

Αρχιτεκτονική Υπολογιστών

5ο εξάμηνο ΣΗΜΜΥ

ακ. έτος: 2011-2012

Νεκ. Κοζύρης / Π. Τσανάκας
(nkoziris, panag)@cslab.ece.ntua.gr

<http://www.cslab.ece.ntua.gr/courses/comparch/>

Εισαγωγή

Α' μέρος:

- Ιστορική αναδρομή/εξέλιξη
- Σύγχρονες Τάσεις στην Αρχιτεκτονική Υπολογιστών

Β' μέρος:

- Δομικά στοιχεία Υπολογιστή/τι είναι ISA

Βιβλία μαθήματος

Οργάνωση και Σχεδίαση Υπολογιστών (η διασύνδεση υλικού και λογισμικού), 4η έκδοση, David Patterson and John Hennessy, μετάφραση, εκδόσεις Κλειδάριθμος, 2010.

- **Computer Architecture: A Quantitative Approach**, 4th Edition, John L. Hennessy & David A. Patterson, Morgan Kaufmann, 2006.
- **Modern Processor Design: Fundamentals of Superscalar Processors**, John Shen & Miko Lipasti, McGraw-Hill, 2004.
- **Inside the Machine: An Illustrated Introduction to Microprocessors and Computer Architecture**, Jon Stokes, No Starch Press, 2006.
- **Readings in Computer Architecture**, edited by Mark Hill, Norman Jouppi & Gurindar Dohi, Morgan Kaufmann 2000.

Διδάσκοντες/Ωρες

Πέμπτη 15:15-18:00, Νέο Κτίριο Ηλεκτρ.
ΑΜΦ 1 (Τμήμα Α-Λ), ΑΜΦ 2 (Τμήμα Μ-Ω).

Παρασκευή 10:45-12:30, Νέο Κτίριο Ηλεκτρ.
ΑΜΦ 1 (Τμήμα Α-Λ), ΑΜΦ 2 (Τμήμα Μ-Ω).

Καθ. Παναγιώτης Τσανάκας, (Τμήμα Α-Λ)

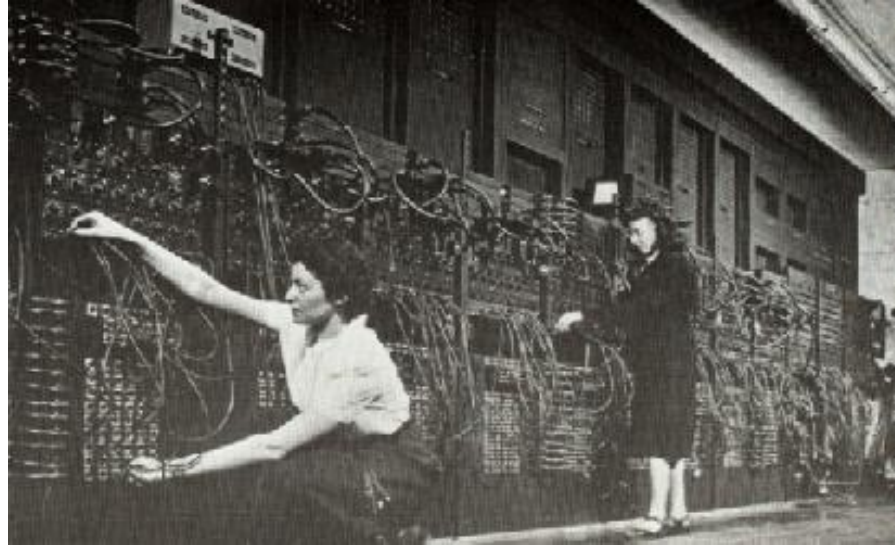
Αν. Καθ. Νεκτάριος Κοζύρης, (Τμήμα Μ-Ω)

Τεχνικές Λεπτομέρειες

- σειρές ασκήσεων (bonus 1 μονάδα)
- www.cslab.ece.ntua.gr/courses/comparch
- γραπτή εξέταση, άριστα 10
- εξετάσεις με κλειστά βιβλία + «σκονάκι» (1 A4 φύλλο)
- μυστικό επιτυχίας? **παρακολούθηση + βιβλίο**

1 εβδομάδα διάβασμα στην εξεταστική ΔΕΝ αρκεί

Ιστορική Αναδρομή - 1944



ENIAC (1943-1946) by Mauchly and Eckert

Dimension: 3 ft × 8 ft × 100 ft

18,000 vacuum tubes + lots of switches

Memory : Twenty 10-digit registers (2ft = 61cm each)

Speed: **800 operations/sec**

General-purpose machine used for computing artillery firing tables.

