



# Sistemi Operativi<sup>1</sup>

Mattia Monga

Dip. di Informatica e Comunicazione  
Università degli Studi di Milano, Italia  
[mattia.monga@unimi.it](mailto:mattia.monga@unimi.it)

a.a. 2010/11

<sup>1</sup> © 2011 M. Monga. Creative Commons Attribuzione-Condividi allo stesso modo 2.5 Italia License.  
<http://creativecommons.org/licenses/by-sa/2.5/it/>. Immagini tratte da [?] e da Wikipedia.



# Lezione V: Shell 1



# Cos'è un sistema operativo

## Sistema Operativo

Un s.o. è un programma che rende conveniente l'uso dello hardware

- fornendo astrazioni che semplificano l'uso delle periferiche e della memoria
- gestendo opportunamente le risorse fra tutte le attività in corso



# Astrazioni fornite dal s.o.

Le principali sono:

- System call
- Memoria virtuale
- Processo
- File
- Shell

## System call



DICo

Sistemi Operativi

Bruschi Monga

Le astrazioni del s.o.

MINIX syscall

Shell  
Esercizi

Una chiamata di sistema (*syscall*) è la richiesta di un servizio al sistema operativo, che la porterà a termine in conformità alle sue *politiche*.

Per il programmatore è analoga ad una chiamata di procedura. Generalmente viene realizzata con un'*interruzione software* per garantire la protezione del s.o..

105

## Memoria virtuale



DICo

Sistemi Operativi

Bruschi Monga

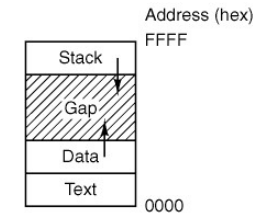
Le astrazioni del s.o.

MINIX syscall

Shell  
Esercizi

Il programmatore è libero di considerare un unico spazio di memoria, interamente dedicato al suo programma. Questo spazio può anche essere superiore alla memoria fisicamente disponibile.

Minix fornisce una memoria virtuale divisa in *segmenti*: testo (codice), dati inizializzati, stack e heap.



106

## Processo



DICo

Sistemi Operativi

Bruschi Monga

Le astrazioni del s.o.

MINIX syscall

Shell  
Esercizi

### Programma

Un programma è la codifica di un **algoritmo** in una forma eseguibile da una macchina specifica.

### Processo

Un processo è un programma in esecuzione.

### Thread

Un *thread* (*filo conduttore*) è una sequenza di istruzioni in esecuzione: più thread possono condividere lo spazio di memoria in cui le istruzioni lavorano. Il termine assume anche un'accezione tecnica nei sistemi operativi che distinguono le due astrazioni.

Ogni processo dà vita ad **almeno** un thread. Ogni CPU in un dato istante può eseguire **al più** un thread.

107

## File



DICo

Sistemi Operativi

Bruschi Monga

Le astrazioni del s.o.

MINIX syscall

Shell  
Esercizi

Un file è un insieme di byte conservato sulla memoria di massa. Hanno associato un nome e altri attributi.

In Minix i file sono organizzati gerarchicamente in *directory* (l'equivalente dei folder di MS Windows), che non sono che altri file contenenti un elenco.

108



La shell è l'*interprete dei comandi* che l'utente dà al sistema operativo. Ne esistono grafiche e testuali.  
In Minix, il default è una shell testuale ash, che fornisce i costrutti base di un linguaggio di programmazione (variabili, strutture di controllo) e primitive per la gestione dei processi e dei file.

109



pid = fork()	Create a child process identical to the parent
pid = waitpid(pid, &statloc, opts)	Wait for a child to terminate
s = wait(&status)	Old version of waitpid
s = execve(name, argv, envp)	Replace a process core image
exit(status)	Terminate process execution and return status
size = brk(addr)	Set the size of the data segment
pid = getpid()	Return the caller's process id
pid = getpgid()	Return the id of the caller's process group
pid = setsid()	Create a new session and return its process group id
l = ptrace(req, pid, addr, data)	Used for debugging

110



s = sigaction(sig, &act, &oldact)	Define action to take on signals
s = sigreturn(&context)	Return from a signal
s = sigprocmask(how, &set, &old)	Examine or change the signal mask
s = sigpending(set)	Get the set of blocked signals
s = sigsuspend(sigmask)	Replace the signal mask and suspend the process
s = kill(pid, sig)	Send a signal to a process
residual = alarm(seconds)	Set the alarm clock
s = pause()	Suspend the caller until the next signal

111



fd = creat(name, mode)	Obsolete way to create a new file
fd = mknod(name, mode, addr)	Create a regular, special, or directory i-node
fd = open(file, how, ...)	Open a file for reading, writing or both
s = close(fd)	Close an open file
n = read(fd, buffer, nbytes)	Read data from a file into a buffer
n = write(fd, buffer, nbytes)	Write data from a buffer into a file
pos = lseek(fd, offset, whence)	Move the file pointer
s = stat(name, &buf)	Get a file's status information
s = fstat(fd, &buf)	Get a file's status information
fd = dup(fd)	Allocate a new file descriptor for an open file
s = pipe(&fd[0])	Create a pipe
s = ioctl(fd, request, argp)	Perform special operations on a file
s = access(name, amode)	Check a file's accessibility
s = rename(old, new)	Give a file a new name
s =fcntl(fd, cmd, ...)	File locking and other operations

112

## MINIX Syscall (file mgt cont.)



DICo

Sistemi Operativi

Bruschi Monga

Le astrazioni del s.o.

