Problematiche particolari di ingresso / uscita **Indice**

- 1 Orologi
- 2 Schermo e tastiera
 - 2.1 Terminale ad interfaccia seriale
 - 2.2 Terminale ad interfaccia grafico
 - 2.3 Terminale ad interfaccia di rete

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

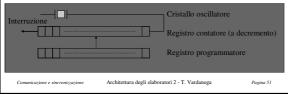
Orologi - 1

- 2 funzioni fondamentali
 - Misurano il trascorrere del tempo di sistema
 - Misurano la durata dell'utilizzo di risorse critiche da parte di processi
- Usano un hardware speciale, visto come dispositivo di ingresso
- Richiedono un software di gestione
 - Tipicamente posto sotto il controllo del S/O

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Orologi - 2

- Visione hardware
 - Modello rudimentale
 - Dispositivo collegato alla linea di alimentazione
 - Una interruzione ad ogni ciclo di voltaggio (50 - 60 Hz)
 - Modello avanzato, programmabile



Orologi - 3

- Il segnale periodico emesso dal cristallo viene moltiplicato (per amplificazione) in modo da generare la freguenza desiderata
 - Segnale distribuito all'intero sistema a fini di sincronizzazione
- Ogni emissione amplificata di segnale causa un decremento nel registro contatore il cui valore iniziale è fissato dal registro programmatore

Orologi - 4

- Quando il registro contatore vale 0 si produce una interruzione verso la CPU
 - Modalità non ripetitiva (one-shot)
 - Inizializzazione → Decremento → Arresto → Riprogrammazione
 - Modalità ciclica (square-wave)
 - Inizializzazione → Decremento → Ricaricamento automatico
 Produce una interruzione periodica detta *clock tick*
- Frequenza di interruzione controllata a software Cristallo ad 1 GHz → 1 decremento ogni 1 ns
 - Registro contatore a 32 *bit* (*unsigned*) \rightarrow interruzioni con periodo programmabile tra 1 *ns* e 8,6 *s*

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Orologi - 5

- Un singolo dispositivo può contenere svariati orologi programmabili con diverse opzioni
 - Contatore ad incremento; interruzioni disabilitate
- Un orologio di riserva (a basso consumo) alimentato a batterie mantiene il tempo attuale ad elaboratore spento
- Il valore del tempo corrente si misura come trascorso dall'Universal Time Coordinated (UTC)

12:00 AM del 01/01/70 (in sec.) - Linux 12:00 AM del 01/01/80

- Windows

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Pagina 54

Orologi - 6

- Un gestore software specifico (clock driver) associa azioni significative alle interruzioni generate dall'orologio hardware
 - Avanzamento del tempo corrente (real time)
 - Gestione dell'overflow di registro
 - Controllo del tempo di esecuzione dei processi
 - Utile per ordinamento a quanti e prevenzione di eccessi
 - Verifica della situazione del sistema
 - Statistiche di gestione, monitoraggi periodici
 - Gestione di meccanismi di allarme (watchdog)

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Orologi - 7 • Gestione dell'avanzamento del tempo corrente Durata praticamente illimitata ma elevato costo di gestione (moltissimi aggiornamenti) Contatore dei tick da UTC Buona durata (~136 anni, se unsigned) a contenuto costo di gestione (Linux usa un valore *signed*, che causa *wrap-around* nel 2038!) 32 bit Buon compromesso, ma richiede di sommare il valore del riferimento C Riferimento in sec. Contatore dei tick da rif. relativo assunto (e.g. boot time) Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Orologi - 8

- Controllo del tempo di esecuzione
 - Decremento del quanto
 - Orologio virtuale privato di ogni processo
 - Avanza per ogni tick che il processo è in esecuzione (accuratezza a costo non trascurabile)
- Gestione di meccanismi di allarme
 - Lista ordinata inversamente alla distanza delle richieste



Schermo e tastiera

- Schermo e tastiera collettivamente denominati terminali
- 3 classi di terminali per 3 distinte categorie di utenti
 - Ad interfaccia seriale (RS-232)
 - Ad interfaccia grafico (tipo *personal computer*)
 - Ad interfaccia di rete

