

# Von Neumann

- Memoria veloce (cache)
- Memoria fissa (ROM/RAM)
- Unità di calcolo (CPU)

## Ciclo macchina

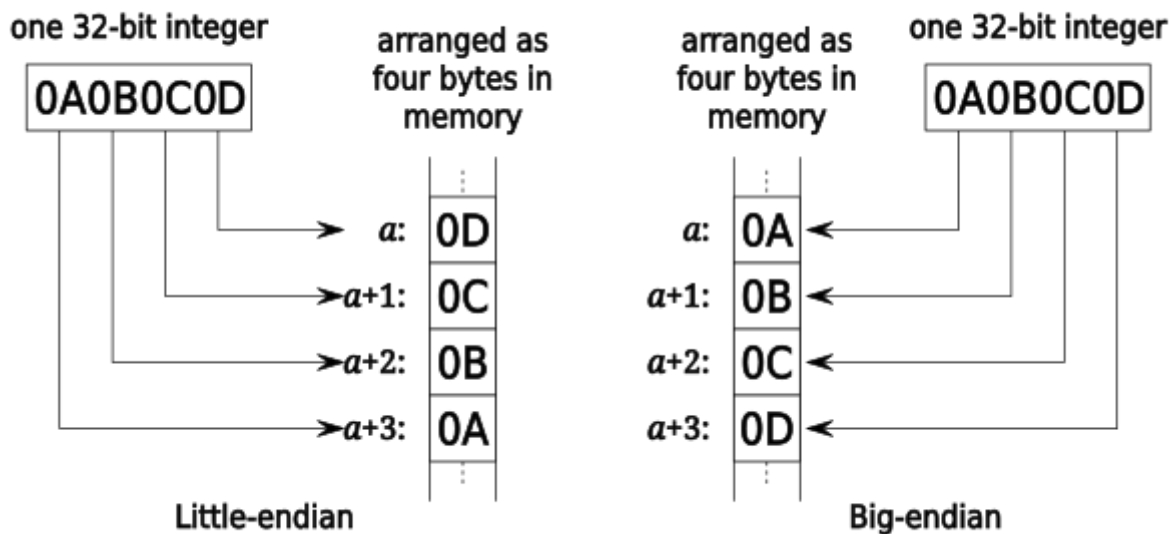
Tendenzialmente eseguita dalla ALU (Unità aritmetico-logica)

- Fetch (Prelievo)
- Decode (Decodifica)
- Execute (Esecuzione)

A livello pratico:

1. Prelievo dalla memoria
  1. Se locale = Non perdo tempo (non andare in ROM e poi salvarlo in cache)
  2. Se non locale = Giro lungo (fisicamente andare a recuperare il dato)
2. Decodifico il formato ma anche l'istruzione
  1. `ADD 0x80, 0x0`
3. Eseguo l'istruzione prelevata nel modo corretto
  1. Dipende dall'architettura

Codifica (dal bit più significativo / dal bit meno significativo):



## CISC/RISC

### CISC

Emphasis on hardware  
 Includes multi-clock  
 complex instructions  
 Memory-to-memory:  
 "LOAD" and "STORE"  
 incorporated in instructions  
 Small code sizes,  
 high cycles per second  
 Transistors used for storing  
 complex instructions

