# **ISTRUZIONI E PSEUDO-ISTRUZIONI MIPS**

### **ARITMETICA**

add	\$1, \$2, \$3	\$1 := \$2 + \$3	addizione
addu	\$1, \$2, \$3	\$1 := \$2 + \$3	addizione naturale
addi	\$1, \$2, cost	\$1 := \$2 + cost	addizione di costante
addiu	\$1, \$2, cost	\$1 := \$2 + cost	addizione naturale di costante
sub	\$1, \$2, \$3	\$1 := \$2 - \$3	sottrazione
subu	\$1, \$2, \$3	\$1 := \$2 - \$3	sottrazione naturale
mult	\$1, \$2	hi lo := \$1 × \$2	moltiplicazione (risultato a 64 bit)

# **ARITMETICA** – pseudo-istruzioni

subi	\$1, \$2, cost	\$1 := \$2 – cost	sottrazione di costante
subiu	\$1, \$2, cost	\$1 := \$2 - cost	sottrazione naturale di costante
neg	\$1, \$2	\$1 := -\$2	negazione aritmetica (compl. a 2)

### **CONFRONTO**

sIt	\$1, \$2, \$3	if $$2 < $3$$ then $$1 := 1$ else $$1 := 0$	poni a 1 se strettamente minore
sltu	\$1, \$2, \$3	if $$2 < $3$ then $1 := 1$ else $1 := 0$	poni a 1 se strettamente minore naturale
slti	\$1, \$2, cost	if $$2 < \cos t \text{ then } $1 := 1 \text{ else } $1 := 0$	poni a 1 se strettamente minore di costante
sltiu	\$1, \$2, cost	if \$2 < cost then \$1 := 1 else \$1 := 0	poni a 1 se strettamente minore di costante naturale

# **LOGICA**

or	\$1, \$2, \$3	\$1 := \$2 <b>or</b> \$3	somma logica bit a bit
and	\$1, \$2, \$3	\$1 := \$2 <b>and</b> \$3	prodotto logico bit a bit
ori	\$1, \$2, cost	\$1 := \$2 <b>or</b> cost	somma logica bit a bit con costante
andi	\$1, \$2, cost	\$1 := \$2 <b>and</b> cost	prodotto logico bit a bit con costante
nor	\$1, \$2, \$3	\$1 := \$2 <b>nor</b> \$3	somma logica negata bit a bit
sII	\$1, \$2, cost	\$1 := \$2 << cost	scorrimento logico a sinistra (left)
SII	\$1, \$2, COST	\$1 := \$2 << cost	del numero di bit specificato da cost
srl	\$1, \$2, cost	$C1 \leftarrow C1 \sim C0Ct$	scorrimento logico a destra (right)
311	<b>31, 32, cost</b>		del numero di bit specificato da cost

# LOGICA - pseudo-istruzione

not	\$1, \$2	\$1 := <b>not</b> \$2	negazione logica (not bit a bit)
-----	----------	-----------------------	----------------------------------

# SALTO INCONDIZIONATO: ASSOLUTO, INDIRETTO E CON COLLEGAMENTO

j	indir	pc := indir (28 bit)	salto incondizionato assoluto
jr	\$1	pc := \$1 (32 bit)	salto incondizionato indiretto da registro
jal	indir	pc := indir (28 bit) e collega il registro \$ra	salto incondizionato assoluto con collegamento

# **SALTO CONDIZIONATO**

beq	\$1, \$2, spi	if \$1 = \$2 salta relativo a PC	salto condizionato di uguaglianza
bne	\$1, \$2, spi	if \$1 ≠ \$2 salta relativo a PC	salto condizionato di disuguaglianza

# **SALTO CONDIZIONATO** – pseudo-istruzioni

blt	\$1, \$2, spi	if \$1 < \$2 salta relativo a PC	salta se strettamente minore
bgt	\$1, \$2, spi	if \$1 > \$2 salta relativo a PC	salta se strettamente maggiore
ble	\$1, \$2, spi	if \$1 ≤ \$2 salta relativo a PC	salta se minore o uguale
bge	\$1, \$2, spi	if \$1≥\$2 salta relativo a PC	salta se maggiore o uguale

