarrow [R_t]$$

$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

sw R_t , offset(R_s)

8.3. Pop from stack: pop.

Tipo R:	11 1000	0 0000	0 0000	R_d	0 0000	00 0000
----------------	---------	--------	--------	-------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$$R_d \leftarrow M\{[SP]\}$$

$$SP \leftarrow [SP] + 4$$

$$PC \leftarrow [PC] + 4$$

Ensamblador:

pop R_d

8.4. Push to stack: push.

Tipo R:	11 1000	R_s	0 0000	0 0000	0 0000	00 0001
----------------	---------	-------	--------	--------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

$$\begin{aligned} SP &\leftarrow [SP] - 4 \\ M\{[SP]\} &\leftarrow R_s \\ PC &\leftarrow [PC] + 4 \end{aligned}$$

Ensamblador:

push R_s

9. INSTRUCCIONES ESPECIALES

Las siguientes instrucciones no son realistas, pero son necesarias para simular una entrada de teclado y una terminal sin complicar la interfaz de simulación.

9.1. Halt program: halt.

Tipo R:	11 1111	0 0000	0 0000	0 0000	0 0000	11 1111
----------------	---------	--------	--------	--------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

Detiene la simulación del programa actual.

Ensamblador:

halt

9.2. Write to terminal: tty.

Tipo R:	11 1111	R_s	0 0000	0 0000	0 0000	00 0001
----------------	---------	-------	--------	--------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

Envía un caracter a la pantalla conectada al procesador (TTY). La pantalla es un circuito síncrono. Para enviar un caracter, se colocan los 7 bits menos significativos de R_s en la salida TTY DATA del procesador, se activa la salida TTY ENABLE, y en el próximo ciclo la pantalla mostrará el caracter *ASCII* correspondiente a los 7 bits de TTY DATA.

Ensamblador:

tty R_s

9.3. Set random: rnd.

Tipo R:	11 1111	0 0000	0 0000	R_d	0 0000	00 0010
----------------	---------	--------	--------	-------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

Almacena en R_d un número aleatorio.

Ensamblador:

rnd R_d

9.4. Set key: kbd.

Tipo R:	11 1111	0 0000	0 0000	R_d	0 0000	00 0100
----------------	---------	--------	--------	-------	--------	---------

Efectos de la instrucción:

Esta instrucción lee un caracter del teclado y lo almacena en R_d . La entrada **KBD AVAILABLE** del procesador indica si hay algún caracter esperando en el *buffer* del teclado y la entrada **KBD DATA**, es un número de 7 bits que corresponde al código *ASCII* del caracter que está en la punta del *buffer*. El *buffer* del teclado funciona como una cola. Los caracteres se añaden a la cola cuando se teclea. En cada ciclo de reloj, si **KBD ENABLE** está activa, el teclado elimina el caracter que está en la punta de la cola. Si en el momento que esta instrucción se ejecuta, **KBD AVAILABLE** está desactivada, en R_d se almacena el valor -1 .

Ensamblador:

kbd R_d

10. PROGRAM COUNTER

El valor del registro *Program Counter (PC)* representa la dirección de memoria de la próxima instrucción que se va a ejecutar. Como en S-MIPS las instrucciones ocupan 4 bytes, cada vez que el procesador ejecuta una instrucción que no sea de salto el valor de PC aumenta en 4. Las instrucciones de salto (**beq**, **bne**, **blez**,...) suman su argumento (en complemento a 2) al de *PC*. El argumento indica el número de instrucciones a saltarse, por tanto, es necesario multiplicar el argumento por 4 antes de sumarlo al *Program Counter*. Como resultado de esto, si un programa quisiera saltarse una instrucción, debe hacer un salto con argumento 1:

```
add R3, R0, 46
add R4, R0, 46
beq R3, R4, 1
halt
```

En este ejemplo la instrucción **halt** siempre se salta. Otro resultado de este comportamiento es que “**beq** R_0 , R_0 , 0” es lo mismo que **nop**, y “**beq** R_0 , R_0 , -1 ” es un ciclo infinito.

11. ACCESO A MEMORIA

Las instrucciones de lectura y escritura en la *RAM* cuentan con 32 bits para direccionar la memoria. Sin embargo, la memoria para el programador de S-MIPS, es un *array* plano de 1 MB = 2^{20} bytes, direccionable a nivel de 1 byte, por lo que solo se usarán los 20 primeros bits para el direccionamiento. Además las transferencias entre la *RAM* y el procesador ocurren siempre en bloques de 16 bytes (65536 bloques).

