



Architetture degli elaboratori

Introduzione



Prof. Alberto Borghese
Dipartimento di Informatica
alberto.borghese@unimi.it

Università degli Studi di Milano

Riferimento: Patterson, Cap. 1.1, 1.2, 1.4
(read Section L on the Web)



Sommario della lezione



- **Informazioni su corso ed esame**
- Architettura dell'elaboratore
- Ciclo di esecuzione di un'istruzione
- Storia dell'elaboratore.



Architettura base del corso: RISC MIPS, ARM



► Features-front



AIBO (Sony, 2003) - MIPS 7000,
sistemi embedded che montano
Windows CE, PlayStation 2, router,
gateway...

Samsung S5
Snapdragon 801 Processor
ARM Kreit 400 CPU



Capire l'HW per scrivere SW efficace



Architettura II

- Gestione delle gerarchie di memoria
- Parallelizzazione dell'esecuzione
- Interrupt

Architettura I (dalle porte logiche alla CPU)

- Implementazione HW delle operazioni
- Implementazione HW delle sequenze di operazioni

- Porte logiche ed algebra di Boole
- Circuiti combinatori
- Circuiti sequenziali
- Macchine a stati finiti
- Firmware e micro-programmi
- CPU



Programma Architettura I



Sito principale:

http://borgnese.di.unimi.it/Teaching/Architettura_I/_Arch_I.html

Programma:

http://borgnese.di.unimi.it/Teaching/Architettura_I/Programma_2015-2016.html

Orario turno I: Martedì Ore 10.30-12.30 Aula 405, Via Celoria
Giovedì Ore 10.30-12.30 Aula 405, Via Celoria

Let's try to keep the course interactive

Strumento principale di contatto: email
(alberto.borghese@unimi.it)
Ricevimento su appuntamento

A.A. 2015-2016

5/67

<http://borgnese.di.unimi.it/>



Alcune avvertenze



homes.di.unimi.it/borghese/Teaching/Architettura_I/Programma_2014-2015.html

Programma del corso di Architettura degli Elaboratori - parte I A.A. 2014-2015.

N.B. Il diritto a scaricare il materiale accessibile da questa pagina è riservato solamente agli studenti regolarmente iscritti al corso.

Notice: The right to download the material accessible from this page is granted only to the students regularly enrolled in the hereabove University course.

Le lezioni di esercitazione sono riportate in colore rosso, le lezioni di laboratorio in blu e le lezioni frontali in nero.

Le slide sono da considerare bozze avanzate fino al giorno della lezione. Le slide in versione definitiva, saranno disponibili sul sito il giorno dopo la lezione.

		Introduzione
	30/09/2014	Appello di Architettura I e Architettura II
L_01	02/10/2014	Introduzione. L'architettura di riferimento. Il ciclo di esecuzione di un'istruzione. Storia dell'Elaboratore (Prof. Borghese, ultima modifica 01.10.13).
L_02	07/10/2014	Codifica dell'informazione. Operazioni su numeri binari. Le operazioni fondamentali: somma e sottrazione. Rappresentazione binaria dei numeri decimali. Lo stanc (Prof. Borghese, ultima modifica 03.10.13).
E_01	08/10/2014	I numeri denormalizzati. Esercitazione: Operazioni sui numeri binari. Soluzioni (Prof. Borghese)
		Logica combinatoria
L_03	09/10/2014	L'algebra combinatoria: variabili ed operatori. Implementazione circuitale (porte logiche). Dal circuito alla funzione. Algebra Booleana. Le porte universali (Prof. Borghese, ultima modifica 08.10.13).
L_04	14/10/2014	Dalla funzione al circuito. Dalla tabella della verità al circuito: la prima forma canonica. Criteri di ottimalità. Semplificazione algebrica. (Prof. Borghese, ultima modifica 14.10.13).
B_01	15/10/2014	Laboratorio. Introduzione al SW Gatesim e circuiti combinatori (Dott. Basilico)
L_05	16/10/2014	Implementazione circuitale di funzioni logiche mediante PLA e ROM. Circuiti combinatori notevoli. (Prof. Borghese, ultima modifica 15.10.13).
		Le unità aritmetico-logiche
L_06	21/10/2014	Addizionatori. Anticipazione del riporto (Prof. Borghese, ultima modifica 16.10.13).
B_02	22/10/2014	Laboratorio: Gatesim + circuiti combinatori (Dott. Basilico)
L_07	23/10/2014	Moltiplicatori hardware. Progettazione di una ALU. I due stadi. (Prof. Borghese, ultima modifica 22.10.13).
		Logica sequenziale

- Le slide sono solo una traccia, occorre capire in profondità
- Gli argomenti sono collegati.

A.A. 2015-2016

6/67

<http://borgnese.di.unimi.it/>



Materiale didattico

See web page



http://borghese.di.unimi.it/Teaching/Architettura_I/References.rtf

Testo di base (è disponibile sia in inglese che in italiano):

Struttura e progetto dei calcolatori: l'interfaccia hardware-software, D.A. Patterson and J.L. Hennessy, Terza edizione, Zanichelli, estate 2010 (Nota: la terza edizione Zanichelli è la traduzione della quarta edizione inglese).

"Computer Organization & Design: The Hardware/Software Interface", D.A. Patterson and J.L. Hennessy, Morgan Kaufmann Publishers, Fifth Edition, 2013.

Per un approfondimento sui circuiti combinatori e sequenziali:

"Progettazione digitale" F. Fummi, M.G. Sami, C. Silvano, McGrawHill. 2003.



Incentivo a studiare!



- Da quest'anno tutti gli studenti, già in corso, triennali o magistrali, che entro il **30 settembre** abbiano conseguito almeno il **90% dei crediti previsti** per l'anno precedente hanno diritto a un rimborso di 500 euro.
- E' inoltre in atto da quest'anno l'esonero totale dalle tasse e contributi del primo anno **per le matricole** con voto di **maturità di 100 e lode**: i super bravi alla maturità potranno quindi frequentare il loro primo anno in Statale pagando **solo i 215 euro** della tassa regionale e del rimborso spese. Alle matricole **con 100 alla maturità**, senza lode, verrà comunque riservato un esonero di 400 euro.
- Tutti i dettagli sono disponibili nella pagina "Esoneri d'ufficio" del portale unimi.it.



