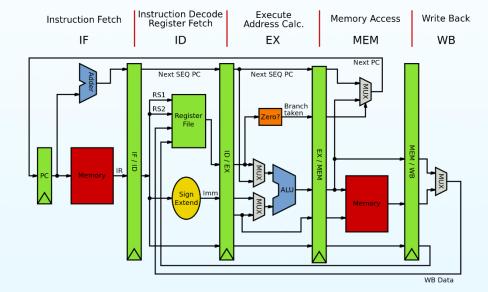




Definizione

□II MIPS (acronimo di microprocessor without interlocked pipeline stages) è un'architettura informatica per microprocessori RISC sviluppata da MIPS Computer Systems Inc. (oggi MIPS Technologies Inc.)





Storia - L'inizio

☐ Progetto sviluppato nel 1981 da John L. Hennessy dell'Università di Stanford

□Suddivisione della **Memoria Centrale in due parti** fisiche (Memoria Istruzioni e Memoria Dati) per garantire l'esecuzione di una istruzione in un solo ciclo di clock

□ Realizzazione di una architettura di tipo **RISC** e in grado di realizzare la tecnica della **canalizzazione** (*pipeline*)



Storia - Finalità del progetto

struzioni RISC sono caratterizzate da:
□semplicità (nei primi modelli le moltiplicazioni e le divisioni tra interi furono realizzate con somme e sottrazioni successive)
□pochi modi di indirizzamento (per lo più elementari come LOAD e STORE) per garantire l'esecuzione di ciascuna istruzione in un solo ciclo di clock

L'esecuzione in un solo ciclo di clock di una istruzione, la suddivisione delle varie unità funzionali e la loro sincronizzazione (ottenuta con l'interposizione di blocchi, un insieme di registri e linee di controllo che sorvegliano il completamento delle varie istruzioni) consentono un pipeline regolare e quindi una prestazione della macchina più efficiente in termine di quantità di calcoli in unità temporale



Storia – *La produzione industriale*

□ Nel 1984 Hennessy fonda la MIPS Computer Systems

□Nel 1985 la società presenta il **processore R2000 con lunghezza della parola a 32bit** nel 1988 è commercializzato il modello **R3000** (riduzione della dimensione e del numero dei transistori; frequenza: 20Mhz, 33mhz a 35Mhz). Entrambi i processori sono impiegati come CPU delle workstation della società Silicon Graphics

□Nel 1991 MIPS presenta **R4000**, il suo **primo processore a 64 bit**

☐ Acquisizione della società da parte di Silicon Graphics (MIPS Technologies)



Storia – Il successo industriale

☐ Agli inizi degli anni Novanta, MIPS Tencologies invade il mercato dei microprocessori grazie al basso prezzo e le ottime prestazioni di calcolo offerte dalla canalizzazione

□Nel 1997 il MIPS supera il numero di processori venduti da Motorola (uno dei leader del mercato mondiale)

□Nel 1999 MIPS annuncia la possibilità di acquistare la licenza per due processori base: MIPS32 a 32 bit e MIPS64 a 64 bit



Storia – Lo sviluppo industriale

□ Nascita della SandCraft e sviluppo del processore **R7100** (eseguiva istruzioni *fuori ordine*)

□Creazione della SiByte e produzione del modello **SB-1250**, uno dei primi processori *systems-on-a-chip* (SOC) ad alte prestazioni basato su architettura MIPS

☐ Fondazione di Alchemy Semiconductor (in seguito acquisita da AMD), che produce il processore di tipo SOC dal nome **Au-1000** che necessita di un basso consumo energetico



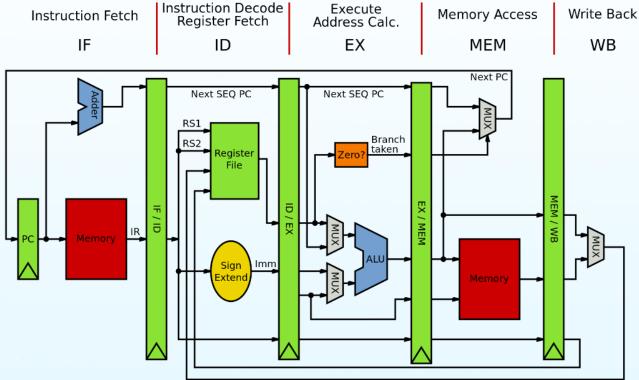
Storia – *La situazione attuale*

□Nella prima metà del XXII secolo l'architettura MIPS trova grossa diffusione nell'ambito dei sistemi embedded, dei device di Windows CE e nei router di Cisco e anche nelle console Nintendo 64, Sony PlayStation, PlayStation 2 e PlayStation Portable





