

## Pipeline

### Problemi strutturali

**Problemi**

- Maggiori risorse interne (*severità bassa*): l'evoluzione tecnologica ha spesso permesso di duplicarle
- Colli di bottiglia (*severità alta*): l'accesso alle risorse esterne, p.es.: memoria, è molto costoso e molto frequente (anche 3 accessi per ciclo di clock)

**Soluzioni**

- Suddividere le memorie (accessi paralleli)
- Introdurre fasi non operative (*nop*)

Introduzione, Struttura e funzione CPU    Architettura degli elaboratori -1    Pagina 49

## Pipeline

### Dipendenza dai dati 1

- Un dato modificato nella fase **EI** dell'istruzione corrente può dover essere utilizzato dalla fase **FO** dell'istruzione successiva

INC [0123]  
CMP [0123], AL

Introduzione, Struttura e funzione CPU    Architettura degli elaboratori -1    Pagina 50

## Pipeline

### Dipendenza dai dati 2

**Soluzioni**

- Introduzione di fasi non operative (*nop*)
- Individuazione del rischio e prelievo del dato direttamente all'uscita dell'ALU (**data forwarding**)
- Risoluzione a livello di compilatore
- Riordino delle istruzioni (**pipeline scheduling**)

Introduzione, Struttura e funzione CPU    Architettura degli elaboratori -1    Pagina 51

## Pipeline

### Data forwarding

from register or memory    from register or memory

bypass path    bypass path

to register or memory

senza bypass path

I1: MUL R2,R3    R2 ← R2 \* R3  
I2: ADD R1,R2    R1 ← R1 + R2

Clock cycle →    1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12

MUL R2,R3    FI DI COFO EI WO  
ADD R1,R2    FI DI CO stall stall FO EI WO  
Instr. i+2    FI DI    COFO EI WO

con bypass path

Clock cycle →    1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12

MUL R2,R3    FI DI COFO EI WO  
ADD R1,R2    FI DI CO stall FO EI WO

Introduzione, Struttura e funzione CPU    Architettura degli elaboratori -1    Pagina 52

## Pipeline

### Dipendenza dai controlli

- Tutte le istruzioni che modificano il PC (salti condizionati e non, chiamate a e ritorni da procedure, interruzioni) invalidano il pipeline
- La fase **fetch** successiva carica l'istruzione seguente, che può *non essere* quella giusta
- Tali istruzioni sono circa il 30% del totale medio di un programma

Introduzione, Struttura e funzione CPU      Architettura degli elaboratori -1      Pagina 53