#### TRASFERIMENTO TRA PROCESSORE E MEMORIA

lw	\$1, spi (\$2)	\$1 := mem (\$2 + spi)	carica parola (a 32 bit)
SW	\$1, spi (\$2)	mem (\$2 + spi) := \$1	memorizza parola (a 32 bit)
Ih, Ihu	\$1, spi (\$2)	\$1 := mem (\$2 + spi)	carica mezza parola (a 16 bit)
sh	\$1, spi (\$2)	mem (\$2 + spi) := \$1	memorizza mezza parola (a 16 bit)
lb, lbu	\$1, spi (\$2)	\$1 := mem (\$2 + spi)	carica byte (a 8 bit)
sb	\$1, spi (\$2)	mem (\$2 + spi) := \$1	memorizza byte (a 8 bit)

### TRASFERIMENTO TRA PROCESSORE E MEMORIA – pseudo-istruzioni (vedi nota 1 sotto)

lw	\$1, etichetta	\$1 := mem (\$gp + spi di etichetta)	carica parola (a 32 bit)
SW	\$1, etichetta	mem (\$gp + spi di etichetta) := \$1	memorizza parola (a 32 bit)

# TRASFERIMENTO TRA REGISTRI (non referenziabili)

	mflo	\$1	\$1 := lo	copia registro lo
Ī	mfhi	\$1	\$1 := hi	copia registro hi

#### TRASFERIMENTO TRA REGISTRI – pseudo-istruzione

		44 40		
mov	<i>ie</i>	\$1, \$2	\$1 := \$2	copia registro

#### **CARICAMENTO DI COSTANTE IN REGISTRO**

	lui	\$1, cost	1 ST TTE NIT NIII SIGNIT 1 '- COST	carica cost (in 16 bit più signif. di \$1)		
				(16 bit meno signif. di \$1 posti a 0)		

# **CARICAMENTO DI COSTANTE / INDIRIZZO IN REGISTRO** – pseudo-istruzioni (vedi nota 2 sotto)

li	\$1, cost	\$1 := cost (32 bit)	carica costante a 32 bit
la	\$1, indir	\$1 := indir (32 bit)	carica indirizzo a 32 bit