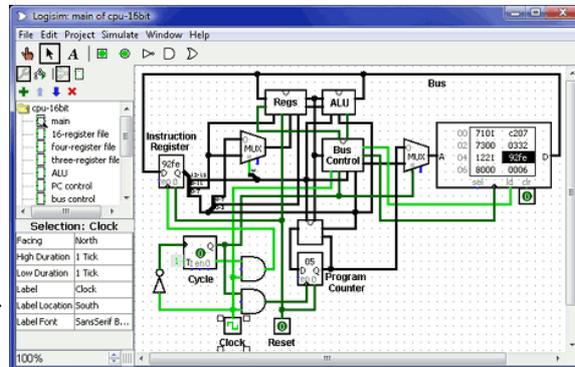
Non solo teoria



«learn by doing» is equally important -> laboratorio



Dott. Nicola Basilico
Nicola.basilico@unimi.it



<http://ozark.hendrix.edu/~burch/logisim/>

Progettazione di circuiti digitali



Modalità di esame



Parte teorica (2/3 del voto). Riferimento: Prof. Borghese.

Prova scritta + orale

- 2 Appelli a Gennaio / Febbraio
- 2 Appelli a Giugno / Luglio
- 1 Appello a Settembre

In alternativa:

2 prove in itinere (compitini) durante l'anno. I compitini sostituiscono interamente scritto e orale. L'orale con i compitini è facoltativo.

Laboratorio (1/3 del voto). Riferimento: Dott. Basilico.

Progetto di laboratorio in Logisim



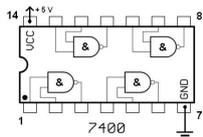
Sommario della lezione



- Informazioni su corso ed esame
- **Architettura dell'elaboratore**
- Ciclo di esecuzione di un'istruzione
- Storia dell'elaboratore.



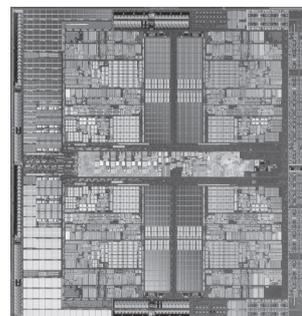
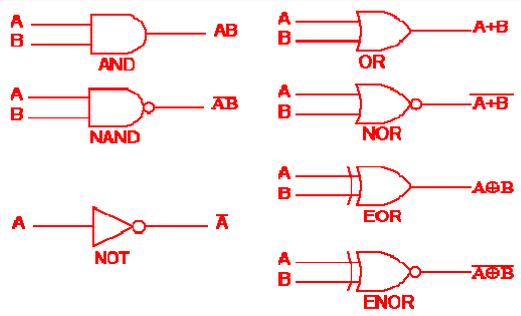
Contenuto del corso



From logic gates to
.....
multi-core and GPUs



- Serie stampi
- Newsletter
- Recensioni
- Case Stud
- Flussi RSS





Le architetture



La casa



A.A. 2015-2016

13/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Le architetture

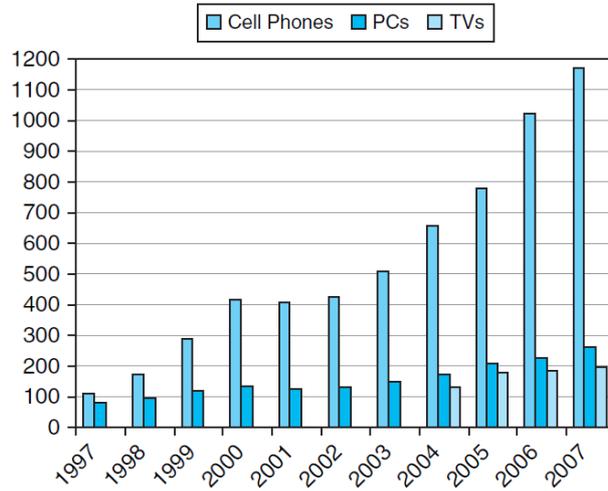


A.A. 2015-2016

14/67



I calcolatori nel mondo



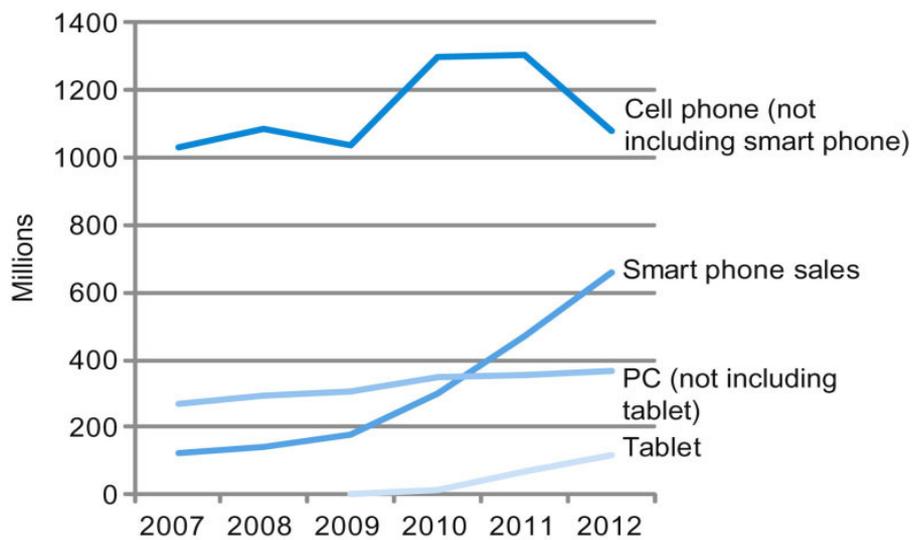
A.A. 2015-2016

15/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



I calcolatori nel mondo: verso l'era PostPC



A.A. 2015-2016

16/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



La legge di Moore



Year	Name	Size (cu. ft.)	Power (watts)	Performance (adds/sec)	Memory (KB)	Price	Price-performance vs. UNIVAC	Adjusted price (2003 \$)	Adjusted price-performance vs. UNIVAC
1951	UNIVAC I	1,000	125,000	2,000	48	\$1,000,000	1	\$6,107,600	1
1964	IBM S/360 model 50	60	10,000	500,000	64	\$1,000,000	263	\$4,792,300	318
1965	PDP-8	8	500	330,000	4	\$16,000	10,855	\$75,390	13,135
1976	Cray-1	58	60,000	166,000,000	32,000	\$4,000,000	21,842	\$10,756,800	51,604
1981	IBM PC	1	150	240,000	256	\$3,000	42,105	\$5,461	154,673
1991	HP 9000/ model 750	2	500	50,000,000	16,384	\$7,400	3,556,188	\$9,401	16,122,356
1996	Intel PPro PC (200 MHz)	2	500	400,000,000	16,384	\$4,400	47,846,890	\$4,945	239,078,908
2003	Intel Pentium 4 PC (3.0 GHz)	2	500	6,000,000,000	262,144	\$1,600	1,875,000,000	\$1,600	11,452,000,000

In circa 18 mesi raddoppiano le prestazioni ed il numero di transistor e raddoppiano le capacità delle memorie (DRAM). **Legge di Moore.**

La **velocità** di accesso alla memoria cresce molto più lentamente.