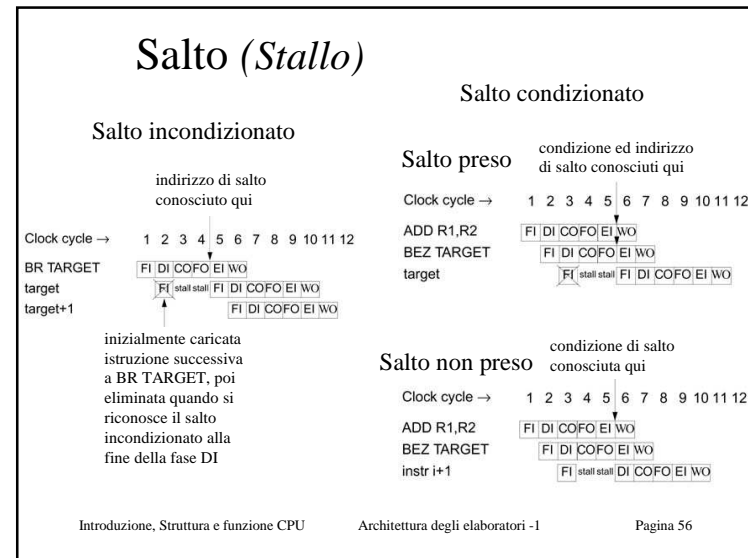
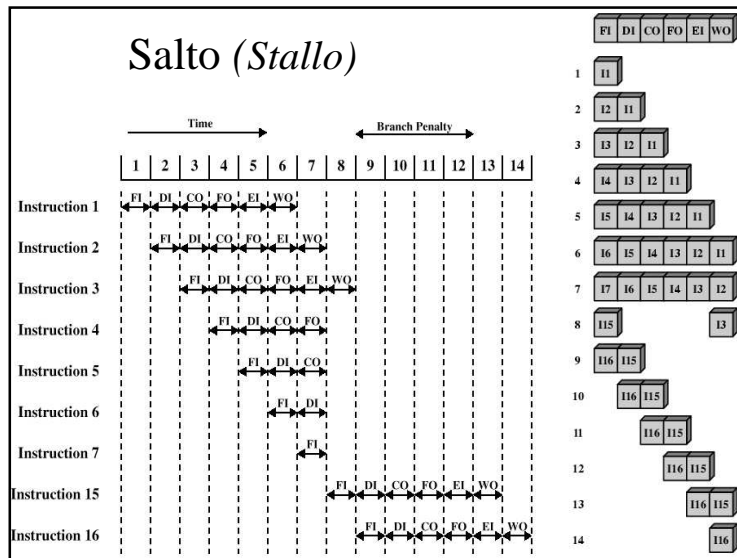
## Pipeline

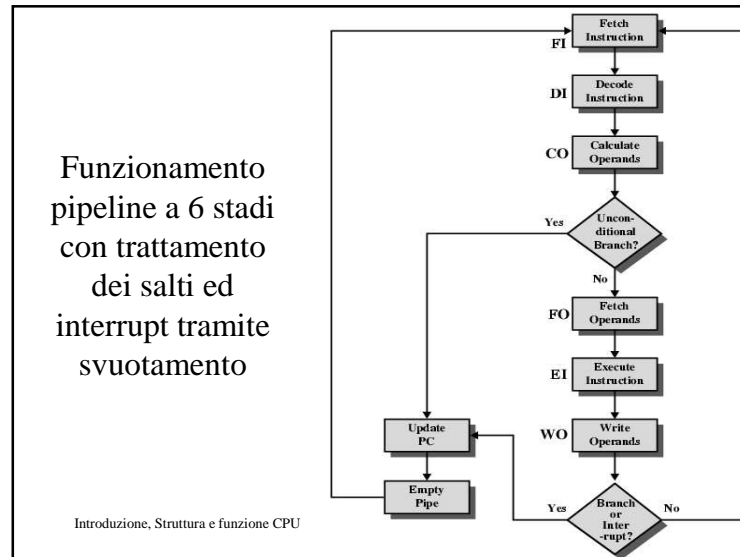
### Dipendenza dai controlli

#### Soluzioni

- Mettere in **stallo** il pipeline fino a quando non si è calcolato l'indirizzo della prossima istruzione
  - Pessima efficienza, massima semplicità
- Individuare le istruzioni critiche per anticiparne l'esecuzione, eventualmente mediante apposita logica di controllo
  - Compilazione complessa, hardware specifico

Introduzione, Struttura e funzione CPU      Architettura degli elaboratori -1      Pagina 54





## Pipeline

### *Dipendenza dai controlli*

Alcune soluzioni per salti condizionati

- flussi multipli (multiple streams)
- prelievo anticipato della destinazione (prefetch branch target)
- buffer circolare (loop buffer)
- predizione del salto (branch prediction)
- salto ritardato (delayed branch)

Introduzione, Struttura e funzione CPU      Architettura degli elaboratori -1      Pagina 58

## Pipeline

### *Dipendenza dai controlli*

**Flussi multipli:** replicare le parti iniziali della pipeline, una che contenga l'istruzione successiva a quella corrente di salto (nel caso il salto non avvenga), e l'altra l'istruzione destinazione (*target*) del salto (nel caso in cui il salto avvenga)

Problemi di questa soluzione:

- conflitti nell'accesso alle risorse (registri, memoria, ALU,...) da parte delle 2 pipeline
- presenza di salti condizionali in sequenza che entrano nelle 2 pipeline prima che si sia risolta la condizione del primo salto condizionale (occorrerebbero 2 pipeline aggiuntive per ogni ulteriore salto condizionale...)

