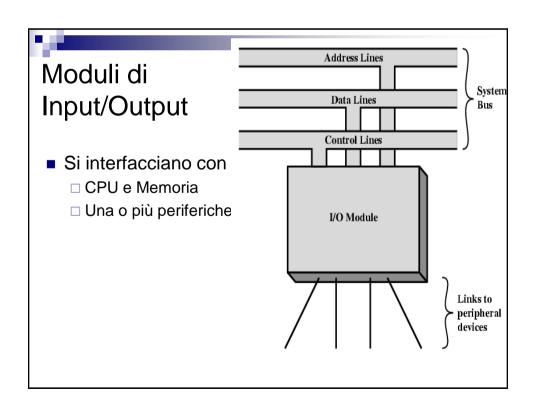
Input/Output



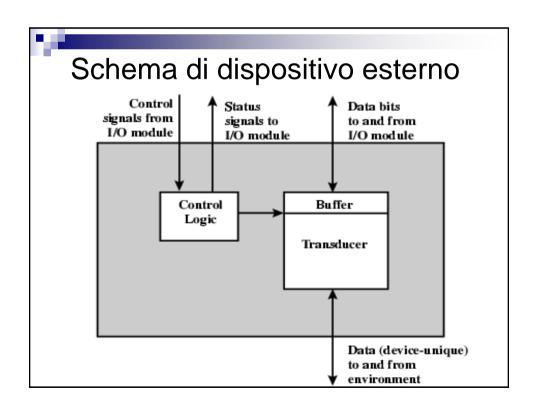
- Grande varietà di periferiche
 - □ gestiscono quantità di dati differenti
 - □a velocità diverse
 - □ in formati diversi
- Tutti più lenti della CPU e della RAM
- Necessità di avere moduli di I/O



Dispositivi Esterni Comprensibili dall'uomo video, stampante, tastiera Comprensibili dalla macchina Monitoraggio e controllo Comunicazione

☐ Rete [Network Interface Card (NIC)]

□Modem





Funzioni del modulo I/O



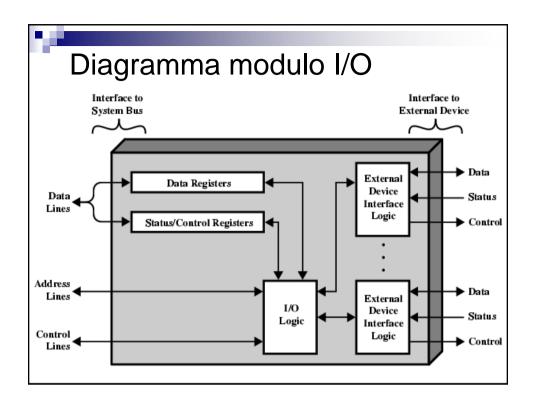
- Controllo & Temporizzazione
- Comunicazione con CPU
- Comunicazione con i dispositivi
- Buffering dei dati
- Rilevazione degli errori



Passi di I/O (versione semplificata)

- CPU interroga il modulo I/O sullo stato del dispositivo connesso
- Il modulo I/O restituisce lo stato del dispositivo
- Se dispositivo pronto a trasmettere, CPU richiede il trasferimento dei dati, tramite comando a modulo I/O
- Il modulo I/O ottiene una unità di dati dal dispositivo esterno
- II modulo I/O trasferisce i dati alla CPU







Caratteristiche modulo I/O



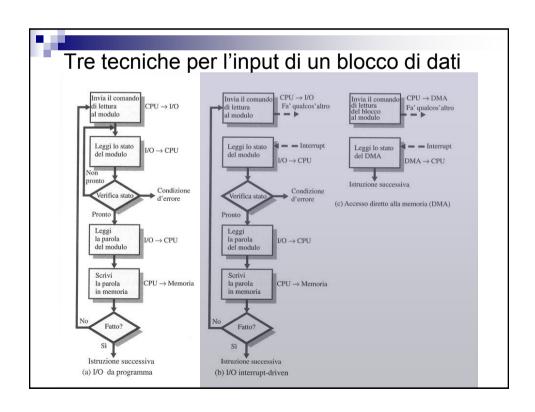
- Nascondere o rivelare le proprietà del dispositivo alla CPU
- Supportare dispositivi singoli o multipli
- Controllare le funzioni del dispositivo o lasciare il controllo alla CPU
- Caratteristiche Sistema Operativo
 - □ Ad esempio, Unix tratta tutto quello che può come se fosse un file