Componenti – Schema generale





Componenti – Registri

☐ I **registri** sono locazioni di memoria in cui ospitare temporaneamente degli operandi/indirizzi/istruzioni



Componenti – Registri

□ REGISTRI TEMPORANEI NON PRESERVANTI: si azzerano dopo un salto a sub-routine

\$t0	\$t1	\$t2	\$t3	\$t4
\$t5	\$t6	\$t7	\$t8	\$t9

□ REGISTRI TEMPORANEI PRESERVANTI: mantengono sempre i valori

\$s0	\$s1	\$s2	\$s3	\$s4
\$s5	\$s6	\$s7	\$s8	\$s9



Componenti – Registri

□ REGISTRI TEMPORANEI PER LE SUB ROUTINE



□REGISTRI PER I NUMERI REALI (NUMERI IN VIRGOLA MOBILE, floating point)

\$fp0 -----\$fp31

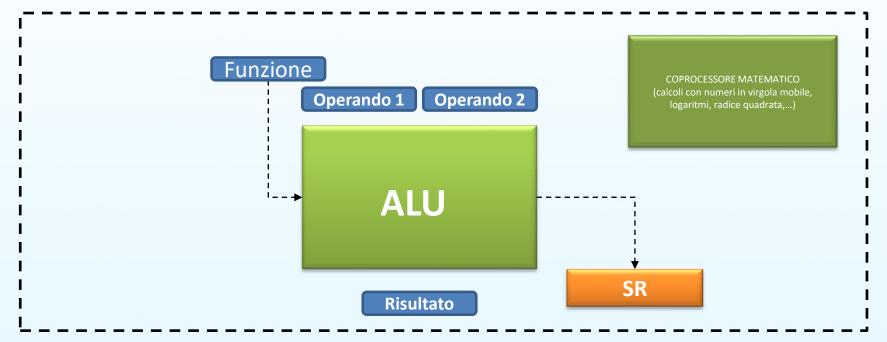


Componenti – ALU

- □ La **ALU** è il modulo nel quale è presente la circuiteria utile per svolgere operazioni logiche aritmetiche (*adder*, *shifter*, *comparator*,...)
- ☐ Il MIPS è dotato di un coprocessore matematico, visto come una unità di I/O con un set di istruzioni specifico, utile per svolgere operazioni aritmetiche con operandi in virgola mobile (espressi in singola e doppia precisione)
 - ☐ Questa caratteristica è presente anche nel simulatore MARS



Componenti – ALU e Coprocessore Matematico



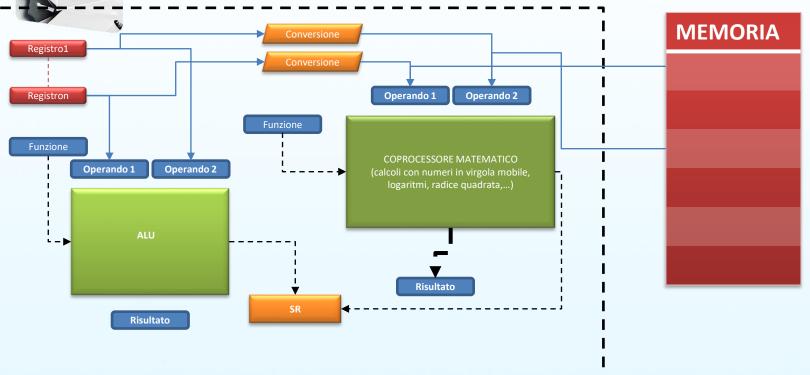


Componenti – Coprocessore Matematico

☐ Il coprocessore matematico opera su numeri reali rappresentati in Virgola Mobile Singola Precisione e Doppia
Precisione - siti in memoria oppure numeri interi derivati dal
calcolo dell'ALU e stipati nei registri (o in memoria) previa
conversione nel formato IEEE754 mediante apposite funzioni
di trasformazione



