



# Sistemi Operativi<sup>1</sup>

Mattia Monga

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

a.a. 2012/13

<sup>1</sup> © 2011-13 M. Monga. Creative Commons Attribuzione-Condividi allo stesso modo 3.0 Italia License. <http://creativecommons.org/licenses/by-sa/3.0/it/>. Immagini tratte da [2] e da Wikipedia.



# Lezione II: Introduzione laboratorio



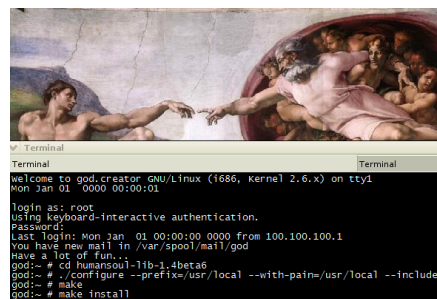
# Informazioni sul corso

- 6 (Bruschi) + 4 (Monga) ore di lezione settimanali (12 crediti)
- Lezioni di teoria e in laboratorio
- Esame:
  - Scritto con domande a risposta multipla + orale
  - Prova pratica per la parte di laboratorio
- Libro di testo: *Modern Operating Systems 3/e* by Andrew S. Tanenbaum, Pearson/Prentice Hall
- <http://homes.di.unimi.it/sisop/>
- <https://mameli.docenti.di.unimi.it/solab>



# Things A Computer Scientist Rarely Talks About

*“When I talk about computer science as a possible basis for insights about God, of course I’m not thinking about God as a super-smart intellect surrounded by large clusters of ultrafast Linux workstations and great search engines. That’s the user’s point of view.” [Donald E. Knuth]*



# Il sistema operativo



Sistemi Operativi  
Bruschi Monga

Concetti generali  
La macchina fisica  
Hardware  
Concetti di base  
Perché un s.o.

Cos'è un sistema operativo

Un insieme di programmi che:

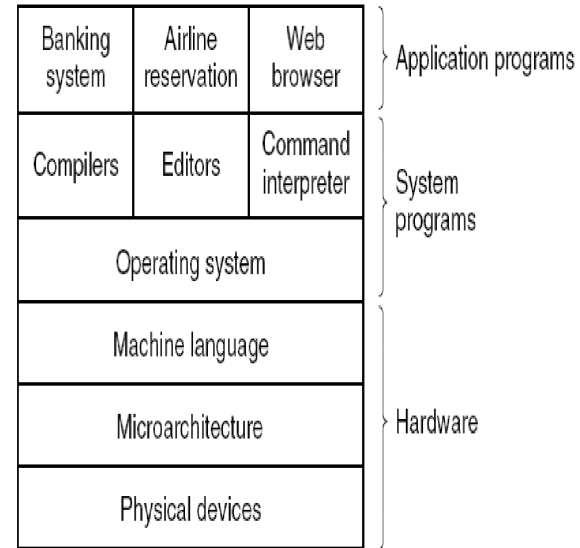
- Gestisce in modo ottimale le risorse di un calcolatore;
- Facilita a programmatori e utenti finali l'uso della sottostante macchina hardware

# The onion model



Sistemi Operativi  
Bruschi Monga

Concetti generali  
La macchina fisica  
Hardware  
Concetti di base  
Perché un s.o.



# Kernel/User mode



Sistemi Operativi  
Bruschi Monga

Concetti generali  
La macchina fisica  
Hardware  
Concetti di base  
Perché un s.o.

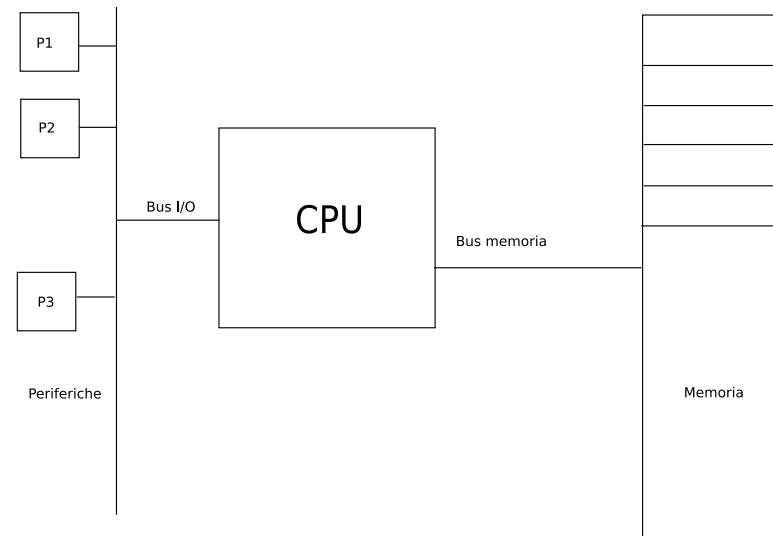
- Il s.o. è l'unico programma che esegue con il totale controllo delle risorse hardware (kernel mode).
- Gli altri programmi si appoggiano unicamente sui servizi del s.o. e la loro esecuzione è gestita e controllata dal s.o. (user mode)
- In molti processori questa separazione è imposta via hardware