10 years of service – more calculations than done by the entire human race up to 1946.

Προβλέψεις (tunnel vision)

“I think there is a world market for maybe
five computers.”

Thomas Watson, Chairman of IBM, 1943

Ιστορική Αναδρομή - 1951



UNIVAC I (June 1951)

\$1 million

48 systems → Πρώτο επιτυχημένο εμπορικό σύστημα!

Ιστορική Αναδρομή



Model 40

1.6MHz, 32-256KB, \$225,000



Model 50

2MHz, 128-256KB, \$550,000



Model 60

5MHz, 256KB-1MB, \$1,200,000



Model 75

5.1MHz, 256KB-1MB, \$1,900,000

IBM System / 360

- 1964
- \$5 billion investment
- 6 implementations

DEC PDP-8

- 1965
- 1st minicomputer
- cost < \$20,000

...more tunnel vision from “Experts”

“There is no reason for any individual to have a computer in their home”

- ❖ Ken Olson, president and founder of Digital Equipment Corporation, 1977.

Slide source: Warfield et al.

Ιστορική Αναδρομή



Apple IIc

- 1977
- Steve Jobs and Steve Wozniak
- 1st personal computer

IBM Personal Computer (PC)

- 1981
- IBM model 5150
- CPU Intel 8088
- OS DOS 1.0 (Microsoft)
- Best-selling computer of any kind!

...more tunnel vision from “Experts”

“640K [of memory] ought to be enough for anybody.”

❖ Bill Gates, chairman of Microsoft, 1981.

Slide source: Warfield et al.

Οι Γενιές των επεξεργαστών

- Πρώτη Γενιά, 1946-59: Vacuum Tubes, Relays, Mercury Delay Lines:
 - ENIAC (Electronic Numerical Integrator and Computer): Πρώτος Η/Υ, 18000 vacuum tubes, 1500 relays, 5000 additions/sec.
 - Πρώτο πρόγραμμα αποθηκευμένο σε υπολογιστή: **EDSAC** (Electronic Delay Storage Automatic Calculator).
- Δεύτερη Γενιά, 1959-64: Διακριτά Transistors.
- Τρίτη Γενιά, 1964-71: Μικρού και Μεσαίου μεγέθους Ολοκληρωμένα Κυκλώματα.
- Τέταρτη Γενιά, 1971-Present: Ο Μικροϋπολογιστής. Μικροεπεξεργαστές βασισμένοι σε τεχνολογία ολοκληρωμένων

Οι Γενιές των επεξεργαστών

1971: Intel 4004, 2,3K transistors 12 mm² (clock: 740 KHz, 92K ops, 10μm)

1978: Intel 8086, 30K transistors, 33 mm²

1984: Stanford MIPS, 24K transistors, 34 mm² (Berkeley RISC II: 41K, 60mm²)

1996: Pentium Pro, 5,5M transistors, 306mm²

(11/2007): Penryn (core2 duo march) quad core: ~820M transistors/die (214 mm², 45nm).

(12/2008) Nehalem (32nm, Core i7 march)

(12/2008) Tukwila (2 billions transistors-διάδοχος Itanium 2 και Montecito-30MB cache & 4 cores)

T2: Niagara-2 cpu

500 million transistors

342 square millimeter die size;