Schermo e tastiera Terminale ad interfaccia seriale - 1

- Funzionamento per carattere (character-oriented)
- Uscita sullo schermo per linee di testo (25×80) via CRT
- Collegato da linea seriale di tipo RS-232
 - 1 bit alla volta su 1 dei 9 o 25 pin del cavo
 - Bit di controllo delimitano i caratteri inviati → bassa velocità
 Conversione da flusso di bit a caratteri effettuata da UART (Universal Asynchronous Receiver Transmitter)

 - Una interruzione segnala la disponibilità a ricevere / inviare (anche insieme) un nuovo carattere

 - /dev/ttyn (n=1,2,...) per Linux (Teletype®) - COMn (n=1,2) per Windows
- Modalità semplice (dumb) o intelligente
 - Capacità di interpretare caratteri o sequenze di ESCape

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Schermo e tastiera Terminale ad interfaccia seriale - 2

- 2 strategie di funzionamento per il gestore di tastiera (input)
 - Per carattere (raw mode), "non canonico" POSIX
 - Utile per associare azioni a sequenze di tasti (*emacs*)
 - Per linea (cooked mode), "canonico" POSIX
 - Nasconde il dettaglio della trasformazione
 - Richiede memorizzazione fino a linea completa
 - Mediante catena di piccoli buffer (~10 char) rilasciati e riusati a linea inviata
 - Strutture più capaci (~200 *char*) direttamente nella memoria del terminale intelligente
- Immissione slegata da accettazione (type ahead)

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Pagina 60

Schermo e tastiera Terminale ad interfaccia seriale - 3

- · Eco sullo schermo di ogni carattere ricevuto
 - Meno ovvio di quanto sembri
- Trattamento di riposizionamento (carriage return, CR) ed avanzamento di linea (line feed, LF)
 - Per UNIX/Linux LF vale {CR + LF}
 - Windows richiede entrambi i caratteri
 - Per questo occorrono utilità di conversione (unix2dos, dos2unix)

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Schermo e tastiera Terminale ad interfaccia seriale - 4

- Caratteri speciali standard di tipo CTRL-X (POSIX)
 - Conflitti interpretativi evitati mediante carattere di **ESCape**
 - Il carattere successivo viene interpretato letteralmente
- Controllo dell'uscita video mediante sequenze di
 - Interpretate tramite base dati configurabile delle corrispondenze (termcap) o standard ANSI

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Schermo e tastiera Terminale ad interfaccia grafico - 1

- Noto come **GUI** (*Graphical User Interface*)
 - Introdotto dal modello Macintosh di Apple il 24 gennaio 1984)
 - Vedi http://www.apple-history.com/lisa.html
 - Basato sul paradigma **WIMP**
 - Finestre (windows), icone (icons), menu e dispositivi di puntamento (pointing)
- Realizzabile sia come programma utente (Linux) che come parte del S/O (Windows)

Schermo e tastiera Terminale ad interfaccia grafico - 2

- Video rappresentato in memoria per bit
- Tastiera collegata mediante porta seriale / parallela o USB
 - Pentium: tastiera dotata di microprocessore collegato con CPU tramite porta seriale speciale

 Interruzione generata ad ogni (de)pressione di tasto, associata ad uno specifico codice con corrispondenza ASCII

 - Il gestore di tastiera determina il significato inteso
 L'emissione di "A" richiede 4 codici
- · Dispositivo di puntamento invia messaggi di tipo (Δx, Δy), pulsante) periodicamente e/o per

evento Spostamento relativo al messaggio precedente

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Schermo e tastiera Terminale ad interfaccia grafico - 3

- Finestra = area rettangolare localizzata dalle coordinate dei due vertici diagonali
- Programma di controllo Windows® esegue azioni veicolate da messaggi accodati
 - Corrispondenza azione messaggio
- Ogni finestra è istanza di una classe specifica
- L'aspetto grafico è gestito da una libreria chiamata GDI (*Graphics Device Interface*) operante in modalità "vettoriale" (*vector graphics*) Un *metafile* (*vmx*) descrive un diagramma complesso come sequenza di chiamate GDI

 - L'altra modalità è detta "a linee orizzontali" (raster o bitmap graphics), trattata dalla procedura BitBlt (bit block transfer)

icazione e sincronizzazione

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Esempio 1 Struttura di programma principale Windows per gestione finestre

- metri in ingresso:
 Puntatore (handle) ad oggetto finestra;
 Stringa comando di creazione;
 Caratteristiche iniziali della finestra;
 Altro per compatibilità all'indietro;

Causa di complessità!

