Sistemi Operativi I & II

http://matteo.vaccari.name/so/

Testo:

Modern Operating Systems di Andrew Tanenbaum, Prentice-Hall

Ed. it: Moderni Sistemi Operativi, Jackson Libri

1

Argomenti del corso

- Introduzione
- Processi, thread e programmazione concorrente
- La gestione della memoria
- File system
- Input/output, periferiche e driver
- Sicurezza
- Linux & Unix

2

Questa lezione

Evoluzione dei SO

Funzioni di un SO

Struttura di un SO

Il Laboratorio di Sistemi Operativi

È parte integrante di questo corso

L'esame è in comune

Il voto è uno solo

Docente: prof. Alessandro Mazzetti

.

Modalità di esame

- a) Realizzazione di un elaborato: programma C
- b) Esame scritto su argomenti di S.O. I, II e Laboratorio
- c) Esame orale

Voto: media di a) e b), eventualmente modificata da c)

Il server Linux del laboratorio

È a disposizione un server Linux

Per chiedere la login compilate la form

Istruzioni sulla pagina web del corso

6

Perché studiare SO?

Per saper scrivere programmi applicativi

Per saper amministrare sistemi

Per saper scrivere driver di periferica

Per saper scrivere sistemi embedded

Per saper scrivere sistemi concorrenti o distribuiti

...per saper scrivere sistemi operativi!

Funzioni del Sistema Operativo

- Estendere e astrarre l'hardware
 per semplificare la programmazione
 per rendere i programmi portabili
 Esempio: un "file" è un astrazione
- Gestire le risorse
 suddividere stampanti, dischi, tempo di CPU fra più programmi

8

Funzioni del Sistema Operativo, II

in pratica:

0. Gestire i processi

1. Gestire la memoria

2. Gestire i file system

3. Gestire le periferiche

(4. Gestire la rete)

Banking system	Airline reservation	Web browser	
Compilers	Editors	Command interpreter	
Operating system			
Machine language			
Microarchitecture			
Physical devices			
Physical devices			

Application programs

System programs

Hardware

A computer system consists of

- hardware
- system programs
- application programs

10

Un punto importante

Il sistema operativo esegue in modo kernel

Tutti gli altri programmi eseguono in modo utente

Modi di esecuzione della CPU:

- Kernel mode: tutte le istruzioni sono disponibili
- User mode: alcune istruzioni non sono disponibili
 - esempio: HALT

In cosa consiste il SO

Il kernel è il SO vero e proprio

È accompagnato da un insieme di programmi di sistema

Esempi: linker, compilatori, ...

init, mount, ifconfig, insmod, shutdown, ...

11

In cosa consiste il kernel

In prima approssimazione:

Il kernel è un insieme di procedure

13

User program system calls data struct. kernel interrupts Periferals

Una chiamata di sistema (system call)

è una maniera di accedere ai servizi del SO

produce un salto da modo utente a modo kernel in maniera controllata

per il programmatore è una chiamata di procedura

```
Esempio di chiamata di sistema: read(2)
```

```
Prototipo:
```

```
int read(int fd, void *buf, size_t count);
```

Esempio:

```
char buf[100];
int fd = open(pippo.txt, O_RDONLY);
int nr = read(fd, buf, 100);
```

Per la documentazione:

man 2 read

6

Questa non è una chiamata di sistema...

int fscanf(FILE *stream, const char *format, \dots);

...è una chiamata di libreria

infatti si trova nella sezione 3 del manuale

man 3 fscanf

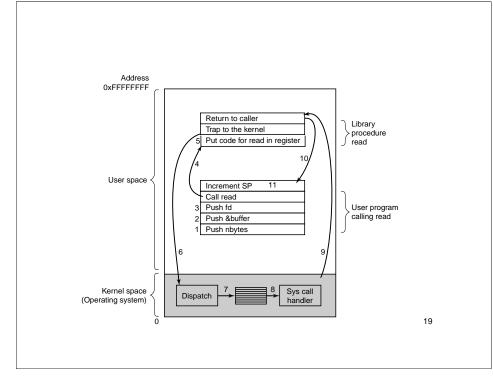
Ma per funzionare, deve usare read(2)

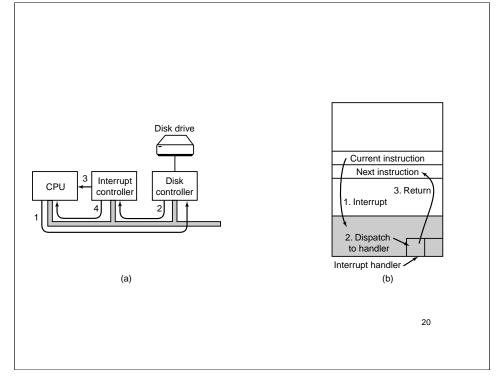
17

Neanche questa è una chiamata di sistema

size_t strlen(const char *s);

Di quali chiamate di sistema ha bisogno per funzionare?





