



Componenti principali

- CPU (Unità Centrale di Elaborazione)
- Memoria
- Sistemi di I/O
- Connessioni tra loro



Architettura di Von Neumann

- Dati e instruzioni in memoria (lettura e scrittura)
- Memoria accessibile per indirizzo
- Esecuzione sequenziale delle istruzioni



Programma "cablato"

- Per eseguire un programma, possiamo costruire i componenti logici in modo che il risultato sia quello voluto
- Questo è un modo di costruire il programma "cablato", cioè in forma hardware, che non può essere modificato



Programma cablato

- è un sistema non flessibile, che può eseguire solo le operazioni predeterminate
 - □ Accetta dati e produce risultati
- Con circuiti generici, accetta dati e segnali di controllo che dicono cosa eseguire, e produce risultati
- Per ogni nuovo programma, basta dare i giusti segnali di controllo



Cos'è un programma?

- Una sequenza di passi
- Ad ogni passo, una operazione logica o aritmetica
- Per ogni operazione, un diverso insieme di segnali di controllo



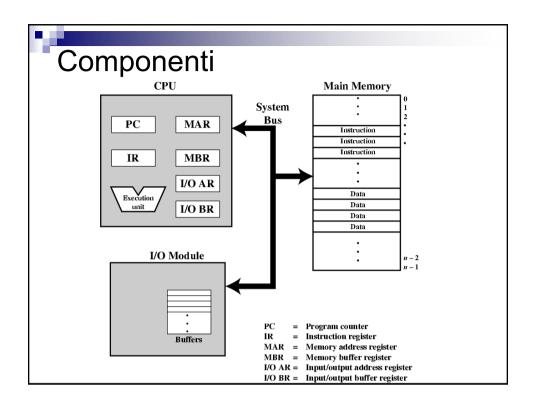
Programmazione software

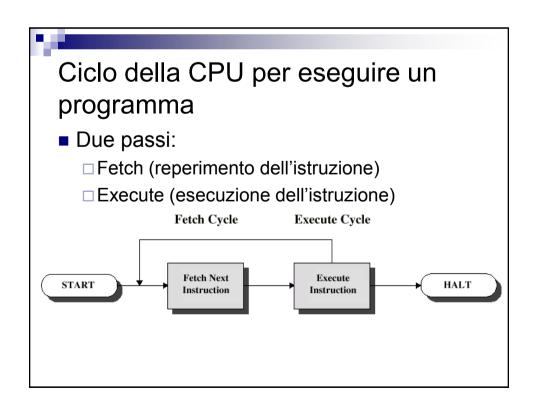
- Hardware generico più una parte che preleva il codice di una istruzione e genera i segnali di controllo corrispondenti
- Programmazione software
- CPU = interprete delle istruzioni + generico modulo per operazioni aritmeticologiche



Memoria principale

- Possibilità di salti oltre che esecuzione sequenziale
- Operazioni che richiedono accesso a più dati in memoria
- Immagazzinare temporaneamente sia istruzioni che dati







Fetch e execute

- Registro PC (program counter): indirizzo della cella di M contenente la prossima istruzione
- Prelievo dalla M, poi incremento di PC
- Esempio:
 - □ parole di M con 16 bit
 - □ PC contiene 300
 - □ CPU preleva l'istruzione nella cella 300, poi 301, poi 302, ...
- L'istruzione prelevata viene messa in IR (Instruction Register), poi l'operazione corrispondente viene eseguita



Operazioni di 4 tipi

- Processore-memoria
 - ☐ Trasferimento dati tra la CPU e la M
- Processore-I/O
 - ☐ Trasferimento dati tra CPU e I/O
- Elaborazione dati
 - ☐ Operazione logica o aritmetica sui dati
- Controllo
 - □ Può alterare la sequenza delle istruzioni
 - ☐ Esempio: prelievo istruzione dalla cella 149, che dice che la prossima istruzione è nella cella 182.