# La macchina di Von Neumann



Sistemi Operativi  
Bruschi Monga

Concetti generali  
La macchina fisica  
Hardware  
Concetti di base  
Perché un s.o.





- Registri a 32 bit
  - EAX, EBX, ECX, EDX,
  - ESI, EDI,
  - EBP, ESP,
  - EIP, EFLAGS
- Registri a 16 bit:
  - CS, DS, SS,
  - ES, FS, GS
- Real e Protected mode



- Si possono indirizzare direttamente porzioni di 8 bit, 1 byte ( $AX = AH+AL$ ,  $EAX = 16bit+AX$ )
- Programmable Interrupt Controller (PIC): i8259 compatibile



I processori moderni hanno modalità di funzionamento in cui sono permesse operazioni diverse (*ring*), p.es. indirizzare tutta la memoria. i386 permette 4 ring diversi, di cui normalmente vengono usati solo 2 (Minix ne usa 3):

- 1 kernel (supervisor) mode
- 2 user mode



	Real mode	32-bit Protected mode
Protezioni hw	no	sí
Spazio di indirizzamento	$2^{20}$	$2^{32}$

- Real mode: memoria max  $2^{20}$  byte, indirizzo ottenuto con due registri a 16 ( $SS:OFFSET$ )  
 $indirizzo = 16 * selettore + offset$ 
  - ci sono piú modi per riferirsi allo stesso indirizzo:  
07C0:0000 e 0000:7C00 sono la stessa locazione fisica.
  - A20 gate
- Protected mode: il segmento è stabilito da un *descrittore* (che può essere cambiato solo in kernel mode)



- NASM, <http://nasm.sourceforge.org>
- PC Assembly Language, by Paul A. Carter <http://www.drpaulcarter.com/pcasm/>
- Un altro assembler molto diffuso è gas (<http://www.ibm.com/developerworks/linux/library/l-gas-nasm/index.html>)

```

1  mov eax, 3 ; eax = 3
2  mov bx, ax ; bx = ax
3  add eax, 4 ; eax = eax + 4
4  add al, ah ; al = al + ah
5  L8:db "A" ; *L8 = 'A'
6  mov al, [L8] ; al = *L8
    
```



Gli assembleri x86 si distinguono per la famiglia sintattica

Intel (nasm)	AT&T (as86, gas)
<b>mov ebx, eax</b>	<b>movl %eax, %ebx</b>
<b>mov eax, 42</b>	<b>movl \$42, %eax</b>
<b>mov [ebx], eax</b>	<b>movl %eax, 0(%ebx)</b>
<b>mov [ebx+4], eax</b>	<b>movl %eax, 4(%ebx)</b>
<b>mov byte [ebx], al</b>	<b>movb %eax, 0(%ebx)</b>
<b>call eax</b>	<b>call *%eax</b>



Qemu <http://fabrice.bellard.free.fr/qemu> PC (x86 or x86\_64 processor)

- i440FX host PCI bridge and PIIX3 PCI to ISA bridge
- Cirrus CLGD 5446 PCI VGA card
- PS/2 mouse and keyboard
- 2 PCI IDE interfaces with hard disk and CD-ROM support
- Floppy disk
- NE2000 PCI network adapters
- Serial ports
- PCI UHCI USB controller and a virtual USB hub.



Ogni periferica è dotata di un controller. Il controller avrà registri che conservano lo stato della periferica. Come accedere (leggere o scrivere) al contenuto dei registri?

- 1 Spazi di indirizzamento separati chiamati port. Vi si accede con istruzioni particolari:
  - **out port, eax**
  - **in eax, port**
- 2 Memory-mapped I/O, lo spazio di indirizzamento è unico
  - **mov [address], eax**
  - **mov eax, [address]**

## Sequenza di boot



Sistemi Operativi

Bruschi Monga

Concetti generali

La macchina fisica

Hardware  
Concetti di base  
Perché un s.o.

Cosa succede quando si accende un PC?