A.A. 2015-2016

17/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Determinanti della legge di Moore



Il primo circuito integrato nel 1961 conteneva 4 (**quattro!**) transistor. Nel 1965 erano già 64 transistor e nel 1975 erano 32,000. In un Core i7 del 2012 si trovano **1,4 miliardi** di transistor.

Nel 2014 sono stati prodotti 250×10^{18} transistor (250 miliardi di miliardi, 25 volte il numero di stelle della via lattea e 75 volte il numero di galassie dell'Universo conosciuto). Ogni secondo vengono prodotti 8 miliardi di transistor. Più transistor nel 2014 che fino al 2011.

Abbiamo incontrato la barriera dell'energia e siamo nell'era postPC. I programmi devono essere efficienti anche in senso energetico. Occorre che consumino poca energia => Come possiamo aumentare il numero di transistor, consumare poca energia e aumentare le prestazioni? Conoscere l'organizzazione dei calcolatori.

La legge di Moore riguarda il numero di transistor che possono essere impacchettati tale per cui il costo per transistor è minimo (c'è un guadagno di scala all'aumentare del numero di transistor fino ad un certo valore, ma oltre questo valore i difetti rendono la produzione meno vantaggiosa)

I fattori previsti da Moore erano:

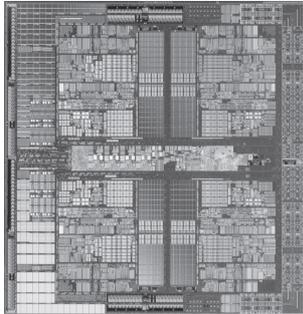
- Aumento della dimensione dei chip (più transistor per chip)
- Diminuzione delle dimensioni (chip più piccoli, aumento del numero di chip, integrazione di chip)
- «Device cleverness» (multi-core)



Da IEEE Spectrum, April 2015

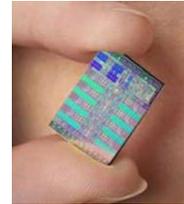


Le architetture più recenti



AMD Barcelona
(quad-core)

nVidia 9800 GTX,
Streaming processors
128 core



Cell processor
(IBM, Sony, Toshiba)
Playstation 3



A.A. 2015-2016

19/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



I principi delle Architetture



Turing: "Universal Turing machine" (1936). Macchina di esecuzione di algoritmi universale.

I principi come sono stati codificati da Von Neumann negli anni 40.

- Dato che il dispositivo è essenzialmente una macchina di calcolo, ci sarà un'unità che è devota essenzialmente ai calcoli (ALU).
- I dati e le istruzioni sono memorizzate **separatamente** in una memoria read/write.
- Ci sarà una parte che gestisce tutto il sistema di elaborazione: trasferimento dei dati, comanda le operazioni, comanda I/O. Livello gerarchico superiore: UC.
- Un computer deve essere collegato all'esterno. Occorre quindi un equipaggiamento per l'I/O.
- Il contenuto della memoria può essere recuperato in base alla sua posizione (**indirizzo**), e non è funzione del tipo di dato.
- L'esecuzione procede **sequenzialmente** da un'istruzione alla seguente (algoritmo, sequenza di passi...). Nelle architetture più avanzate l'esecuzione procede sequenzialmente per gruppi di istruzioni.

A.A. 2015-2016

20/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Obiettivo del corso



- Fornire i fondamenti per capire cosa succede dentro ad un elaboratore.
- Quali sono le problematiche e come viene elaborata l'informazione.
- Qual'è il linguaggio di un elaboratore (ISA) – programmazione in piccolo.
- **Analisi e progettazione.**

A.A. 2015-2016

21/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Obiettivo di un'architettura



Elabora in modo adeguato un input per produrre l'output.

- Le unità di *ingresso* (tastiera, mouse, rete, interfacce con dispositivi di acquisizione, ecc.) permettono al calcolatore di acquisire informazioni dall'ambiente esterno.
- L'architettura di elaborazione.



- Le unità di *uscita* (terminale grafico, stampanti, rete, ecc.) consentono al calcolatore di comunicare i risultati ottenuti dall'elaborazione all'ambiente esterno.

A.A. 2015-2016

22/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Cosa fa un elaboratore?



- Algoritmi (sequenza di istruzioni).
Calcoli (calcolatore).
Operazioni logiche (elaboratore).

- Programma (Ada Byron Lovelace, 1830) = *Algoritmi in Software*.



Come lo fa? *Hardware*.

Input ==> Elaborazione ==> Output

- Terza rivoluzione della nostra civiltà: la rivoluzione agricola, la rivoluzione industriale e la rivoluzione dell'informatica.



Operazioni elementari e codifica dell'informazione



Operazioni elementari necessarie ad eseguire algoritmi:

Calcolo (somma, sottrazione, prodotto....)