### **REGISTRI MIPS**

## **REGISTRI REFERENZIABILI**

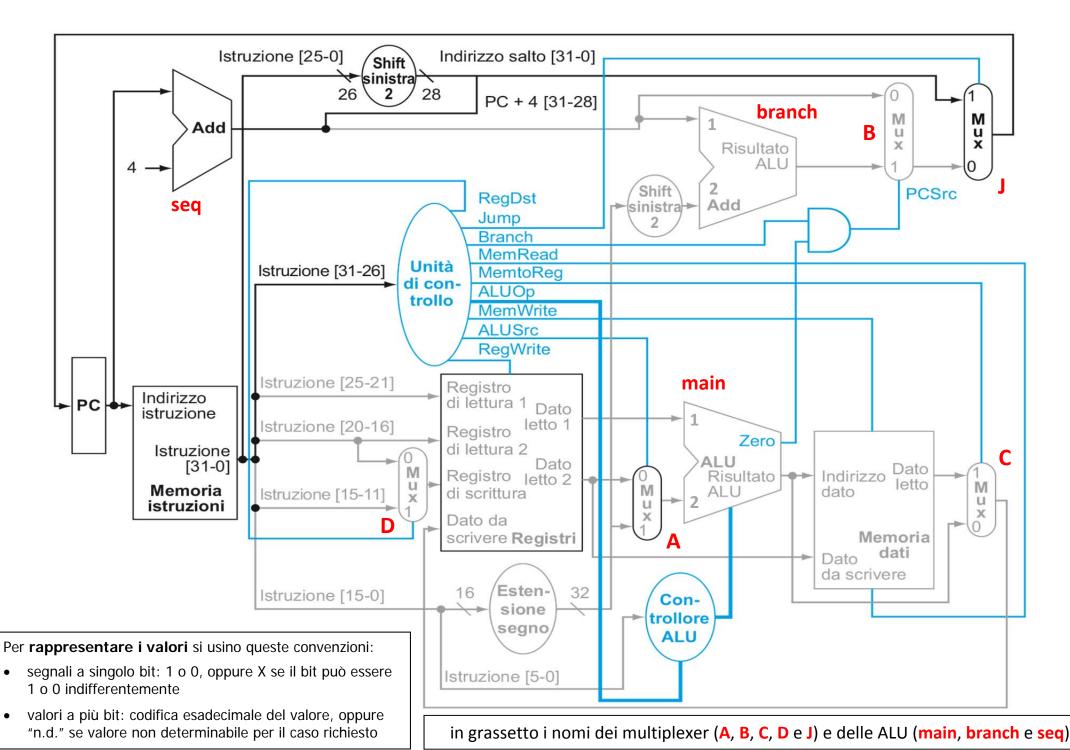
0	0	costante 0 (registro denotabile anche come \$zero)				
1	at	uso riservato all'assembler-linker (per espandere pseudo-istruzioni e macro)				
2 - 3	v0 - v1	valore restituito da funzione (sottoprogramma)				
2-3		(v0 per dati di tipo scalare o puntatore, più v1 per numeri reali di tipo double)				
4 - 7	4 - 7 a0 - a3 argomenti (scalari o punt) in ingresso a funzione (max quattro argomenti					
		registri per valori temporanei (p. es. calcolo delle espressioni)				
		registri usabili (se possibile) per var locali (scalari o punt) di sottoprogramma				
		registri per valori temporanei (in aggiunta a t0 - t7), come i precedenti tx				
		registri riservati per il nucleo (kernel) del Sistema Operativo				
28	gp	global pointer (puntatore all'area dati globale)				
29	sp	stack pointer (puntatore alla cima della pila)				
30	fp	frame pointer (puntatore all'area di attivazione di sottoprogramma)				
31	ra	return address (indirizzo di rientro da chiamata a sottoprogramma)				

#### **REGISTRI NON REFERENZIABILI**

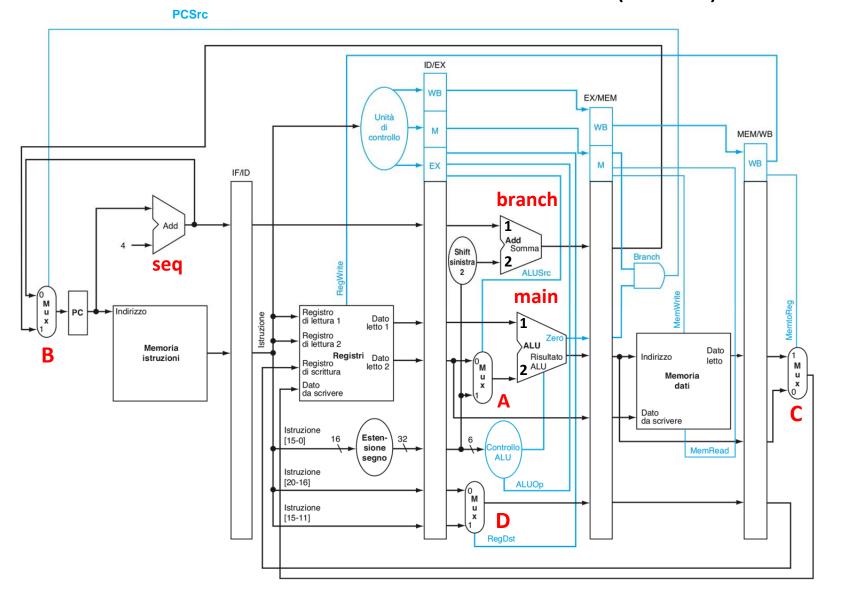
	рс	program counter (contatore di programma)					
	registro per risultato di moltiplicazione e divisione (32 bit più significativi)						
	lo	registro per risultato di moltiplicazione e divisione (32 bit meno significativi)					

Nota 1: anche le pseudo-istruzioni *lh, lhu, sh, lb, lbu* e *sb* con etichetta sottintendono il registro \$gp. Nota 2: entrambe le pseudo-istruzioni *li* e *la* caricano un valore a 32 bit in un registro, ma *li* va usata per caricare una costante e *la* per caricare un indirizzo.