Esempio

- Ipotetica macchina con
 - □ Registri PC, IR, AC (accumulatore)
- Parole di M di 16 bit
- Dati e istruzioni di 16 bit
- Alcuni codici operativi (4 bit → 16 diversi codici)
 - □ 0001: carica in AC una cella di M
 - □ 0010: scrive in M il contenuto di AC
 - □ 0101: somma una cella di M ad AC
- 2¹² celle indirizzabili in una istruzione (4096=4K)

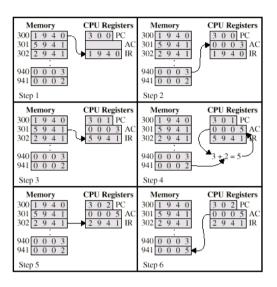


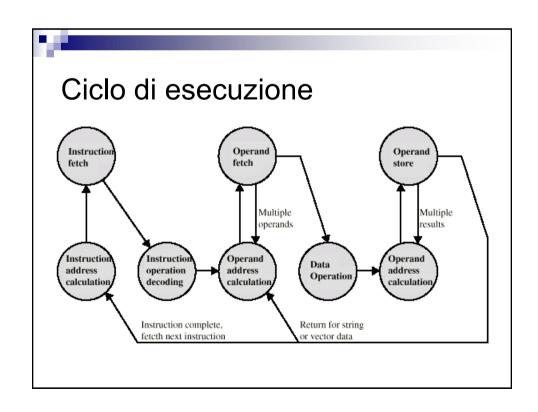
Kilo, Mega, Giga, Tera, ...

- Byte = 8 bit
- Kilo, dal greco khiloi (1000 = 10³)
 - \Box 2¹⁰ = 1024 = 1K (vicino a 1000)
- Mega, dal greco mega (grande)
 - \square 1.000.000 = 10⁶
 - \square 2²⁰ = 1.048.576
- Giga, dal latino gigas (gigante)
 - \square 1.000.000.000 = 10⁹
 - \square 2³⁰
- Tera, dal greco tera (mostro)
 - □ 10¹²
 - □ 2⁴⁰
- Peta, dal greco pente (5)
 - \square 1000⁵ = 10¹⁵
 - □ 2⁵⁰

Esempio

- Somma di cella 940 e 941 e memorizzazione del risultato nella cella 941
- Tre istruzioni
- All'inizio PC contiene 300
- Celle di M in esadecimale







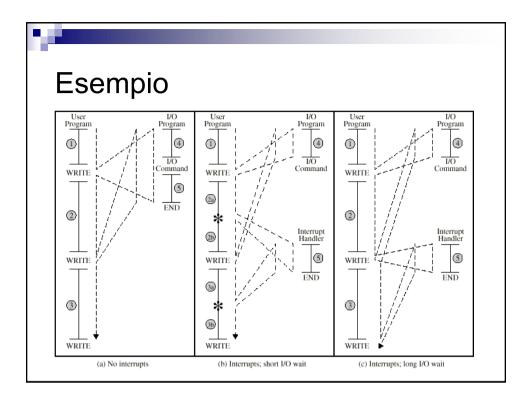
Interruzioni

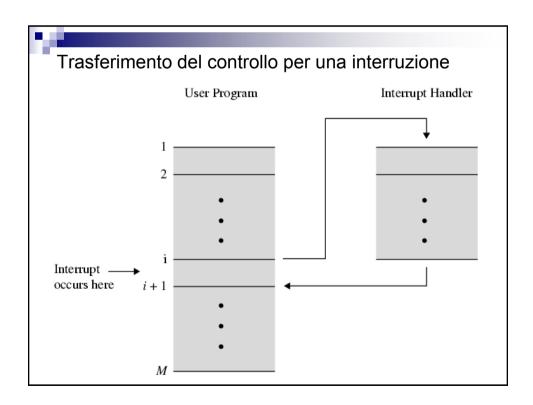
- Meccanismo tramite il quale altri moduli (esempio I/O) possono interrompere la normale sequenza di esecuzione
- Tipiche interruzioni
 - □ Program
 - Esempio: overflow, division by zero
 - □ Timer
 - Generata da un timer interno alla CPU
 - □ I/O
 - Per segnalare la fine di un'operazione di I/O
 - □ Guasto hardware
 - Esempio: mancanza di alimentazione



Perché interrompere?