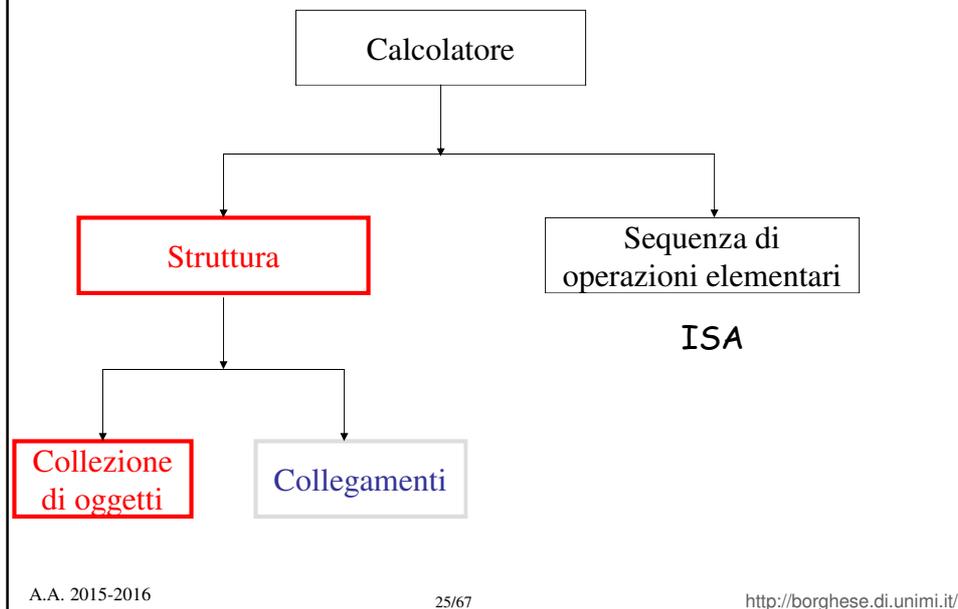
Controllo del flusso (if, for....)

L'informazione viene rappresentata utilizzando solamente due simboli (base 2: 0,1 -> acceso, spento).

I calcoli ed i controlli sono eseguiti utilizzando **esclusivamente!** le 3 operazioni fondamentali della logica classica: AND, OR, NOT.



Descrizione di un elaboratore



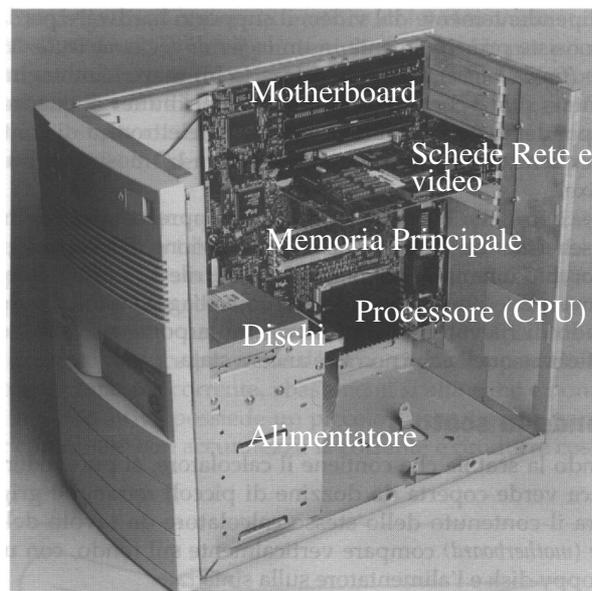
A.A. 2015-2016

25/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Struttura dell'elaboratore



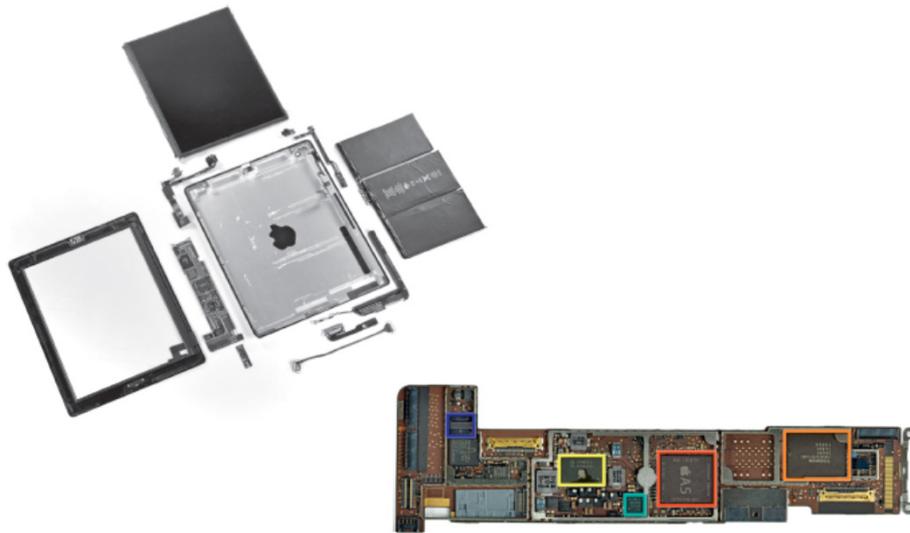
A.A. 2015-2016

26/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Struttura di un PMD - I-Pad2



A.A. 2015-2016

27/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Struttura dell'elaboratore: descrizione



- Elementi principali di un elaboratore:
 - ◆ Unità centrale di elaborazione (*Central Processing Unit - CPU*).
 - ◆ Memoria di lavoro o memoria principale (*Main Memory - MM*) e dischi.
- Sulla motherboard: collegamenti principali di un calcolatore:
 - ◆ Bus di sistema (dati, indirizzi, controllo)
 - ◆ Interfacce per i dispositivi di *Input/Output - I/O*: il terminale, la memoria di massa (di solito dischi magnetici), le stampanti, ...

A.A. 2015-2016

28/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Unità centrale di elaborazione (*Central Processing Unit - CPU*)



- La *CPU* provvede ad eseguire le istruzioni che costituiscono i diversi programmi elaborati dal calcolatore.
- Eseguire un'istruzione vuol dire operare delle scelte, eseguire dei calcoli a seconda dell'istruzione e dei dati a disposizione.

A.A. 2015-2016

29/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Elementi principali della CPU



- Banco di registri (*Register File*) ad accesso rapido, in cui memorizzare i dati di utilizzo più frequente. Il tempo di accesso ai registri è circa 10 volte più veloce del tempo di accesso alla memoria principale. Il register file è evoluto in cache + registri.
- Registro *Program counter (PC)*. Contiene l'indirizzo dell'istruzione corrente da aggiornare durante l'evoluzione del programma, in modo da prelevare dalla memoria la corretta sequenza di istruzione;
- Registro *Instruction Register (IR)*. Contiene l'istruzione in corso di esecuzione.
- Unità per l'esecuzione delle operazioni aritmetico-logiche (*Arithmetic Logic Unit - ALU*). I dati forniti all'*ALU* provengono direttamente da registri interni alla CPU. Possono provenire anche dalla memoria, ma in questo caso devono essere prima trasferiti in registri interni alla CPU. Dipende dalle modalità di indirizzamento previste;
- Unità aggiuntive per elaborazioni particolari come unità aritmetiche per dati in virgola mobile (*Floating Point Unit - FPU*), sommatore ausiliari, ecc.;
- **Unità di controllo**. Controlla il flusso e determina le operazioni di ciascun blocco.