Tecniche di gestione Input/Output

I/O da programma Programmed I/O



- I/O guidato da interrupt Interrupt Driven I/O
- Accesso Diretto alla Memoria
 Direct Memory Access (DMA)





I/O da programma



- CPU ha il controllo diretto sull' I/O
 - □ Controllo stato dispositivo
 - □ Comandi lettura/scrittura
 - □ Trasferimento dati
- CPU aspetta che il modulo I/O completi l'operazione
- Spreca tempo di CPU



I/O da programma- dettaglio



- CPU richiede operazione I/O
- Modulo I/O esegue operazione
- Modulo I/O setta bit di stato
- CPU controlla bit di stato periodicamente
- Modulo I/O non informa direttamente CPU
- Modulo I/O non interrompe CPU
- CPU può attendere o fare altro e controllare più tardi



Comandi I/O

- CPU invia indirizzo
 - □ che identifica modulo (& dispositivo se >1 per modulo)
- CPU invia commando
 - □ di controllo dire al modulo cosa fare
 - ad esempio, dare velocità al disco
 - □ di test controlla lo stato
 - ad esempio, alimentazione? errore?
 - □ di lettura/scrittura
 - il modulo trasferisce i dati tramite buffer dal/verso il dispositivo



Indirizzamento dispositivi I/O

- Nell' I/O da programma il trasferimento dati è molto simile all'accesso alla memoria (dal punto di vista della CPU)
- Ad ogni dispositivo viene assegnato un identificatore unico
- I comandi di CPU riferiscono tale identificatore (indirizzo)

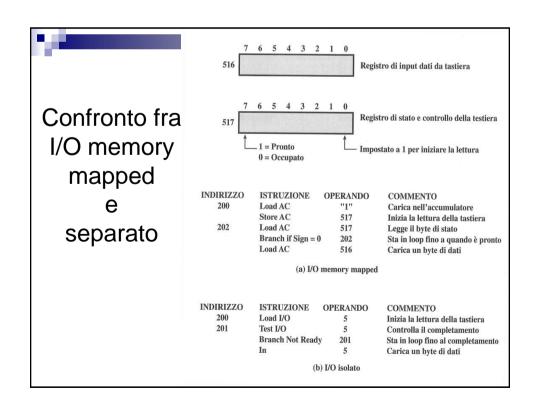


I/O Mapping

x → 2x+l

Range
or
limage

- I/O memory-mapped
 - □ Dispositivi e memoria condividono lo stesso spazio di indirizzamento
 - □ I/O sembra proprio come lettura/scrittura di memoria
 - □ Nessun comando speciale per I/O
 - Ampia varietà di comandi di accesso alla memoria disponibili
- I/O separato (isolated)
 - □ Spazi di indirizzamento separati
 - □ Necessita di linee di selezione fra I/O e memoria
 - □ Comandi speciali per I/O
 - Insieme limitato





Confronto fra I/O memory mapped e separato

- La tecnica memory-mapped I/O ha diversi vantaggi
 - □ Non necessita di istruzioni speciali
 - Le istruzioni che accedono memoria 'normalè accedono anche le aree di I/O
 - Il software di controllo di dispositivo può essere scritto interamente in linguaggi ad alto livello
 - □ Consente una più agevole protezione
 - è sufficiente nascondere le aree di I/O allo spazio di indirizzamento di utente (*privilegi*)
 - Con la tecnica della memoria segmentata, più aree di I/O possono mappare sul medesimo spazio di indirizzamento fisico



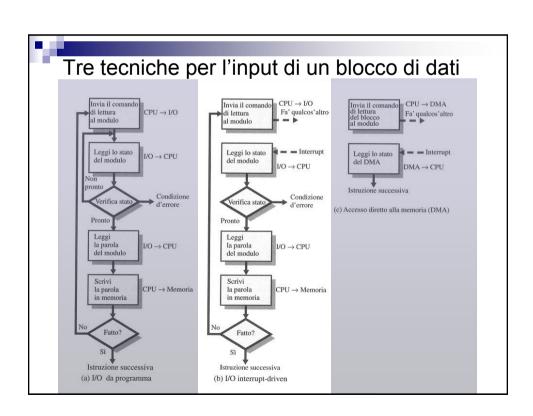
Confronto fra I/O memory mapped e separato