Por simplicidad para este proyecto académico, cada bloque de la *RAM* cuenta con 4 palabras de 4 bytes, por lo que solo se podrá direccionar a nivel de 4 bytes. Sin embargo, se desea respetar el indizado original (de 1 byte) de S-MIPS. Para ello, el procesador debe ignorar cualquier dirección de memoria que no sea divisible entre 4, e interpretarla como si fuera el número divisible por 4 más cercano por debajo. Por ejemplo, las instrucciones:

- **lw** R_3 , 0(R_0),
- **lw** R_3 , 1(R_0),
- **lw** R_3 , 2(R_0),
- **lw** R_3 , 3(R_0),

hacen lo mismo: copiarán los bytes 0, 1, 2 y 3 de la *RAM* al registro R_3 . En el caso de:

```
sw R3, 0( $R_0$ ),
```

se copiará a los bytes 0, 1, 2 y 3 de la *RAM* el valor guardado en el registro R_3 .

S-MIPS es una arquitectura *Little-Endian*, lo que significa que, en cada palabra de 32 bits, el byte con dirección más pequeña es el menos significativo y el de dirección más grande es el más significativo. Esto luce “*al revés*” de cómo se escriben normalmente los números. Supongamos que los primeros bytes de la *RAM* tienen estos valores:

0	1	2	3	4	5	
1	2	0	0	1	2	...

Al hacer “lw R_3 , 0(R_0)”, el byte 0 de la *RAM*, que tiene el valor 1 (0000 0001₂) va hacia la parte menos significativa de R_3 y el byte 3, con valor 0 (0000 0000₂), va hacia la más significativa. El valor final de R_3 sería:

$$0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0010\ 0000\ 0001_2 = 512_{10} + 1_{10} = 513_{10}.$$

Las escrituras se comportan de igual forma. Si se hace:

```
add  $R_3$ ,  $R_0$ , 1027
sw  $R_3$ , 0( $R_0$ )
```

se escribirán para el byte 0 de la *RAM* la parte menos significativa del valor 1027 y para el byte 3 la parte más significativa. Como 1027 tiene la siguiente representación binaria:

$$1027_{10} = 1024_{10} + 2_{10} + 1_{10} = 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0100\ 0000\ 0011_2,$$

su byte menos significativo contiene 0000 0011₂ = 3₁₀, y su byte más significativo contiene 0000 0000₂ = 0₁₀, quedando en la *RAM*:

0	1	2	3	4	5	
3	4	0	0	1	2	...

12. INTERFAZ CON LA MEMORIA

El módulo *RAM* del circuito *S-MIPS Board* implementa una memoria asíncrona de 1 MB. Esta memoria está organizada en $2^{16} = 65536$ bloques de 16 bytes. Esta *RAM* es más lenta que el procesador, y le toma varios ciclos leer y escribir datos. La cantidad de ciclos que toma hacer una lectura o una escritura están en las salidas RT (Read Time) y WT (Write Time). Estos valores no cambian una vez comienza la ejecución del procesador.

Aunque estas salidas sean constantes, no se deben usar sus valores “*a mano*” dentro del *CPU*. Hay que obtenerlos de la *RAM*. Los profesores vamos a probar distintas combinaciones de esos valores durante la verificación del procesador y este debe comportarse en concordancia.

La entrada ADDR (16 bits) indica el bloque de la *RAM* que se quiere indizar. La entrada CS (Chip Select) indica si se va a utilizar la *RAM* (CS = 1), o no (CS = 0). La entrada $\neg R/W$ indica, en el caso de que CS = 1, si se leerá de la *RAM* ($\neg R/W$ = 0), o si se escribirá en la *RAM* ($\neg R/W$ = 1). Cuando CS = 0, se ignora el valor de $\neg R/W$.

En el momento que se desee acceder a la *RAM*, se debe activar CS y especificar el tipo de operación con $\neg R/W$, manteniendo persistentes estos valores durante RT o WT ciclos de la *CPU* (si se lee o se escribe respectivamente). Cuando se finaliza una lectura se proporcionan los 16 bytes del bloque seleccionado, a través las 4 salidas de 32 bits O_0 , O_1 , O_2 , y O_3 . Análogamente, cuando se va a realizar una escritura se deben enviar los valores por las entradas de 32 bits I_0 , I_1 , I_2 , e I_3 . Sin embargo, la escritura puede hacerse parcialmente, usando la entrada MASK.