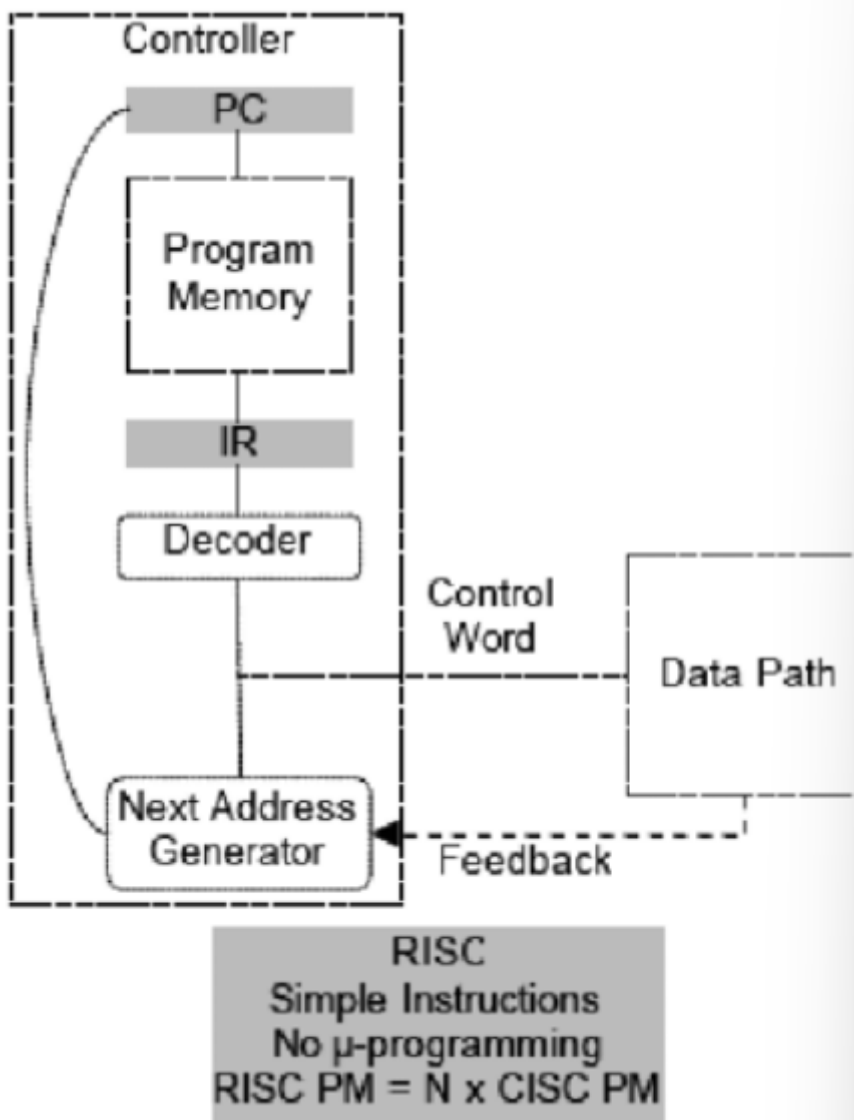
### RISC

Emphasis on software  
 Single-clock,  
 reduced instruction only  
 Register to register:  
 "LOAD" and "STORE"  
 are independent instruction:  
 Low cycles per second,  
 large code sizes  
 Spends more transistors  
 on memory registers

## RISC (pipeline)

• • • •

Ciclo che viene fatto in parallelo sequenzialmente (= pezzo per pezzo/uno dopo l'altro) su più core (nuclei di elaborazione della CPU)

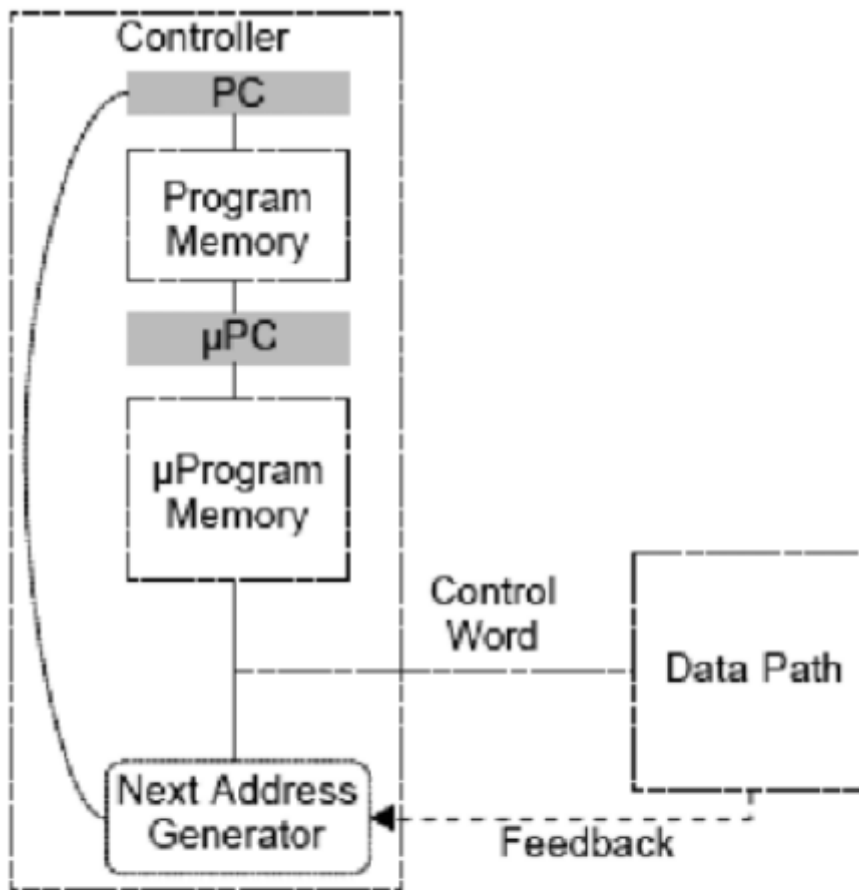


## CISC

Caratteristiche generali:

- clock pari ad un Mhz
- lunghezza della parola pari a 16 bit, con la possibilità di indirizzare anche metà parola
- sistema di interconnessione a bus - fu la prima macchina ad implementarlo
- memoria centrale di 32k parole organizzata in 4 pagine per un totale di 256 kbyte di spazio
- una parte di memoria dedicata allo stack
- numeri interi rappresentati in complemento a 2, mentre i naturali in modo standard binario
- interruzioni/eccezioni vettorzate