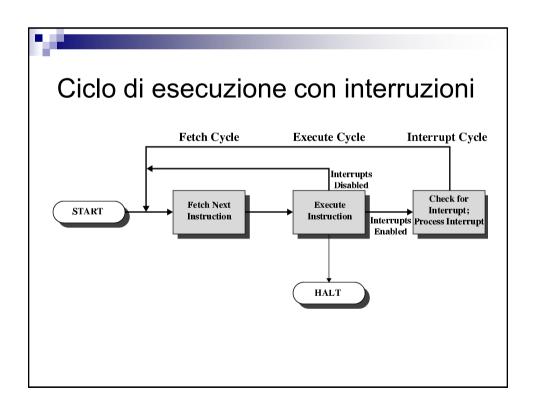
- Per migliorare l'efficienza della elaborazione
- Esempio:
 - Molti dispositivi esterni sono più lenti del processore
 - □ Per evitare che la CPU attenda la fine di un'operazione di I/O

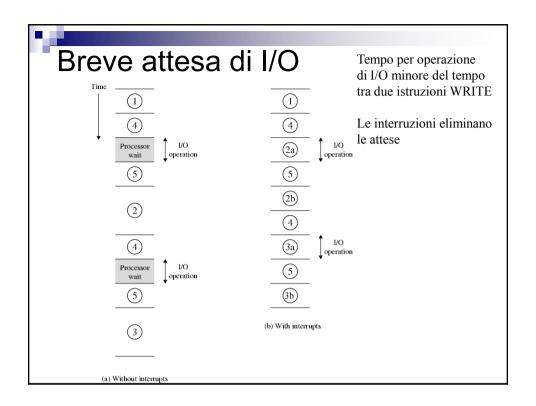


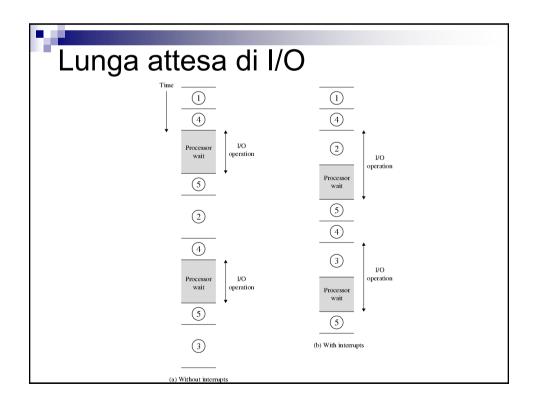


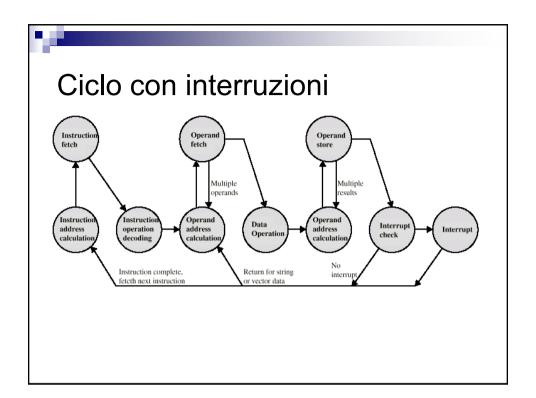
Ciclo di interruzione

- Aggiunto al ciclo di esecuzione
- La CPU controlla se ci sono interruzioni pendenti
- Se no, prende la prossima istruzione
- Se si:
 - □ Sospende l'esecuzione del programma corrente
 - □ Salva il contesto (es.: indirizzo prossima istruzione)
 - □ Imposta il PC all'indirizzo di inizio del programma di gestione dell'interruzione
 - □ Esegue il programma di gestione dell'interruzione
 - □ Rimette il contesto al suo posto e continua il programma interrotto