11-layer, 65 nm process from Texas Instruments

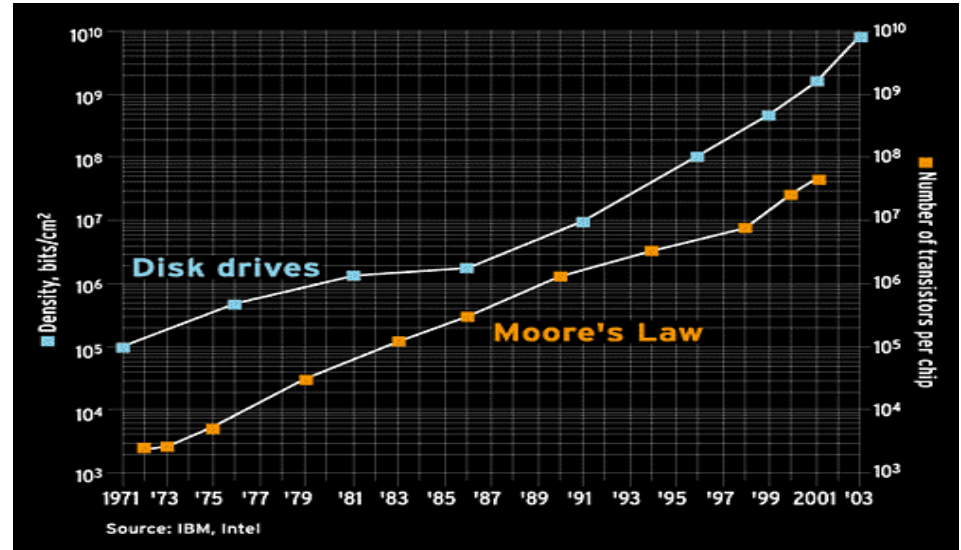
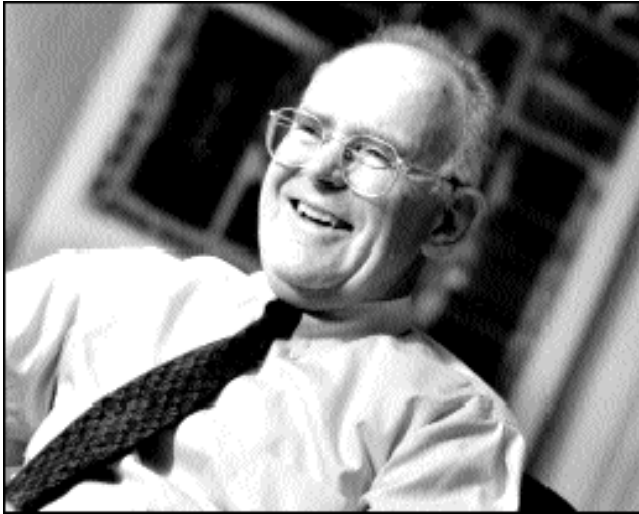
T2 chip, which has only 720 pins.

200 are used for testing the chip

8 cores, κάθε core τρέχει ταυτόχρονα 8 νήματα (threads)

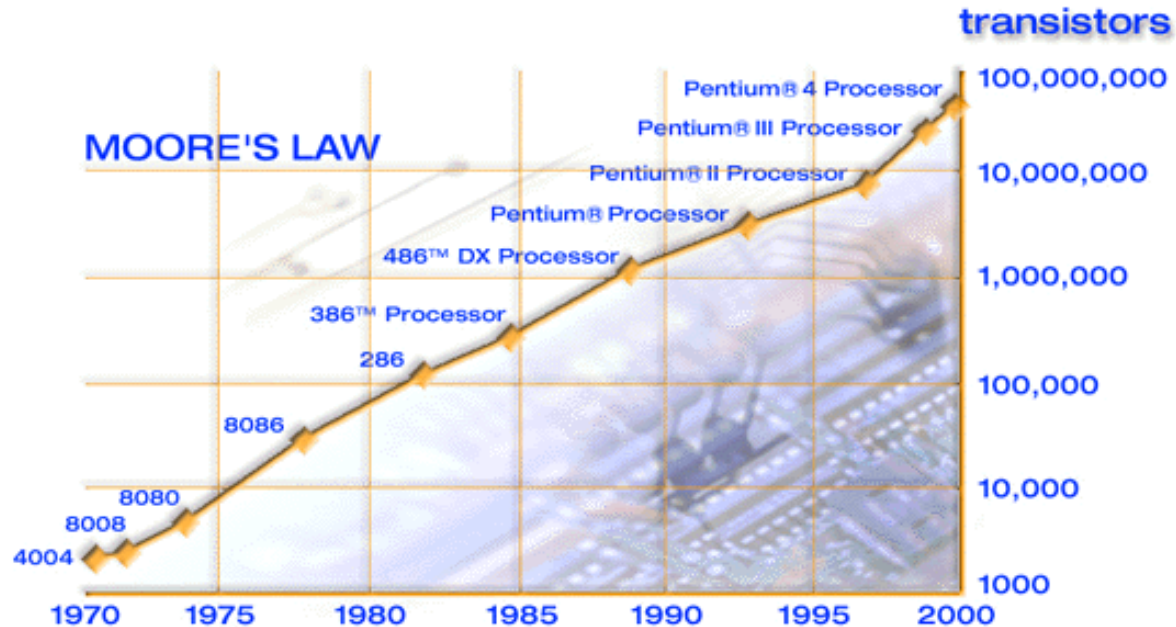
Σύνολο 64 νήματα ταυτόχρονα.....