Sommario della lezione



- Informazioni su corso ed esame
- Architettura dell'elaboratore
- **Ciclo di esecuzione di un'istruzione**
- Storia dell'elaboratore.

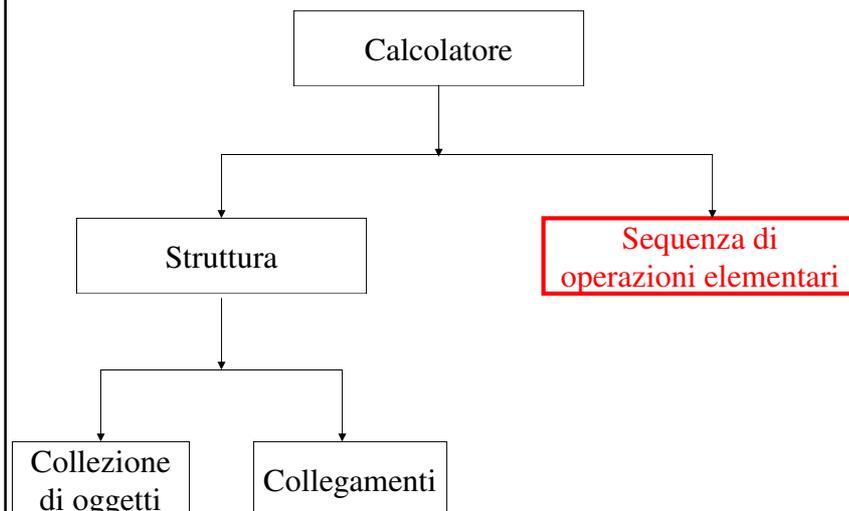
A.A. 2015-2016

31/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Descrizione di un elaboratore



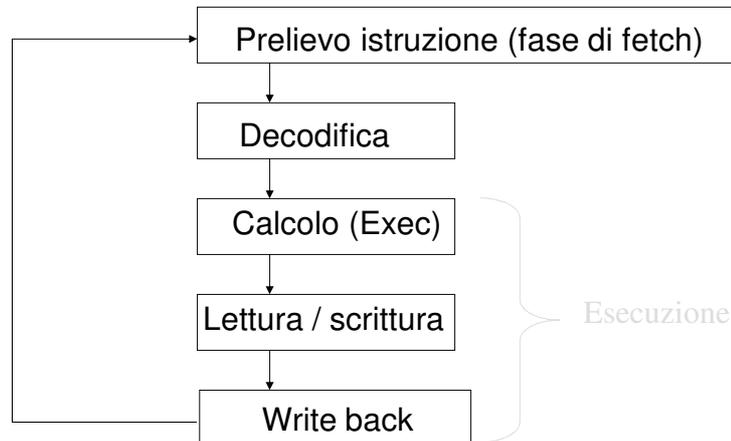
A.A. 2015-2016

32/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Ciclo di esecuzione di un'istruzione MIPS



A.A. 2015-2016

33/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Letture dell'istruzione (fetch)



- Istruzioni e dati risiedono nella memoria principale, dove sono stati caricati attraverso un'unità di ingresso.
- L'esecuzione di un programma inizia quando il registro PC punta alla (contiene l'indirizzo della) prima istruzione del programma in memoria.
- Il segnale di controllo per la lettura (READ) viene inviato alla memoria.
- Trascorso il tempo necessario all'accesso in memoria, la parola indirizzata (in questo caso la prima istruzione del programma) viene letta dalla memoria e trasferita nel registro IR.
- Il contenuto del PC viene incrementato in modo da puntare all'istruzione successiva.

A.A. 2015-2016

34/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Decodifica dell'istruzione



- L'istruzione contenuta nel registro IR viene decodificata per essere eseguita. Alla fase di decodifica corrisponde la predisposizione della CPU (apertura delle vie di comunicazione appropriate) all'esecuzione dell'istruzione.
- In questa fase vengono anche recuperati gli operandi. Nelle architetture MIPS gli operandi possono essere solamente nel Register File oppure letti dalla memoria.
 - ◆ Architetture a registri:
 - Se un operando risiede in memoria, deve essere prelevato caricando l'indirizzo dell'operando nel registro MAR della memoria e attivando un ciclo di READ della memoria.
 - L'operando letto dalla memoria viene posto nel registro della memoria MDR per essere trasferito alla ALU, che esegue l'operazione. Nelle architetture MIPS, l'operando viene trasferito nel Register file nella fase di Scrittura.
 - ◆ Architetture LOAD/STORE:
 - Le istruzioni di caricamento dalla memoria sono separate da quelle aritmetico/logiche.



Calcolo dell'istruzione (execution)



Viene selezionato il circuito / i circuiti combinatori appropriati per l'esecuzione delle operazioni previste dall'istruzione e determinate in fase di decodifica.

Tra le operazioni previste, c'è anche la formazione dell'indirizzo di memoria da cui leggere o su cui scrivere un dato.



Letture / Scrittura in memoria



In questa fase il dato presente in un registro, viene scritto in memoria oppure viene letto dalla memoria un dato e trasferito ad un registro.

Questa fase non è richiesta da tutte le istruzioni!

Nel caso particolare di Architetture LOAD/STORE, quali MIPS, le istruzioni di caricamento dalla memoria sono separate da quelle aritmetico/logiche. Se effettuo una Lettura / Scrittura, **non** eseguo operazioni aritmetico logiche sui dati.

Sistema di memoria “sganciato” dalla coppia register-file + CPU.



Scrittura in register file (write-back)



- Il risultato dell'operazione può essere memorizzato nei registri ad uso generale oppure in memoria.
- Non appena è terminato il ciclo di esecuzione dell'istruzione corrente (termina la fase di Write Back), si preleva l'istruzione successiva dalla memoria.



Esempio ciclo di esecuzione



Somma: 0x80000: add \$s3, \$s2, \$s1
00000010010100011001100000100000

Fase di fetch: Caricamento dell'istruzione dall'indirizzo 0x80000.

Decodifica: Preparazione della CPU a svolgere una somma.
Determinazione dei segnali di controllo.
Lettura degli operandi (che sono contenuti nei registri \$s2, \$s1).