Introduzione, Struttura e funzione CPU      Architettura degli elaboratori -1      Pagina 59

## Pipeline

### *Dipendenza dai controlli*

**Prelievo anticipato della destinazione:** quando si incontra un salto condizionato si effettua il fetch anticipato della istruzione di destinazione del salto in modo da trovarla già caricata nel caso in cui il salto debba avvenire.

Problemi di questa soluzione:

- non evita l'eventuale svuotamento della pipeline con conseguente perdita di prestazioni

Introduzione, Struttura e funzione CPU      Architettura degli elaboratori -1      Pagina 60

## Pipeline

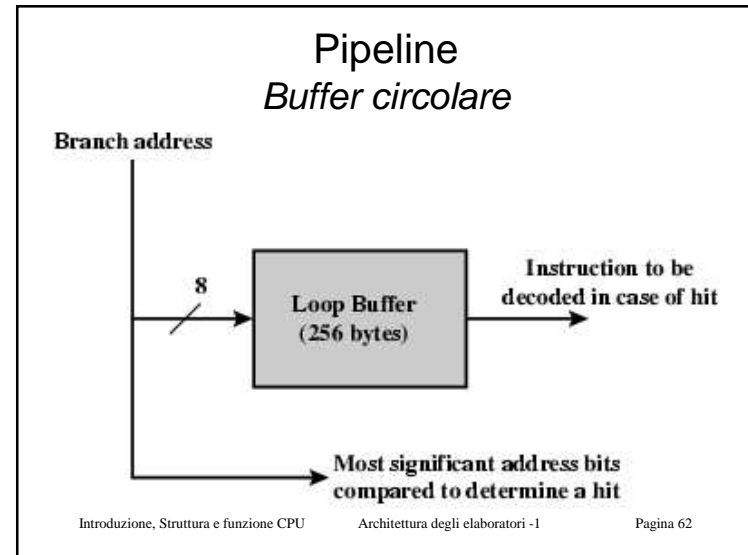
### *Dipendenza dai controlli*

**Buffer circolare:** si utilizza una memoria piccola e molto veloce (il buffer circolare) dove mantenere le ultime  $n$  istruzioni prelevate. In caso di salto, si controlla se l'istruzione destinazione è già presente nel buffer, così da evitare il fetch della stessa.

Vantaggi:

- anticipando il fetch, alcune delle istruzioni successive a quella corrente saranno già presenti nel buffer e se non si ha salto non ci sarà bisogno di caricarle dalla memoria
- se si salta in avanti di poche istruzioni (vedi trattamento del costrutto IF THEN ELSE), l'istruzione destinazione sarà già presente nel buffer
- se il salto condizionale realizza un ciclo le cui istruzioni possono essere tutte contenute nel buffer, non c'è bisogno di effettuare fetch ripetuti delle stesse istruzioni

Introduzione, Struttura e funzione CPU      Architettura degli elaboratori -1      Pagina 61



## Pipeline

### *Dipendenza dai controlli*

**Predizione dei salti:** si cerca di prevedere se il salto sarà intrapreso oppure no.

Varie possibilità:

- previsione di saltare sempre
- previsione di non saltare mai
- previsione in base al codice operativo

} *approcci statici*

- bit *taken/not taken*
- tabella della storia dei salti

} *approcci dinamici*

Introduzione, Struttura e funzione CPU      Architettura degli elaboratori -1      Pagina 63