# PROCESSORE SINGOLO CICLO (monociclo)



# PROCESSORE PIPELINE (multiciclo) e FORMATI DEI REGISTRI INTER-STADIO



Per **rappresentare i valori** si usino queste convenzioni:

- segnali a singolo bit: 1 o 0, oppure X se il bit può essere 1 o 0 indifferentemente
- valori a più bit: codifica esadecimale del valore, oppure "n.d." se valore non determinabile per il caso richiesto

# Legenda dei registri inter-stadio

(32) ecc. =  $n^{\circ}$  di bit del campo considerato

(Rs) o (Rt) = contenuto del registro Rs o Rt

Rd, Rt, R = numero di registro, dove R può essere Rd o Rt

I campi dei registri inter-stadio sono indicati come:

Nome\_Registro\_Interstadio.Campo\_x (p. es. MEM/WB.dato letto)

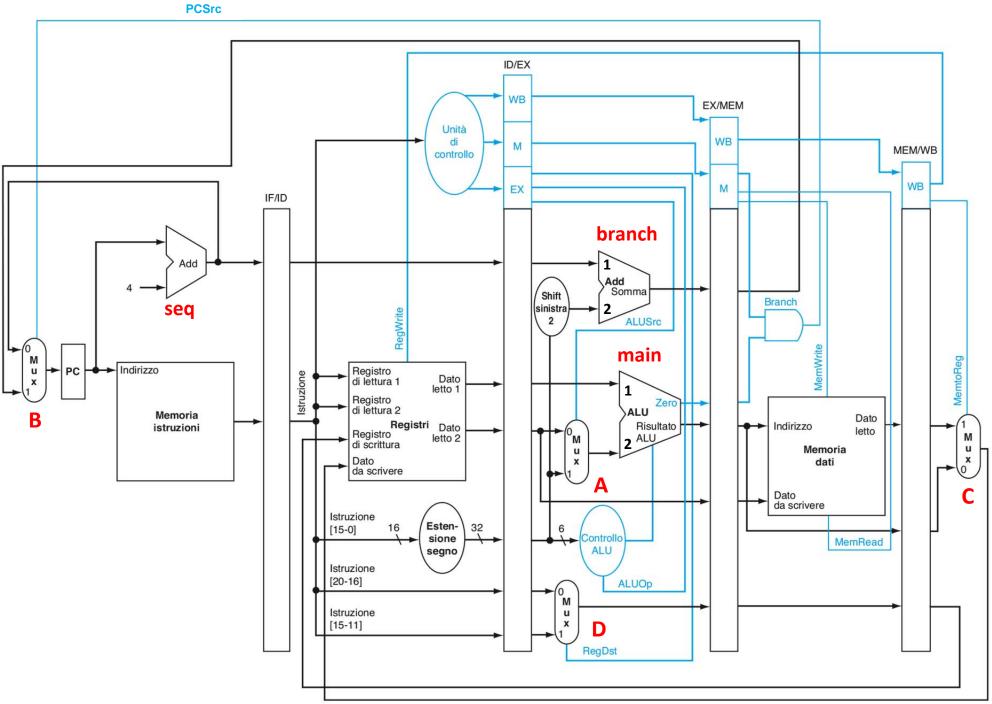
ור/וט	1F/1D PC (32)   Istruzione (32)									
ID/EX	WB (2)	M (3)	EX (4)	PC (32)	(Rs) (32)	(Rt) (32)	imm/offset esteso (32)		Rt (5)	Rd (5)
EX/MEM	WB (2)	M (3)	PC (32)	ALU_out (32)	bit Z (1)	(Rt) (32)	R (5)			

MEM/WB WB (2) dato letto (32) ALU\_out (32) R (5)

IE/ID DC (22) istruziono (22)

formati dei registri inter-stadio





# PROCESSORE PIPELINE (multiciclo) con UNITÀ di STALLO e UNITÀ di PROPAGAZIONE (omessi altri dettagli)