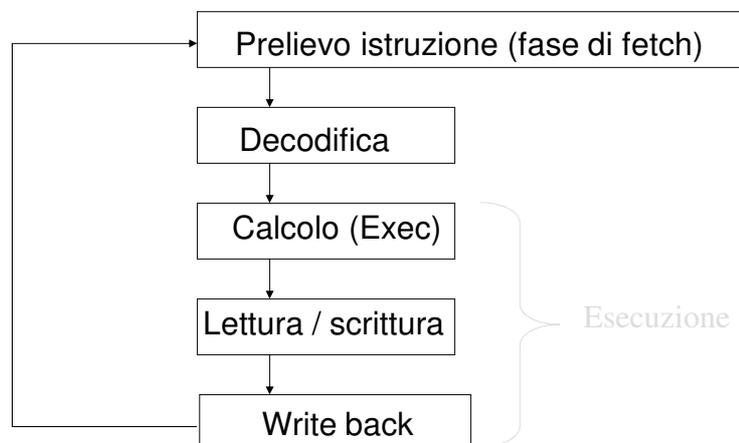
Esecuzione: Esecuzione della somma.

Memoria: *Nulla*

Write-back: Scrittura del registro \$s3.



Ciclo di esecuzione di un'istruzione MIPS





Sommario della lezione



- Informazioni su corso ed esame
- Architettura dell'elaboratore
- Ciclo di esecuzione di un'istruzione
- **Storia dell'elaboratore.**



Storia dell'elaboratore



Filo conduttore:

Aumento della velocità di elaborazione

Diminuzione della dimensione dei componenti.

Aumento della capacità e velocità dell'I/O.

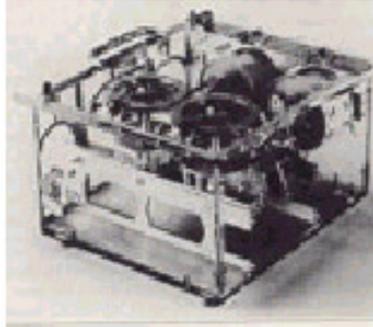
Adozione di tecnologie diverse (meccanica, elettrica, elettronica).



Storia del calcolatore (i primi passi)



- Abaco, Babilonesi, X secolo a.C.
- B. Pascal (Pascalina, somma e sottrazione).



- G. von Leibnitz (moltiplicazioni e divisioni come addizioni ripetute).

A.A. 2015-2016

43/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Le calcolatrici



- Sviluppo di calcolatrici da tavolo meccaniche (diffusione nel commercio).



Millionaire, Steiger, 1892

Moltiplicazioni in un
“colpo di manovella”.

- Texas Instruments (1972) – prima calcolatrice tascabile.



A.A. 2015-2016

44/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



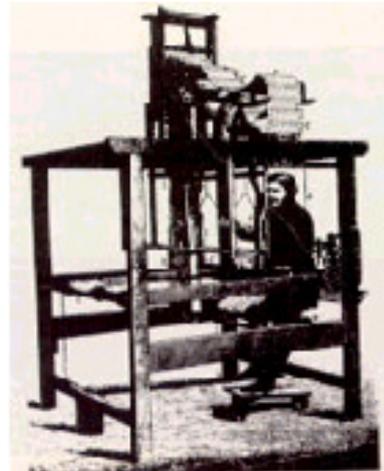
Un'architettura efficace



Una macchina per risolvere un problema industriale.

Telaio Jacquard (1801)

- Programma di lavoro su schede
- Macchina dedicata (antesignana delle macchine CAM).



A.A. 2015-2016

45/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



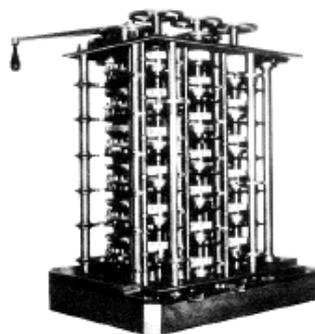
Charles Babbage



Le prime architetture furono pneumatiche

Charles Babbage

- Papà del calcolatore moderno.
- “Analytical Engine” i comandi erano a vapore!
- Utilizza il concetto di programma su (su schede) proposto da Ada Lovelace (1830).



A.A. 2015-2016

46/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Nasce l'IBM (1900-1930)



- Non solo architettura.....
- H. Hollerith: Schede perforate a lettura elettromeccanica (relais).

Meccanismo più semplice di gestione del controllo.

*Nel 1890, 46,804 macchine censirono 62,979,766 persone in pochi giorni.
Il censimento precedente, del 1870, durò 7 anni!!*

- T.J. Watson rilevò il brevetto e fondò l' IBM fondendo la società di Hollerith con altre piccole società (1932).

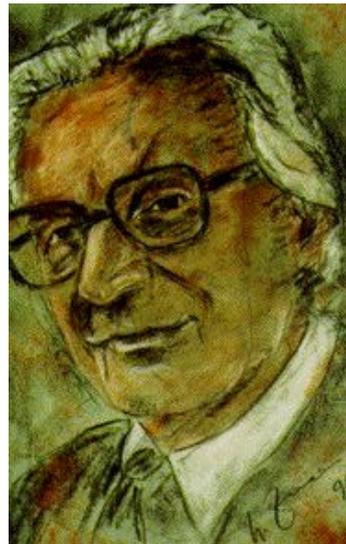


Il papà non riconosciuto



Konrad Zuse, 1936
Ingegnere civile.

Z1 -> 1938
Z3 -> 1941



Auto-ritratto del 1994



Storia dell'elaboratore - Mark I - 1944

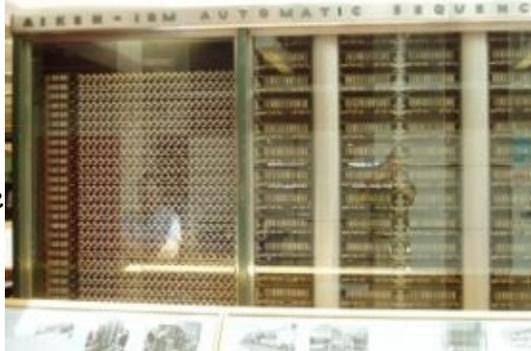


Primo computer automatico

Elettromeccanico

15.3s per divisione
6s per moltiplicazione

OpCode + operandi



Automatic Sequence Controlled Calculator - H. Aiken, IBM

A.A. 2015-2016

49/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Storia dell'elaboratore (IIa Guerra mondiale)