- Anto po a ...

 mi:

 alizzazione:
 Associa attributi ad oggetto finestra (p.es.: nome, icona);

 Installa puntatore a procedura wndProc che ne gestisce i messaggi;

 Registra oggetto nell'anagrafe di Windows;

 Assegna memoria per l'oggetto;

 Rendi l'oggetto graficamente sul video;

 la operativo:

- o operativo: Preleva messaggio da coda messaggi; Interpreta messaggio; Invia messaggio a WndProc;

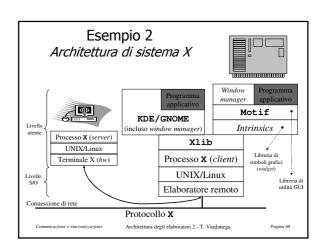
Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Pagina 66

Schermo e tastiera Terminale ad interfaccia di rete - 1

- Terminale connesso ad elaboratore remote tramite collegamento di rete
 - Terminale potente → limitato carico di rete
 - Scelta UNIX/Linux **X Window System** (http://www.x.org)
 - Modello detto fat client (/usr/X11R6/bin/X)
 - Rete molto capace → terminale minimo (dumb)
 - Rivisitazione migliorata (ora detta thin client) di modello architetturale vecchio
 - Terminale utente solo esecutore senza stato
 - SLIM: Stateless Low-level Interface Machine

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega



Schermo e tastiera Terminale ad interfaccia di rete - 2

- X ha struttura modulare, flessibile e facilmente portabile Architettura progettata per evolvere

 - La struttura Windows è invece *conseguenza* dell'esigenza commerciale (e non progettuale) di far evolvere il prodotto
- Basata su messaggi e risorse
- L'applicazione scambia messaggi con il terminale
 Programma → terminale : comandi grafici, interrogazioni
 Terminale → programma : eventi, risposte ad interrogazioni
 L'applicazione crea risorse (oggetti con attributi ma senza classe) che rappresentano entità grafiche associate a specifiche finestre

 Permette anche di emulare il semplice interfaccia seriale
- Il programma cliente, chiamato at-serm, si comporta come un terminale intelligente ad interfaccia seriale

 Ciò consente il riutilizzo di programmi di grande diffusione ed utilità come emacs

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

Esempio 3 Struttura di programma applicativo su X

- Dichiarazioni:

 Identificatore di server;

 Identificatore di finestra;

 Portafoglio di attributi grafici di finestra (graphic context);

 Contenitore di evento;

 Azioni:

 Inizializzazione:

- natizzacione: (// acquista il diritto di usare il display sul terminale Connetti a server; // acquista il diritto di usare il display sul terminale Assegna memoria a finestra; Registra finestra all'anagrafe del gestore finestre (window manager); Assegna valori al portafoglio attributi; Invia messaggio richiesta di esporre finestra sul video; lo operativo:

- Ricevi evento ponendolo in contenitore;
 Tratta evento; // anc

// anche inviando comandi al server

- e:
 Distruggi portafoglio;
 Rilascia memoria;
 Chiudi connessione con server;

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega

// dal terminale

Schermo e tastiera Terminale ad interfaccia di rete - 3

- L'architettura **SLIM** vuole terminali minimi
 - Terminale = semplice schermo gestito come *bitmap* 1280×1024, tastiera e mouse, nessuna installazione
 - di programmi

 Thin client
 - Tutto l'onere è posto su un elaboratore centrale e su una rete di connessione molto potenti
 S messaggi di base sono sufficienti per controllare in remoto la grafica sul terminale

 - Le prestazioni percepite dall'utente dipendono criticamente dalla capacità della rete

 - Rete a 100 Mbps

 Eco di carattere sullo schermo 60 volte più rapido che con modello tradizionale

 Aggiornamento di schermo sotto applicazioni grafiche avanzate (p.es. Netscape) 20 volte più rapido del necessario

 Reti ad 1-10 Mbps danno prestazioni ancora buone, al di sotto scadenti

Architettura degli elaboratori 2 - T. Vardanega