Componenti – ALU e Coprocessore Matematico



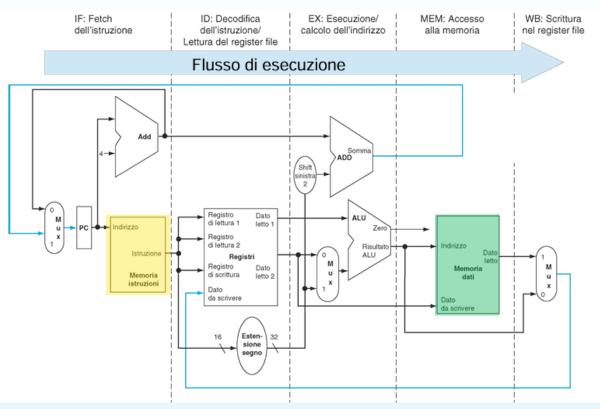


Componenti – Memoria

- □II MIPS ha due memorie distinte:
 - ☐ Memoria Istruzioni: area nella quale sono stipate le istruzioni afferenti ad un programma, e una serie di informazioni ausiliarie (stack, kernel S.O.,...)
 - ☐ Memoria Dati: area nella quale sono stipati i dati utilizzati dal programma



Componenti – Memoria





Componenti – Memoria: esempio

.text

lw \$t0,x lw \$t1,y add \$t2,\$t0,\$1 sw \$t2,z

_1	_	1	_
n	а	T	2
u	a	ι	u

x: .word 67 y: .word 100

z: .word 0

Text Segment							
Bkpt	Address	Code	Basic				
	0x00400000	0x3c011001	lui \$1,0x00001001	2:	lw \$t0,x		
	0x00400004	0x8c280000	lw \$8,0x00000000(\$1)				
	0x00400008	0x3c011001	lui \$1,0x00001001	3:	lw \$t1,y		
	0x0040000c	0x8c290004	lw \$9,0x00000004(\$1)				
	0x00400010	0x01015020	add \$10,\$8,\$1	4:	add \$t2,\$t0,\$1		
	0x00400014	0x3c011001	lui \$1,0x00001001	5:	sw \$t2,z		
	0x00400018	0xac2a0008	sw \$10,0x00000008(\$1)				

Name	Number	Value
ero	0	0x00000000
:	1	0x10010000
)	2	0x00000000
L	3	0x00000000
)	4	0x00000000
L	5	0x0000000
2	6	0x00000000
3	7	0x00000000
)	8	0x00000043
l .	9	0x00000064
2	10	0x10010043
3	11	0x00000000
1	12	0x0000000
5	13	0x00000000
5	14	0x00000000
7	15	0x00000000
)	16	0x0000000
L	17	0x00000000
2	18	0x00000000
3	19	0x0000000
1	20	0x00000000
5	21	0x0000000
5	22	0x00000000
7	23	0x0000000
3	24	0x00000000
9	25	0x00000000
)	26	0x00000000
Į.	27	0x0000000
	28	0x10008000
	29	0x7fffeff
	30	0x00000000
à	31	0x00000000
		0x0040001
		0x00000000
		0×00000000

□ Data Segment □ □ □									
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)	
0x10010	000 0x00000043	0x00000064	0x10010043	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	
0x10010	020 0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	
0x10010	040 0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	
0x10010	060 0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	
0x10010	080 0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	



Componenti – I/O

- ☐ I dispositivi di Ingresso e di Uscita (Input Output device o I/O device) permettono l'interazione con il mondo esterno
- ☐ II MIPS interagisce con molte periferiche (scheda audio, video, terminale video, tastiera)



Componenti – I/O

Finestra di input per l'immissione dei dati da tastiera

li \$v0,5 # servizio di lettura di un intero da tastiera

syscall #chiamata di sistema

move \$t0,\$v0 #spostamento del valore letto da tastiera

#residente in \$v0 dopo la syscall

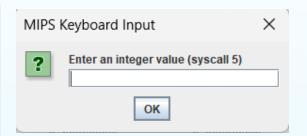
Finestra di output (mostrata dal simulatore) per la visualizzazione dei risultati

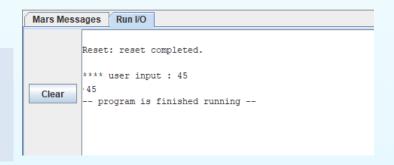
move \$a0,\$t0 #spostamento del valore intero da stampare

#da \$t0 a \$a0

li \$v0,1 #servizio di stampa di un intero

syscall #chiamata di sistema







Esempio 1 (Interazione con i dispositivi di I/O)

```
.text
.globl main
main:
```

```
li $v0,5 # servizio di lettura di un intero da tastiera
```

syscall #chiamata di sistema

move \$t0,\$v0 #spostamento del valore letto da tastiera residente in \$v0 dopo la syscall

add \$t0,\$t0,1 #calcolo del valore successivo

move \$a0,\$t0 #spostamento del valore intero da stampare da \$t0 a \$a0

li \$v0,1 #servizio di stampa di un intero

syscall #chiamata di sistemali

\$v0,10 syscall