- 1 Inizia l'esecuzione del programma contenuto nel firmware (BIOS)
- 2 Il BIOS carica il programma contenuto nel **boot sector**
- 3 Il programma di boot carica il sistema operativo
- 4 A questo punto il controllo della macchina è affidato al s.o., a cui dovranno essere richiesti i caricamenti di altri programmi

56

## Programming the iron



Sistemi Operativi

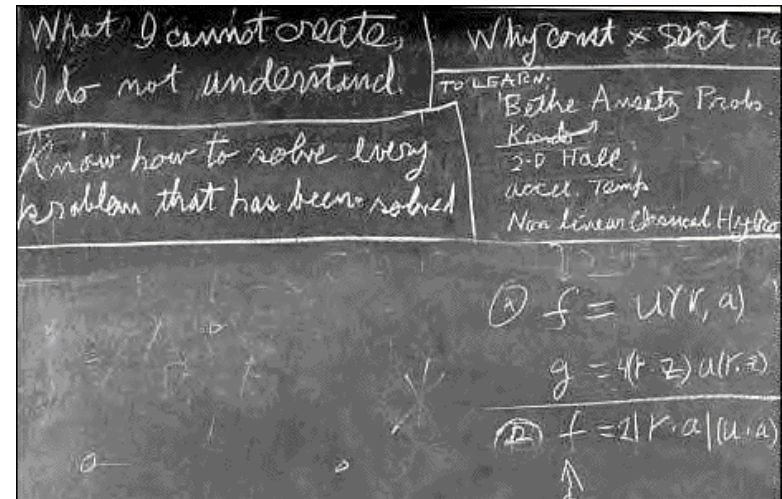
Bruschi Monga

Concetti generali

La macchina fisica

Hardware  
Concetti di base  
Perché un s.o.

What I cannot create I do not understand. [R. Feynman]



7

## Programming the iron



Sistemi Operativi

Bruschi Monga

Concetti generali

La macchina fisica

Hardware  
Concetti di base  
Perché un s.o.

```
1 bits 16 ; 16 bit real mode
2 org 0x7C00 ; origine indirizzo 0000:7C00
3
4 start:
5 mov ax, 0xb800 ; text video memory
6 mov ds, ax ; ds non accessibile direttamente
7 mov bx, 10
8 write:
9 cmp bx, 0
10 jz end
11 mov byte [ds:bx], 'm' ; indirizzamento relativo a ds
12 mov byte [ds:bx+1], 0x0F ; attrib = white on black
13 sub bx, 2
14 jmp write
15 end:
16 hlt
17
18 times 510-($-$$) db 0 ; 0-padding
19 dw 0xAA55
```

58

## Programming the iron (2)



Sistemi Operativi

Bruschi Monga

Concetti generali

La macchina fisica

Hardware  
Concetti di base  
Perché un s.o.

```
1
2 message:
3 lodsbyte ; carica un byte da [DS:SI] in AL e inc SI
4 cmp al, 0
5 jz done
6 stosword ; memorizza una word da [ES:DI] in AL e inc SI
7 jmp message
8 done: ret
9
10
11 msg db "Hello world from the bare machine!!!", 0
12
13 times 510-($-$$) db 0
14 dw 0xAA55
```

59

# Programming the iron (3)



```
1 message:
2     lodsb ; carica un byte da [DS:SI] in AL e inc SI
3     cmp al, 0
4     jz done
5     mov ah, 0x0E ; write char to screen in text mode
6     mov bx, 0 ; BH page number BL foreground color
7     int 0x10 ; write AL to screen (BIOS)
8     jmp message
9 done: ret
10
11 boot: db "Loading unuseful system..." , 10, 13, 0
12 work: db "I've done my unuseful stuff!" , 10, 13, 0
13 cont: db "Hit ENTER to continue..." , 10, 13, 0
14 wow: db "Great! Hello world!" , 10, 13, 0
15
16 waitenter: mov si, cont
17             call message
18             mov ah, 0
19             int 0x16 ; Wait for keypress (BIOS)
20             cmp al, 'm'
21             jz egg
22             cmp al, 'b'
23             jz basic
24             cmp al, 13
25             jnz waitenter
26             ret
27 egg: mov si, wow
28             call message
29             jmp waitenter
30 basic: int 0x18 ; basic (BIOS)
31             hlt
32
33             times 510-($-$$) db 0
34             dw 0xAA55
```

60

Sistemi  
Operativi

Bruschi  
Monga

Concetti  
generali

La macchina  
fisica

Hardware  
Concetti di base  
Perché un s.o.



Sistemi  
Operativi

Bruschi  
Monga

Concetti  
generali

La macchina  
fisica

Hardware  
Concetti di base  
Perché un s.o.

619