Moore's Law: Microprocessor Capacity

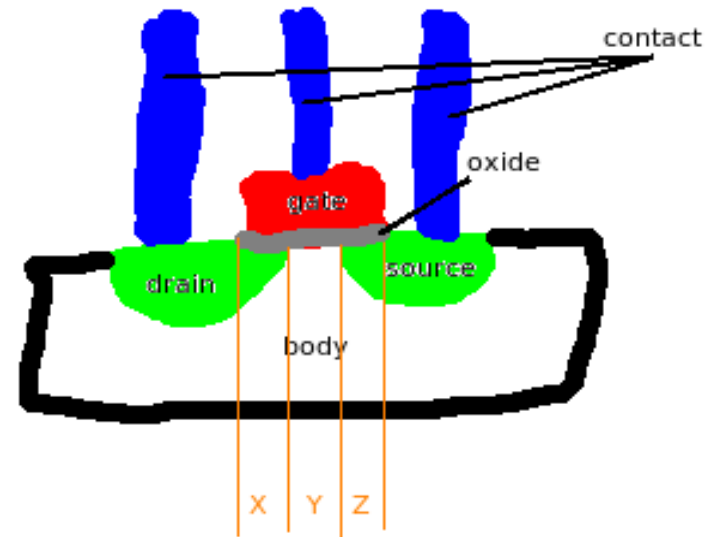
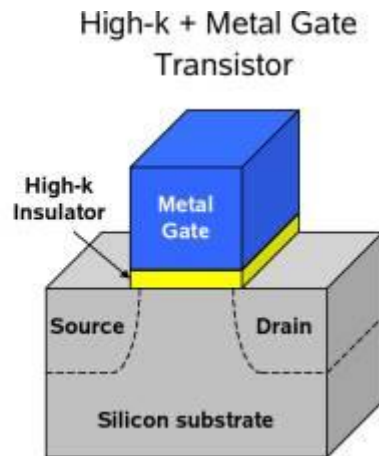
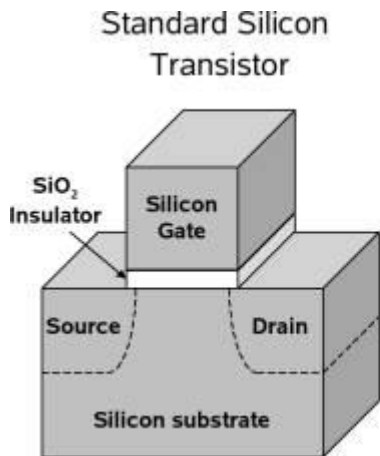
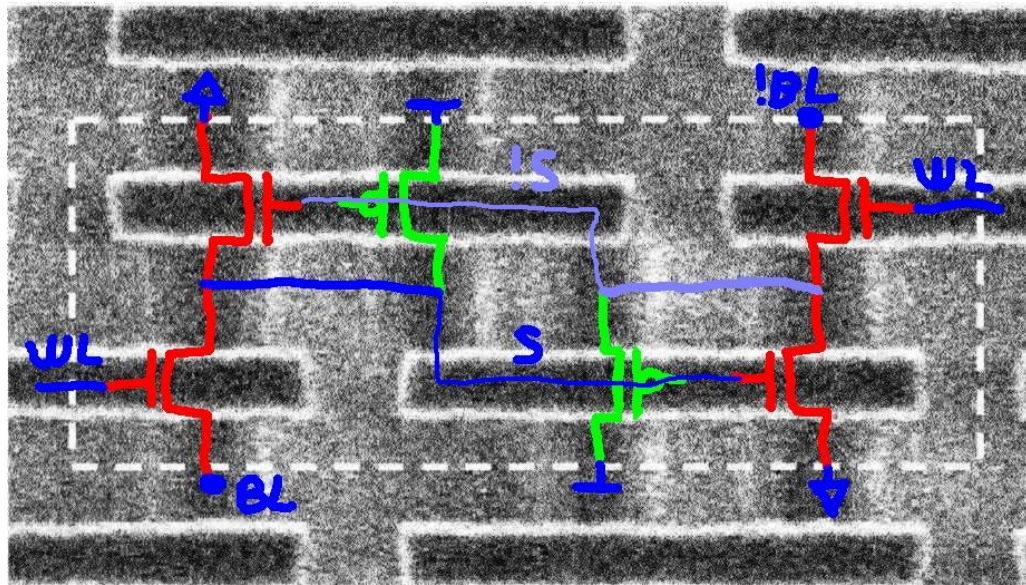