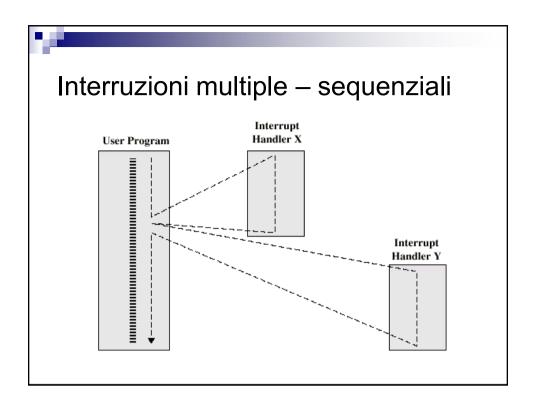


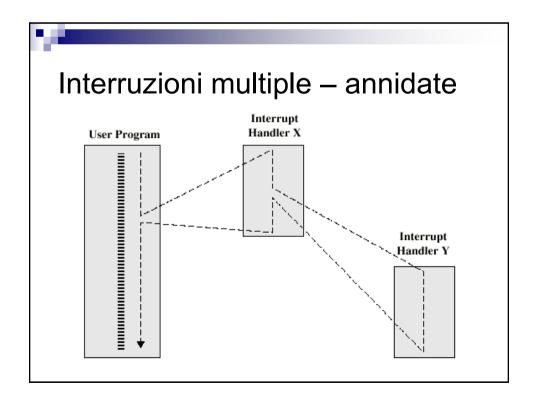




Interruzioni multiple

- Disabilitare le interruzioni
 - □ La CPU ignorerà altre interruzioni mentre gestisce la prima
 - □ Le interruzioni rimangono pendenti e sono controllate solo dopo che la prima è stata gestita completamente
 - Interruzioni gestite nella sequenza in cui sono richieste
- Definire delle priorità
 - □ Interruzioni con bassa priorità possono essere interrotte da interruzioni con priorità più alta
 - Quando l'interruzione con priorità più alta è stata gestita, la CPU ritorna all'interruzione precedente

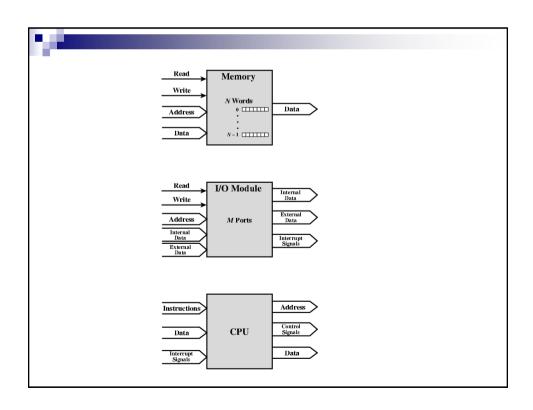






Connessioni

- Tutte le componenti di un calcolatore devono essere connesse
- Tipi diversi di connessione per diversi tipi di componente
 - □Memoria
 - □ Input/Output
 - □ CPU





Connessioni per la memoria

- Riceve e spedisce dati (scrittura e lettura)
- Riceve indirizzi (di locazioni di M)
- Riceve segnali di controllo
 - Lettura
 - □ Scrittura



Connessioni dell' Input/Output (1)

- Modulo di I/O: simile ad una memoria dal punto di vista della CPU
- Output
 - □ Riceve dati dalla CPU
 - ☐ Manda dati alle periferiche
- Input
 - □ Riceve dati dalle periferiche
 - Manda dati alla CPU



Connessioni dell'Input/Output (2)

