

Mips

Samuel Primera CI: 31.129.684

4 de junio de 2025

1. Operandos Mips

1.1. 32 Registros

Localizaciones rápidas para los datos. En MIPS, los datos deben estar en los registros para realizar operaciones aritméticas. El registro MIPS \$zero es siempre igual a 0. El registro \$at está reservado por el ensamblador para manejar constantes grandes. Ejemplo:

\$s0-\$s7. \$t0-\$t9.
\$zero. \$a0-\$a3.
\$v0-\$v1. \$gp. \$fp. \$sp.
\$ra. \$at

1.2. 2^{30} Palabras de memoria

Accesibles solamente por instrucciones de transferencia de datos. MIPS utiliza direcciones de byte, de modo que las direcciones de palabras consecutivas se diferencian en 4. La memoria guarda las estructuras de datos, las tablas y los registros desbordados (guardados). Ejemplo:

Memory[0],
Memory[4], ... ,
Memory[4294967292]

2. Lenguaje Ensamblador Mips

Categoría	Instrucción	Ejemplo	Significado	Comentarios
Aritmética	add	add \$s1,\$s2,\$s3	$\$s1 = \$s2 + \$s3$	Tres operandos; datos en registros
	subtract	sub \$s1,\$s2,\$s3	$\$s1 = \$s2 - \$s3$	Tres operandos; datos en registros
	add immediate	addi \$s1,\$s2,100	$\$s1 = \$s2 + 100$	Usado para sumar constantes
Transferencia de dato	load word	lw \$s1,100(\$s2)	$\$s1 = \text{Memory}[\$s2 + 100]$	Palabra de memoria a registro
	store word	sw \$s1,100(\$s2)	$\text{Memory}[\$s2 + 100] = \$s1$	Palabra de registro a memoria
	load half	lh \$s1,100(\$s2)	$\$s1 = \text{Memory}[\$s2 + 100]$	Media palabra de memoria a registro
	store half	sh \$s1,100(\$s2)	$\text{Memory}[\$s2 + 100] = \$s1$	Media palabra de registro a memoria
	load byte	lb \$s1,100(\$s2)	$\$s1 = \text{Memory}[\$s2 + 100]$	Byte de memoria a registro
	store byte	sb \$s1,100(\$s2)	$\text{Memory}[\$s2 + 100] = \$s1$	Byte de registro a memoria
	load upper immed.	lui \$s1,100	$\$s1 = 100 * 2^{16}$	Cargar constante en los 16 bits de mayor peso
Lógica	and	and \$s1,\$s2,\$s3	$\$s1 = \$s2 \& \$s3$	Tres registros operandos; AND bit-a-bit
	or	or \$s1,\$s2,\$s3	$\$s1 = \$s2 \$s3$	Tres registros operandos; OR bit-a-bit
	nor	nor \$s1,\$s2,\$s3	$\$s1 = \sim (\$s2 \$s3)$	Tres registros operandos; NOR bit-a-bit
	and immediate	andi \$s1,\$s2,100	$\$s1 = \$s2 \& 100$	AND Bit-a-bit registro con constante
	or immediate	ori \$s1,\$s2,100	$\$s1 = \$s2 100$	OR Bit-a-bit registro con constante
	shift left logical	sll \$s1,\$s2,10	$\$s1 = \$s2 \ll 10$	Desplazamiento a la izquierda por constante
	shift right logical	srl \$s1,\$s2,10	$\$s1 = \$s2 \gg 10$	Desplazamiento a la derecha por constante
Salto condicional	branch on equal	beq \$s1,\$s2,L	if ($\$s1 == \$s2$) go to L PC + 4 + 100	Comprueba igualdad y bifurca relativo al PC
	branch on not equal	bne \$s1,\$s2,L	if ($\$s1 != \$s2$) go to L PC + 4 + 100	Comprueba si no igual y bifurca relativo al PC
	set on less than	slt \$s1,\$s2,\$s3	if ($\$s2 < \$s3$) $\$s1 = 1$; else $\$s1 = 0$	Compara si es menor que; usado con beq, bne
	set on less than immediate	slti \$s1,\$s2,100	if ($\$s2 < 100$) $\$s1 = 1$; else $\$s1 = 0$	Compara si es menor que una constante
Salto incondicional	jump	j 2500	go to 10000	Salto a la dirección destino
	jump register	jr \$ra	go to \$ra	Para retorno de procedimiento
	jump and link	jalt 2500	$\$ra = PC + 4$; go to 10000	Para llamada a procedimiento