La *RAM* está dividida en 4 bancos que actúan como columnas o *slices*. Cada bloque de 16 bytes de la *RAM* está dividido en 4 palabras de 4 bytes (32 bits). Los primeros 64 bytes de la *RAM* lucen así:

Banco 0	Banco 1	Banco 2	Banco 3	
00 01 02 03	04 05 06 07	08 09 10 11	12 13 14 15	← Bloque 0
16 17 18 19	20 21 22 23	24 25 26 27	28 29 30 31	← Bloque 1
32 33 34 35	36 37 38 39	40 41 42 43	44 45 46 47	← Bloque 2
48 49 50 51	52 53 54 55	56 57 58 59	60 61 62 63	← Bloque 3
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮

La entrada **MASK** es una entrada de 4 bits que selecciona cuál o cuáles bancos van a ser modificados por una operación de escritura. El bit menos significativo de **MASK** selecciona el Banco 0, el más significativo selecciona el Banco 3. Por ejemplo, si la entrada **MASK** tiene el valor 8_{10} (1000_2) y la entrada **ADDR** es 0, la escritura solo afectaría los bytes 12, 13, 14 y 15 de la *RAM*, pues estos están en el bloque 0 y en el banco 3. En esos 4 bytes se escribiría el valor de la entrada I_3 (Data Input 3). Si la entrada **MASK** fuera 12_{10} (1100_2) y **ADDR** fuera 2, la escritura modificaría los bytes 40, 41, 42, 43 y 44, 45, 46, 47 (bloque 2, bancos 2 y 3). En esos 16 bytes se escribirían los valores de las entradas I_2 e I_3 .

La entrada **MASK** no afecta las operaciones de lectura. Las salidas O_0 , O_1 , O_2 , y O_3 siempre contienen el bloque completo solicitado en **ADDR**. Las escrituras se realizan cuando **CS** es 1 y $\neg R/W$ es 1 y toman la cantidad de ciclos de *CPU* que indica la salida **WT**.

No.	Instrucción	Código de máquina	Tipo
1	add	00 0000 Rs Rt Rd 0 0000 10 0000	Aritméticas
2	sub	00 0000 Rs Rt Rd 0 0000 10 0010	
3	mult	00 0000 Rs Rt 0 0000 0 0000 01 1000	
4	mulu	00 0000 Rs Rt 0 0000 0 0000 01 1001	
5	div	00 0000 Rs Rt 0 0000 0 0000 01 1010	
6	divu	00 0000 Rs Rt 0 0000 0 0000 01 1011	
7	addi	00 1000 Rs Rt constante	
8	and	00 0000 Rs Rt Rd 0 0000 10 0100	Lógicas
9	or	00 0000 Rs Rt Rd 0 0000 10 0101	
10	nor	00 0000 Rs Rt Rd 0 0000 10 0111	
11	xor	00 0000 Rs Rt Rd 0 0000 10 1000	
12	andi	00 1100 Rs Rt constante	
13	ori	00 1101 Rs Rt constante	
14	xori	00 1110 Rs Rt constante	
15	slt	00 0000 Rs Rt Rd 0 0000 10 1010	De comparación
16	sltu	00 0000 Rs Rt Rd 0 0000 10 1011	
17	slti	00 1010 Rs Rt constante	
18	sltiu	00 1011 Rs Rt constante	
19	mfhi	00 0000 0 0000 0 0000 Rd 0 0000 01 0000	De copia
20	mflo	00 0000 0 0000 0 0000 Rd 0 0000 01 0000	
21	nop	00 0000 0 0000 0 0000 0 0000 00 0000	De salto
22	beq	00 0100 Rs Rt offset	
23	bne	00 0101 Rs Rt offset	
24	blez	00 0110 Rs Rt offset	
25	bgtz	00 0111 Rs Rt offset	
26	bltz	00 0001 Rs Rt offset	
27	j	00 0010 destino	
28	jr	00 0000 Rs 0 0000 0 0000 0 0000 00 1000	
29	lw	10 0011 Rs Rt offset	De memoria
30	sw	10 1011 Rs Rt offset	
31	pop	11 1000 0 0000 0 0000 Rd 0 0000 00 0000	
32	push	11 1000 Rs 0 0000 0 0000 0 0000 00 0001	
33	halt	11 1111 0 0000 0 0000 0 0000 11 1111	Especiales
34	tty	11 1111 Rs 0 0000 0 0000 0 0000 00 0001	
35	rnd	11 1111 0 0000 0 0000 Rd 0 0000 00 0010	
36	kbd	11 1111 0 0000 0 0000 Rd 0 0000 00 0100	

TABLA 1. Instrucciones S-MIPS