- Riceve segnali di controllo dalla CPU
- Manda segnali di controllo alle periferiche
- Riceve indirizzi dalla CPU (n.ro di porta per identificare una periferica)
- Manda segnali di interruzione



Connessioni per la CPU

- Legge istruzioni e dati
- Scrive dati (dopo l'elaborazione)
- Manda segnali di controllo alle altre unità
- Riceve segnali di interruzione



Connessioni

- Da M a CPU: la CPU legge un'istruzione o un dato dalla M
- Da CPU a M: la CPU scrive un dato in M
- Dall'I/O alla CPU: la CPU legge i dati di una periferica
- Dalla CPU all'I/O: la CPU invia dati ad una periferica
- Dall'I/O alla M o viceversa: accesso diretto alla M da parte di un dispositivo di I/O



Bus

- Collega due o più dispositivi
- Mezzo di trasmissione condiviso
- Un segnale trasmesso da uno dei dispositivi collegati ad un bus è disponibile a tutti gli altri
- Solo un dispositivo alla volta può trasmettere, altrimenti i segnali si sovrappongono
- Più linee di comunicazione, ogni linea trasmette uno 0 o un 1
- Insieme, più linee trasmettono in parallelo numeri binari

 □ Esempio: dato da 8 bit tramesso in parallelo da un bus a 8 bit



Bus di sistema

- Connette CPU, I/O, M
- Da 50 a qualche centinaio di linee (ampiezza del bus)
- Tre gruppi di linee
 - □ Dati: su cui viaggiano i dati (bus dati)
 - □ Indirizzi
 - □ Controllo



Bus dati

- Trasporta i dati (o le istruzioni)
- L'ampiezza è importante per l'efficienza del sistema
 - □ Se poche linee, più accessi in M per prendere un dato



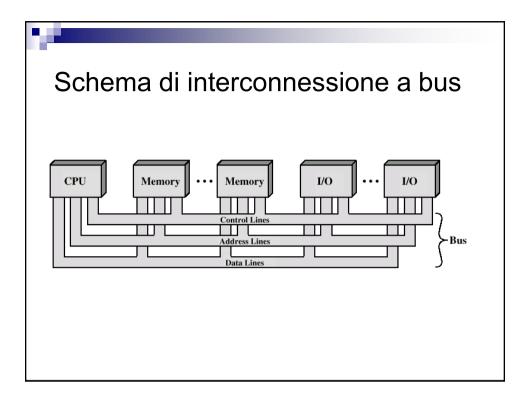
Bus indirizzi

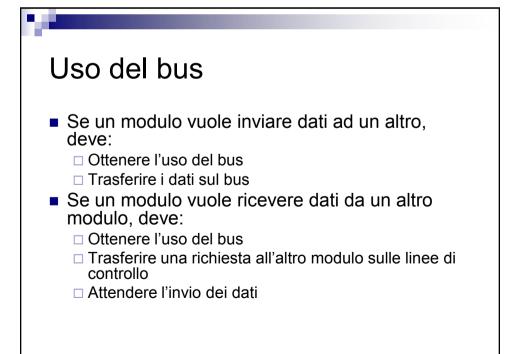
- Indica la sorgente o la destinazione dei dati
 - □ Es.: la CPU vuole leggere un dato dalla M
- L'ampiezza determina la massima quantità di M indirizzabile



Bus di controllo

- Per controllare accesso e uso delle linee dati e indirizzi
 - □ M write: scrittura dei dati sul bus alla locazione di M
 - □ M read: mette sul bus i dati della locazione di M
 - □ Richiesta bus: un modulo vuole il controllo del bus
 - ☐ Bus grant: è stato concesso il controllo ad un modulo
 - □ Interrupt request: c'è una interruzione pendente
 - ☐ Clock: per sincronizzare le operazioni





Bus singoli e multipli

- Se un solo bus, possibilità di ritardo e congestione
- Molti sistemi usano più bus per risolvere questi problemi