- La tecnica memory-mapped I/O presenta anche alcuni svantaggi
 - □ Non si presta all'uso di cache
 - Il dato rilevante è sempre e solo nella memoria del dispositivo
 - Occorre disabilitare selettivamente la cache
 - □ Non è compatibile con architetture a 'bus multiplì
 - I dispositivi di I/O non possono rispondere ad indirizzi emessi su bus non connessi
 - Occorre filtrare gli indirizzi emessi dalla CPU ed instradarli sul bus appropriato
 - □ Filtraggio a sorgente piuttosto che a destinazione

I/O Interrupt Driven



- Evita l'attesa da parte della CPU
- Nessun controllo ripetuto dello stato del dispositivo da parte della CPU
- Il modulo di I/O interrompe la CPU quando è pronto

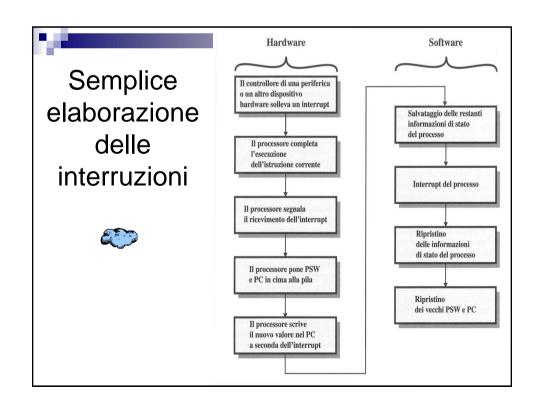


I/O Interrupt Driven Operazioni Base



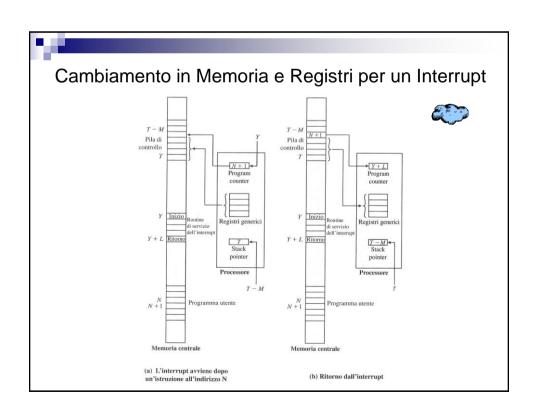
- CPU rilascia comando di lettura
- Modulo I/O ottiene i dati dalla periferica mentre la CPU svolge altro lavoro
- Modulo I/O interrompe la CPU
- CPU richiede i dati al modulo I/O
- Modulo I/O trasferisce i dati





Punto di Vista della CPU

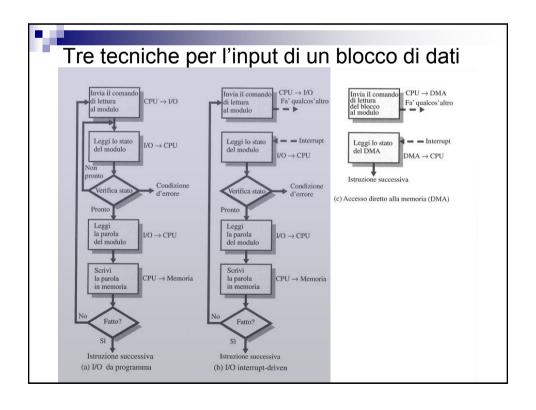
- Rilascia comando di lettura
- Esegue altro lavoro
- Controlla se c'è interruzione alla fine di ogni ciclo di istruzione (ciclo fetch/execute con trattamento delle interruzioni)
- Se interruzione presente:
 - □ Salva contesto (PC e registri)
 - Interruzione del processo corrente e elaborazione interrupt
 - Lettura dati da modulo I/O e scrittura in memoria



Accesso Diretto alla Memoria (Direct Memory Access)