N	Z	V	C	TRAP (1 bit)	PRIORITÀ (3 bit)	MODO DI FUNZIONAMENTO (2 bit)
---	---	---	---	--------------	------------------	-------------------------------



**CISC**  
Complex Instructions Possible  
1 Instruction = n μ-Instructions

## Pipeline

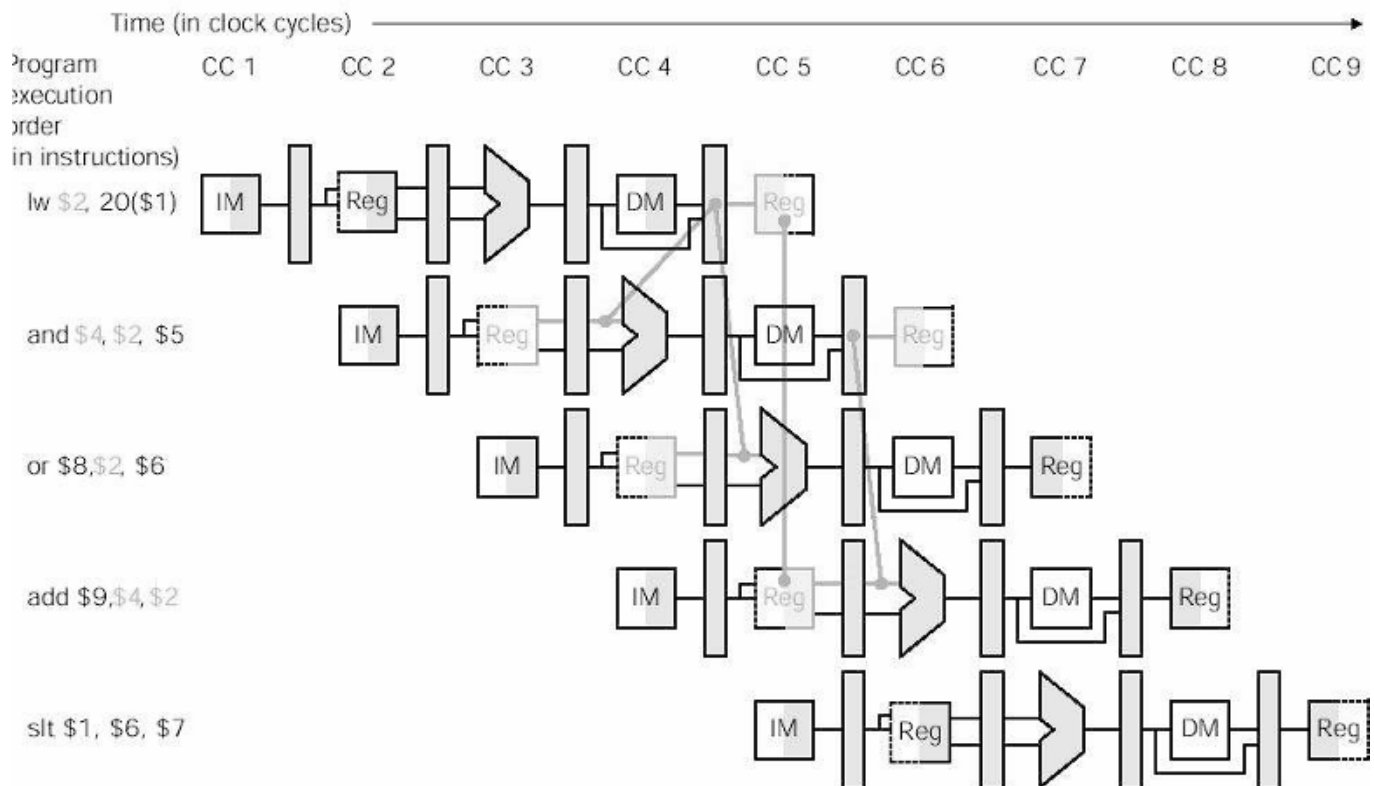
Tendenzialmente si usa RISC usando set di istruzioni apposite:

## Possibili casi

Situazione	Esempio di codice	Azione
Nessuna dipendenza	LD <b>\$1</b> , 45(\$2) DADD \$5, \$6, \$7 DSUB \$8, \$6, \$7 OR    \$9, \$6, \$7	Non occorre fare nulla perché non c'è dipendenza rispetto alle 3 istruzioni successive
Dipendenza che richiede uno stallo	LD <b>\$1</b> , 45(\$2) DADD \$5, <b>\$1</b> , \$7 DSUB \$8, \$6, \$7 OR    \$9, \$6, \$7	Opportuni comparatori rilevano l'uso di \$1 in DADD ed evitano il rilascio di DADD
Dipendenza risolvibile con un forwarding	LD <b>\$1</b> , 45(\$2) DADD \$5, \$6, \$7 DSUB \$8, <b>\$1</b> , \$7 OR    \$9, \$6, \$7	Opportuni comparatori rilevano l'uso di \$1 in DSUB e inoltrano il risultato della load alla ALU in tempo per la fase EX di DSUB
Dipendenza con accessi in ordine	LD <b>\$1</b> , 45(\$2) DADD \$5, \$6, \$7 DSUB \$8, \$6, \$7 OR    \$9, <b>\$1</b> , \$7	Non occorre fare nulla perché la lettura di \$1 in OR avviene dopo la scrittura del dato caricato

## Pipeline (MIPS)

### Esempio



# Assembly

`ADD rax, 0x0` - Esempio di istruzione

X64 = registri (memorie più veloci della CPI a 64 bit)

8-byte register	Bytes 0-3	Bytes 0-1	Byte 0
%rax	%eax	%ax	%al
%rcx	%ecx	%cx	%cl
%rdx	%edx	%dx	%dl
%rbx	%ebx	%bx	%bl
%rsi	%esi	%si	%sil
%rdi	%edi	%di	%dil
%rsp	%esp	%sp	%spl
%rbp	%ebp	%bp	%bpl
%r8	%r8d	%r8w	%r8b
%r9	%r9d	%r9w	%r9b
%r10	%r10d	%r10w	%r10b
%r11	%r11d	%r11w	%r11b
%r12	%r12d	%r12w	%r12b
%r13	%r13d	%r13w	%r13b
%r14	%r14d	%r14w	%r14b
%r15	%r15d	%r15w	%r15b

Opcode = Codice dell'operazione

--> ADD, SUB

Indirizzamenti a parole:

- byte = 8 bit
- word = 16 bit
- doubleword = 32 bit
- quadword = 64 bit

Instruction		Description
Instructions with one suffix		
<b>mov</b>	<i>S, D</i>	Move source to destination
<b>push</b>	<i>S</i>	Push source onto stack
<b>pop</b>	<i>D</i>	Pop top of stack into destination

### 3.2.1 Unary Operations

Instruction		Description	Page #
<b>inc</b>	<i>D</i>	Increment by 1	178
<b>dec</b>	<i>D</i>	Decrement by 1	178
<b>neg</b>	<i>D</i>	Arithmetic negation	178
<b>not</b>	<i>D</i>	Bitwise complement	178

### 3.2.2 Binary Operations

Instruction		Description	Page #
<b>leaq</b>	<i>S, D</i>	Load effective address of source into destination	178
<b>add</b>	<i>S, D</i>	Add source to destination	178
<b>sub</b>	<i>S, D</i>	Subtract source from destination	178
<b>imul</b>	<i>S, D</i>	Multiply destination by source	178
<b>xor</b>	<i>S, D</i>	Bitwise XOR destination by source	178
<b>or</b>	<i>S, D</i>	Bitwise OR destination by source	178
<b>and</b>	<i>S, D</i>	Bitwise AND destination by source	178

## 3.4.2 Jump Instructions

Instruction		Description
<b>jmp</b>	<i>Label</i>	Jump to label
<b>jmp</b>	<i>*Operand</i>	Jump to specified location
<b>je / jz</b>	<i>Label</i>	Jump if equal/zero
<b>jne / jnz</b>	<i>Label</i>	Jump if not equal/nonzero
<b>js</b>	<i>Label</i>	Jump if negative
<b>jns</b>	<i>Label</i>	Jump if nonnegative
<b>jg / jnle</b>	<i>Label</i>	Jump if greater (signed)
<b>jge / jnl</b>	<i>Label</i>	Jump if greater or equal (signed)
<b>jl / jnge</b>	<i>Label</i>	Jump if less (signed)
<b>jle / jng</b>	<i>Label</i>	Jump if less or equal
<b>ja / jnbe</b>	<i>Label</i>	Jump if above (unsigned)
<b>jae / jnb</b>	<i>Label</i>	Jump if above or equal (unsigned)
<b>jb / jnae</b>	<i>Label</i>	Jump if below (unsigned)
<b>jbe / jna</b>	<i>Label</i>	Jump if below or equal (unsigned)

## 3.5 Procedure Call Instruction

Procedure call instructions do not have any suffixes.

Instruction		Description
<b>call</b>	<i>Label</i>	Push return address and jump to label
<b>call</b>	<i>*Operand</i>	Push return address and jump to specified location
<b>leave</b>		Set <b>%rsp</b> to <b>%rbp</b> , then pop top of stack into <b>%rbp</b>
<b>ret</b>		Pop return address from stack and jump there