- ABC - Atanasoff Berry Computer (University of Iowa).
Ampio utilizzo di elettrovalvole.
Memoria rigenerativa (cancellabile e riscrivibile).
Non funzionò mai completamente

A.A. 2015-2016

50/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



La prima generazione (ENIAC: 1946-1955)

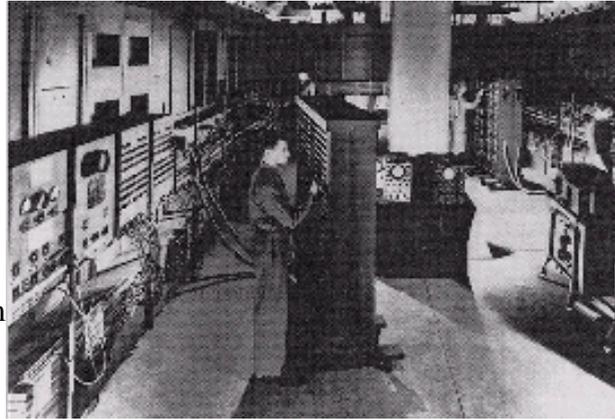


Elettronica (valvole: diodo, triodo). Aumento di prestazioni di 1,000 volte.

- ENIAC (Electronic Numerical Integrator And Calculator), University of Pennsylvania.

Caratteristiche:

- 20 registri da 10 cifre.
- 18,000 valvole.
- 70,000 resistenze.
- 10,000 condensatori.
- 6,000 interruttori.
- Dimensioni: 30mx2.5m
- Consumo: 140kW.
- 100 operazioni/s.
- 30 tonnellate.



- Il programma veniva realizzato cambiando manualmente il cablaggio.



Defining characteristics of five early digital computers



Computer	First operation	Place	Decimal /Binary	Elect ronic	Programmabi le	Turing complete
<u>Zuse Z3</u>	May 1941	<u>Germany</u>	binary	No	By punched film stock	Yes (1998)
<u>Atanasoff-Berry Computer</u>	Summer 1941	<u>USA</u>	binary	Yes	No	No
<u>Colossus</u>	December 1943 / January 1944	<u>UK</u>	binary	Yes	Partially, by rewiring	No
Harvard Mark I - IBM ASCC	1944	<u>USA</u>	decimal	No	By punched paper tape	Yes (1998)
<u>ENIAC</u>	1944	<u>USA</u>	decimal	Yes	Partially, by rewiring	Yes
	1948	<u>USA</u>	decimal	Yes	By Function Table <u>ROM</u>	Yes



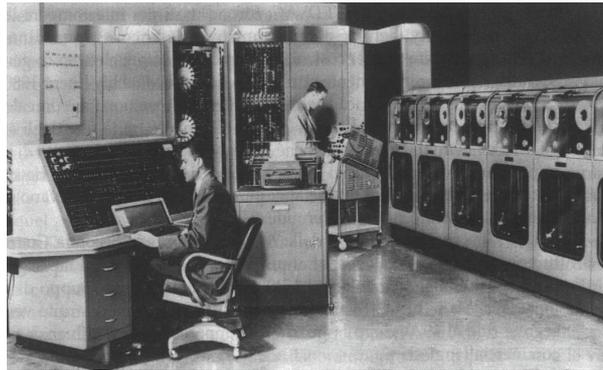
Eckbert & Mauchly



- **EDVAC**, Eckbert, Mauchly, **Von Neuman**. Moore school, Pennsylvania University. **Programma memorizzato.**

- **EDSAC**, Eckert, Cambridge, 1949, (=> Mark I, 1948).

- **UNIVAC I**
(Universal Automatic Computer) I (1951),
Eckbert e Mauchly.
E' il primo calcolatore commercializzato.



48 esemplari a 1M\$

A.A. 2015-2016

53/67

<http://homepages.lisorgmesie.lborghese.it>



La seconda generazione (1952- 1963)



- Introduzione dell'elettronica allo stato solido.
- Introduzione delle memorie ferromagnetiche.

IBM:

- Modello 701 – 1953 per calcolo scientifico.
- Modello 702 – 1955 per applicazioni gestionali

- IBM704 - Memoria con nuclei di ferrite: 32,000 parole e velocità di commutazione di pochi microsecondi = qualche kHz).

- IBM709 nel 1958 - Introduzione del "canale" di I/O.
- IBM 7094 (1962) Introduzione della formalizzazione del controllo di flusso.

- Introduzione del Fortran (Formula Translator).

CDC:

- CDC 6600 - Primo supercalcolatore. 1962.
- CDC 3600 - Multi-programmazione. 1963.

Digital equipment

- PDP - 1

A.A. 2015-2016

54/67

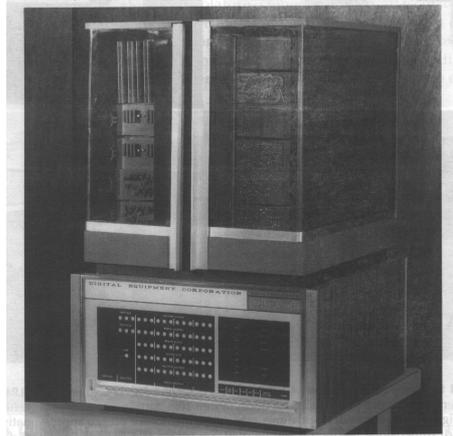
<http://homepages.lisorgmesie.lborghese.it>



La terza generazione (1964-1971)



- Introduzione dei circuiti integrati (LSI).
- IBM360 (1964) - Prima famiglia di calcolatori (architettura di calcolatori). Costo 360,000\$
Registri a 32 bit.
Clock 1-4Mhz.
- Digital PDP-8 (1965) - Il primo minicalcolatore.
Costo < 20,000\$.
- PDP-11 (1970).