MINIX syscall

Shell

Esercizi

<code>s = mkdir(name, mode)</code>	Create a new directory
<code>s = rmdir(name)</code>	Remove an empty directory
<code>s = link(name1, name2)</code>	Create a new entry, name2, pointing to name1
<code>s = unlink(name)</code>	Remove a directory entry
<code>s = mount(special, name, flag)</code>	Mount a file system
<code>s = umount(special)</code>	Unmount a file system
<code>s = sync()</code>	Flush all cached blocks to the disk
<code>s = chdir(dirname)</code>	Change the working directory
<code>s = chroot(dirname)</code>	Change the root directory

113

## MINIX Syscall (protection)



DICo

Sistemi Operativi

Bruschi Monga

Le astrazioni del s.o.

MINIX syscall

Shell

Esercizi

<code>s = chmod(name, mode)</code>	Change a file's protection bits
<code>uid = getuid()</code>	Get the caller's uid
<code>gid = getgid()</code>	Get the caller's gid
<code>s = setuid(uid)</code>	Set the caller's uid
<code>s = setgid(gid)</code>	Set the caller's gid
<code>s = chown(name, owner, group)</code>	Change a file's owner and group
<code>oldmask = umask(complmode)</code>	Change the mode mask

114

## MINIX Syscall (time)



DICo

Sistemi Operativi

Bruschi Monga

Le astrazioni del s.o.

MINIX syscall

Shell

Esercizi

<code>seconds = time(&amp;seconds)</code>	Get the elapsed time since Jan. 1, 1970
<code>s = stime(tp)</code>	Set the elapsed time since Jan. 1, 1970
<code>s = utime(file, timep)</code>	Set a file's "last access" time
<code>s = times(buffer)</code>	Get the user and system times used so far

115

## Link



DICo

Sistemi Operativi

Bruschi Monga

Le astrazioni del s.o.

MINIX syscall

Shell

Esercizi

- MINIX <http://www.minix3.org>
- Edsger W. Dijkstra, "My recollections of operating system design" <http://www.cs.utexas.edu/users/EWD/ewd13xx/EWD1303.PDF>

116

```
1 while (1){ /* repeat forever */
2   type_prompt(); /* display prompt on the screen */
3   read_command(command, parameters); /* read input from terminal */
4   if (fork() > 0){ /* fork off child process */
5     /* Parent code. */
6     waitpid(1, &status, 0); /* wait for child to exit */
7   } else {
8     /* Child code. */
9     execve(command, parameters, 0); /* execute command */
10  }
11 }
```

117

- Per iniziare l'esecuzione di un programma basta scrivere il nome del file
  - /bin/ls
- Il programma è trattato come una *funzione*, che prende dei parametri e ritorna un intero (`int main(int argc, char*argv[])`). Convenzione: 0 significa "non ci sono stati errori", > 0 errori (2 errore nei parametri), parametri - ~> opzioni
  - /bin/ls /usr
  - /bin/ls piripacchio
- Si può evitare che il padre aspetti la terminazione del figlio
  - /bin/ls /usr &
- Due programmi in sequenza
  - /bin/ls /usr ; /bin/ls /usr
- Due programmi in parallelo
  - /bin/ls /usr & /bin/ls /usr

118

### Editor

Un editor è un programma che permette di modificare arbitrariamente un *file*. Un editor di testo generalmente manipola file composto da caratteri stampabili.

- Emacs, vi
- nano, mined
- Notepad, Textpad, dots

119

Bill Joy (co-fondatore della SUN), 1976, per BSD UNIX

- *Modal editor*
  - modo input
  - modo comandi
- I comandi di movimento e modifica sono sostanzialmente *ortogonali*
- small and fast
- fa parte dello standard POSIX

120



## Salvare un file e uscire wq

- Modifica:
  - i, a insert before/after
  - o, O add a line
  - d, c, r delete, change, replace
  - y, p “to yank” and paste
  - u undo . redo
  - s/reg/rep/[g] search and replace
- Movimento:
  - h, j, k, l (o frecce)
  - O, beginning of line, \$, end of line
  - w, beginning of word, e, end of word
  - (num)G, goto line num, /, search
  - (,), sentence



- 1 Scrivere, compilare (`cc -o nome nome.c`) ed eseguire un programma che *forca* un nuovo processo.
- 2 Scrivere un programma che stampi sullo schermo “Hello world! (numero)” per 10 volte alla distanza di 1 secondo l’una dall’altra (`sleep(int)`). Terminare il programma con una chiamata `exit(0)`
- 3 Usare il programma precedente per sperimentare l’esecuzione in sequenza e in parallelo
- 4 Controllare il valore di ritorno con `/bin/echo $?`
- 5 Tradurre il programma in assembly con `cc -S nome.c`
- 6 Modificare l’assembly affinché il programmi esca con valore di ritorno 3 e controllare con `echo $?` dopo aver compilato con `cc -o nome nome.s`
- 7 Modificare l’assembly in modo che usi `scanf` per ottenere il numero di saluti.