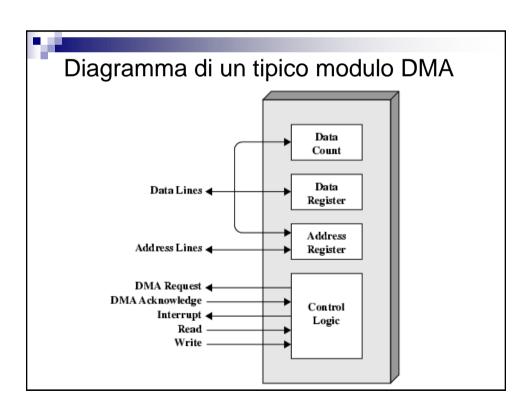
- Sia I/O da programma che interrupt driven richiedono l'intervento attivo della CPU
 - □ Il tasso di trasferimento dei dati è limitato
 - □ CPU è impegnata in tali operazioni e non può svolgere altre attività per lei più specifiche
- DMA riduce l'intervento della CPU al minimo necessario



Funzione del DMA



- Modulo (hardware) addizionale, connesso al bus
- Il controllore DMA sostituisce la CPU per la maggior parte delle attività di I/O





Operazioni DMA



- CPU comunica al controllore DMA:
 - □ lettura/scrittura
 - □ indirizzo dispositivo
 - indirizzo iniziale in memoria del blocco dati coinvolto nell'operazione (da dove leggere o dove scrivere i dati)
 - □ quantità di dati da trasferire
- CPU prosegue eseguendo altre attività
- Il controllore DMA si occupa del trasferimento dei dati ("colloquia" direttamente con la memoria centrale)
- Il controllore DMA invia un interrupt alla CPU quando ha terminato il trasferimento



Trasferimento dati DMA



- Il DMA controller può accedere al canale dati in uno di due modi
 - Una parola alla volta, sottraendo di tanto in tanto alla CPU il controllo sul canale (cycle stealing)
 - □ Per blocchi, prendendo possesso del canale per una serie di trasferimenti (burst mode)
 - □ La CPU è bloccata in entrambi i casi, ma il burst mode è **più efficace** perché l'acquisizione del canale è onerosa

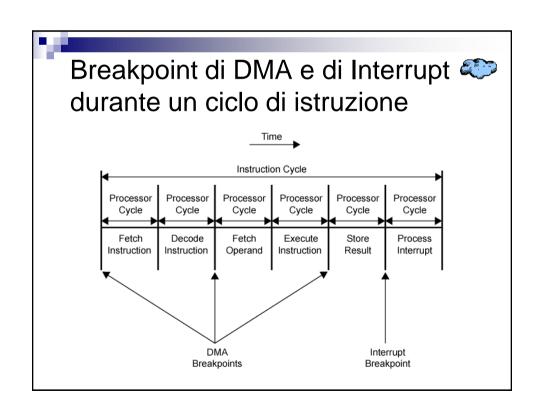


Trasferimento dati DMA

(cycle stealing)

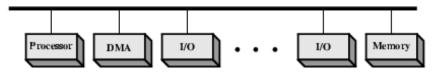


- Il controllore DMA prende possesso del bus per un ciclo
- Trasferisce una parola (word) di dati
- Non è una interruzione
 - □ La CPU non cambia contesto
- La CPU rimane "sospesa" proprio nel momento prima che acceda al bus
 - ☐ Ad esempio, prima del caricamento di un dato e/o operando o di una scrittura
- Rallenta la CPU ma non così tanto come nel caso in cui sia la CPU stessa ad occuparsi del trasferimento dati

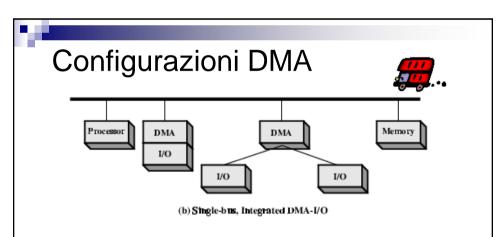


Configurazioni DMA





- Bus singolo, controller DMA isolato
- Ogni trasferimento usa il bus due volte
 da I/O a DMA e poi da DMA alla memoria
- CPU perde il possesso del bus due volte



- Bus singolo, controllore DMA integrato con I/O
- Può controllare più di un dispositivo
- Ogni trasferimento usa il bus una volta
 da DMA a memoria
- CPU perde il controllo del bus una sola volta