A.A. 2015-2016

55/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



La comunicazione tra i componenti

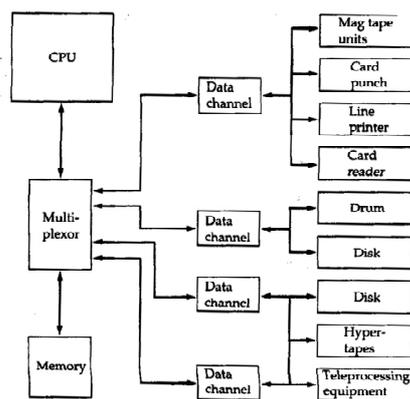


Figure 2.5 An IBM 7094 Configuration

Switch centralizzato
(multiplexer) (cf. bridge)

Architettura a nodo comune
(a bus) (cf. bus PCI)

Programma di "canale"

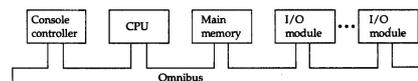


Figure 2.9 PDP-8 Bus Structure

A.A. 2015-2016

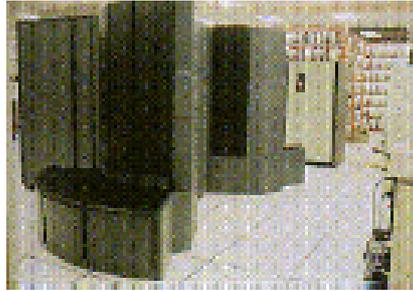
56/6'



La quarta generazione (1971-1977)



- Cray I (1976) - Primo supercalcolatore. Vettoriale (cf. SIMD)



A.A. 2015-2016

57/67

<http://homepages.dsi.unimi.it/~elborghe>



La quarta generazione (1971-1977)



- Introduzione del microprocessore (VLSI).
- Memorie a semiconduttori.
- Intel 4004 (1971, F. Faggin) - 2,300 transistor. Sommatore a 4 bit. 16 registri a 4 bit + RAM + ROM -> Sistema MCS-4.
- Intel 8080 (1974) - 8bit su chip.

Xerox research laboratories & Steve Jobs

Primo Personal Computer:
MacIntosh II di Apple Computer
(1977).

Sistema operativo a finestre:
Lisa (1984), MacIntosh II, 1985.
Processore Motorola.
Costo medio 2,000\$.



A.A. 2015-2016

58/67

<http://borgnese.di.unimi.it/>



La quinta generazione: i PC (1978-2003)



- Il primo PC (1981) IBM
 - Sistema operativo DOS (Microsoft di Bill Gates).
 - Processore Intel 8086.
 - Windows 1.0 nel 1987.
 - Coprocessore Matematico Intel 8087.

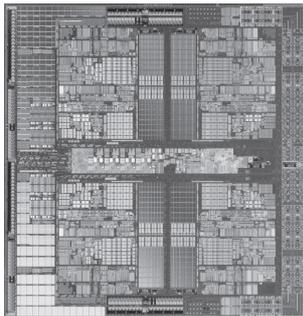
- PC come Workstation
 - Potenziamento della grafica. Coprocessore grafico (acceleratori).
 - Introduzione di elaborazione parallela (multi-threading) con esecuzione parzialmente sovrapposta (pipeline).
 - Processori RISC (Reduced Instruction Set Code).
 - MMU (Unità intelligenti per la gestione della memoria).
 - Definizione di GL -> OpenGL (Workstation Silicon Graphics)



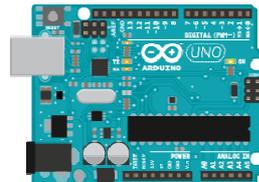
SGI - Indigo2



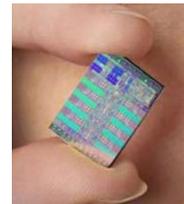
La sesta generazione (postPC)



AMD Barcelona (quad-core)



Arduino microcontroller (M. Banzi)



Cell processor (IBM, Sony, Toshiba) Playstation 3

nVidia 9800 GTX, Streaming processors 128 core





Caratteristiche della sesta generazione



- Attualmente la frequenza di clock limite è 4Ghz: barriera dell'energia.
- Rivoluzione del parallelismo: la soluzione è quella di utilizzare diversi microprocessori (core) più piccoli e veloci.
 - ◆ Cell (IBM, Sony, Toshiba): 9-core microprocessors, 2006 (playstation 3, Sony).
 - ◆ Multi-core (Core2 Intel, AMD Barcelona...)
 - ◆ Schede grafiche di ATI e Nvidia (dal 2000) → CUDA programming language
 - ◆ Settembre 2006. Prototipo Intel con 80 processori on single chip. Obiettivo è raggiungere 1,000,000 Mflops.
- Come?
 - ◆ Parallellizzazione del codice. (e.g. RapidMind Development Platform).
 - ◆ Nuovo modo di ragionare durante la programmazione software.
 - ◆ Tool di aiuto.
 - ◆ Parallellizzazione automatica del codice è ancora molto lontana.
 - ◆ Problema principale è la coerenza dei dati.



Il futuro



- Integrazione dei media.
- Wearable devices

- PC + telefono Calcolatori ottici.
- Wearable PC Calcolatori chimici.

- Co-processor on-board, specializzati per:
 - Ricerca in data-base.
 - Genomica.

- Macchine intelligenti e sensibili.

- Sistemi multimediali.

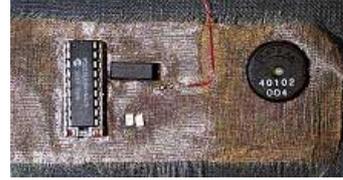


Il futuro



E-textile

- Pervasive computing
- Dedicated architectures



Circuito con CPU stampato su stoffa



Computer palmare



Wrist-net
N3

A.A. 2015-2016

63/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Classificazione dei calcolatori



- Centri di calcolo (Google, ...)
- Cluster (gruppi di calcolatori che lavorano per risolvere un problema complesso).
- Server (calcolatore in grado di eseguire un gran numero di processi in un'unità di tempo).
- Workstation
- Fissi (desktop)
- Portatili (laptop)
- Palmari.
- Smart phone: I-Phone, Blackberry...

A.A. 2015-2016

64/67

<http://borghese.di.unimi.it/>



Alcuni problemi



La velocità delle memorie non cresce con la velocità del processore.

Memorie gerarchiche – cache.

Aumento della parola di memoria.

high-speed bus (gerarchie di bus).

Tecniche di velocizzazione dell'elaborazione.

Predizione dei salti.

Scheduling ottimale delle istruzioni (analisi dei segmenti di codice).

Esecuzione speculativa.

Tecniche di I/O.

UDP.

Trasferimento in streaming (DMA).

Architetture dedicate alla grafica (GPU)



Caratteristiche comuni



Architettura di riferimento (Von Neuman)

Ciclo di esecuzione delle istruzioni



Sommario della lezione



- Architettura dell'elaboratore
- Ciclo di esecuzione di un'istruzione
- Informazioni su corso ed esame
- Storia dell'elaboratore.