Il manuale di Unix

Sezione 1: comandi per l'utente "ls(1)", "man(1)", "who(1)"

Sezione 2: chiamate di sistema "open(2)", "read(2)", "fork(2)"

Sezione 3: chiamate di libreria "fopen(3)", "scanf(3)", "strlen(3)"

Sezione 5: formati dei file "fstab(5)", "printcap(5)"

Sezione 6: giochi "adventure(6)"

Sezione 8: comandi per l'ammistratore "mount(8)"

21

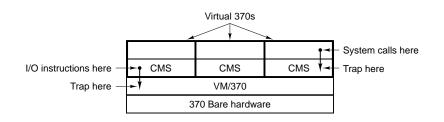
Applicazione Applicazione User mode System services Kernel mode

Struttura a strati (layered)

Esempio: il sistema THE di Dijkstra

Layer	Function
5	The operator
4	User programs
3	Input/output management
2	Operator-process communication
1	Memory and drum management
0	Processor allocation and multiprogramming

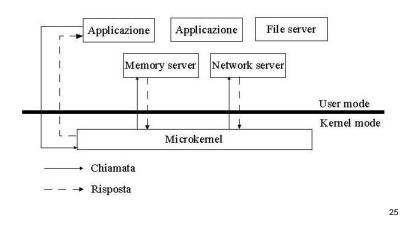
Struttura a macchina virtuale

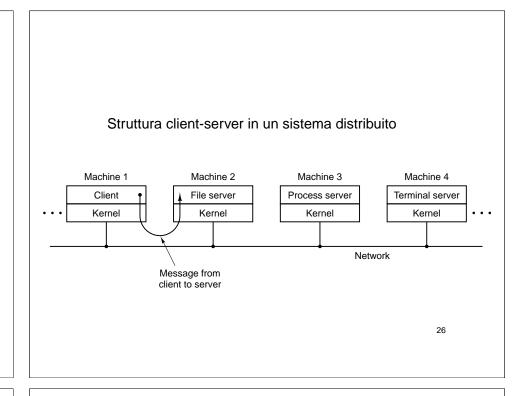


24

22

Struttura a microkernel (o client-server)





Prima generazione (1945-1955)

Tecnologia: tubi elettronici

Input: plugboard, schede perforate

SO: librerie di subroutine

Si programma "la macchina nuda"

Seconda generazione (1955-1965)

Tecnologia: transistor

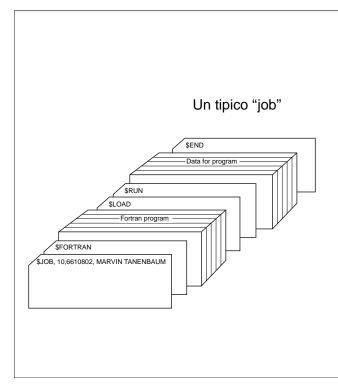
Input: schede perforate, nastri

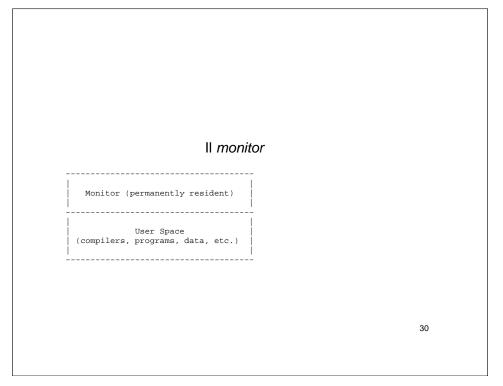
SO: monitor

Elaborazione a *lotti* (batch)

batch: una serie di jobs

27





II monitor, II

interpreta le istruzioni nel batch control language

carica i programmi e li esegue

mantiene informazioni di accounting

il programma utente ottiene accesso totale alla macchina fino a che non termina

Vantaggi dei sistemi a lotti (rispetto alla "macchina nuda")

- Il computer esegue molti compiti che erano dell'operatore
- Il computer esegue un nuovo job non appena è terminato il precedente

Problemi

- turn-around time can be large from user standpoint
- more difficult to debug program
- one batch job can affect pending jobs (read too many cards, etc)
- a job could corrupt the monitor, thus affecting pending jobs
- a job could enter an infinite loop

32

31

Soluzione a questi problemi: protection hardware

- la memoria del monitor diventa inaccessibile ai prog. utente
- due *modi* di esecuzione: modo monitor e modo utente
- I/O può essere fatto solo in modo monitor
- a ciascun processo si assegna un tempo massimo di esecuzione

33

Terza generazione (1965-1977)

Tecnologia: circuiti integrati

Spooling: Slow Peripheral Operation On-Line

Multiprogrammazione

Time-sharing

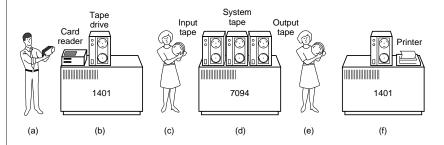
Minicomputer

OS/360

SO: moderno

34

Spooling Batch System



Il monitor diventa simile a un SO moderno

Multiprogrammazione

- fa I/O per i processi utente
- passa la CPU da un processo a un altro
- assicura la protezione fra i processi

Time-sharing

Ciascun utente ha l'illusione di avere tutta la macchina per sè

Corbató: MULTICS

Thompson, Ritchie: UNIX

VM/370

VAX/VMS

Windows NT

37

Quarta generazione (1977-presente)

Tecnologia: VLSI

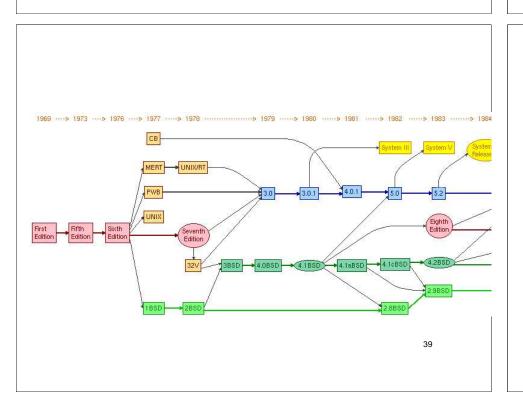
Personal computer

Interfacce utente grafiche

Sistemi distribuiti

SO: da "macchina nuda" a "moderno"

88



Ken Thompson e Dennis Ritchie