Gordon Moore (συνιδρυτής της Intel)

1965: η πυκνότητα των transistors σε chips ημιαγωγών θα διπλασιάζεται κάθε 24 μήνες.

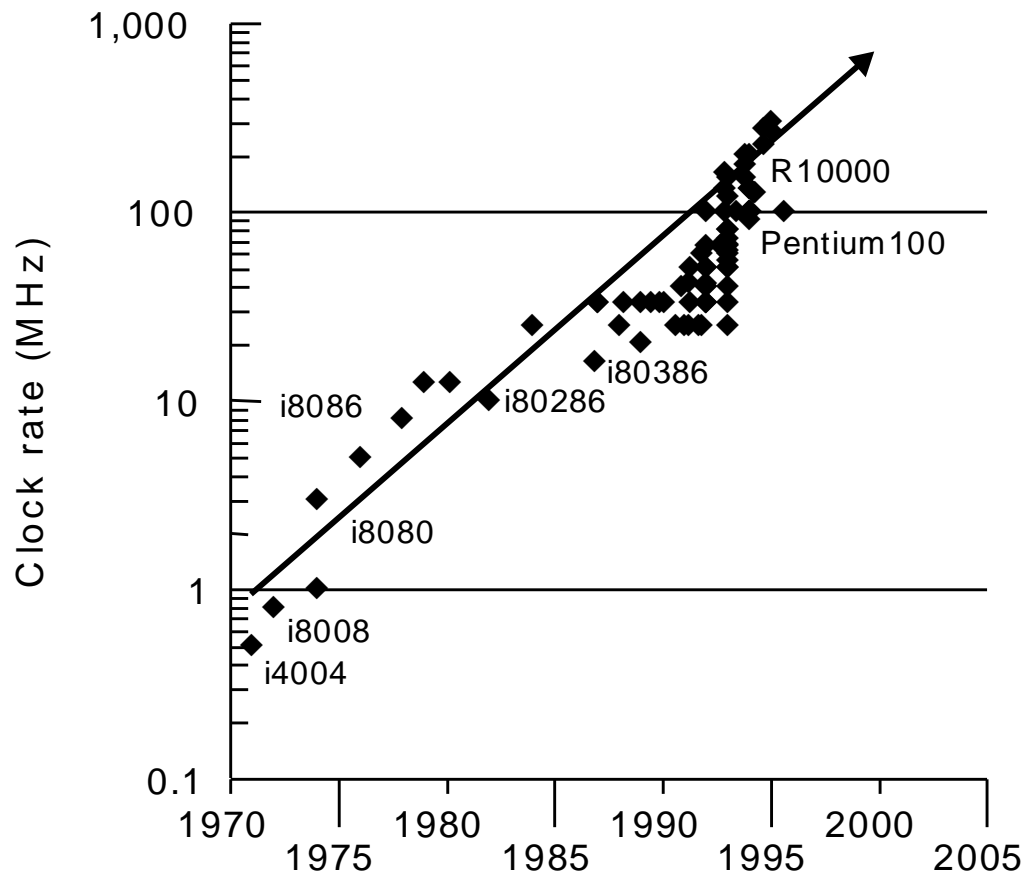


Intel 45nm 6T SRAM cell



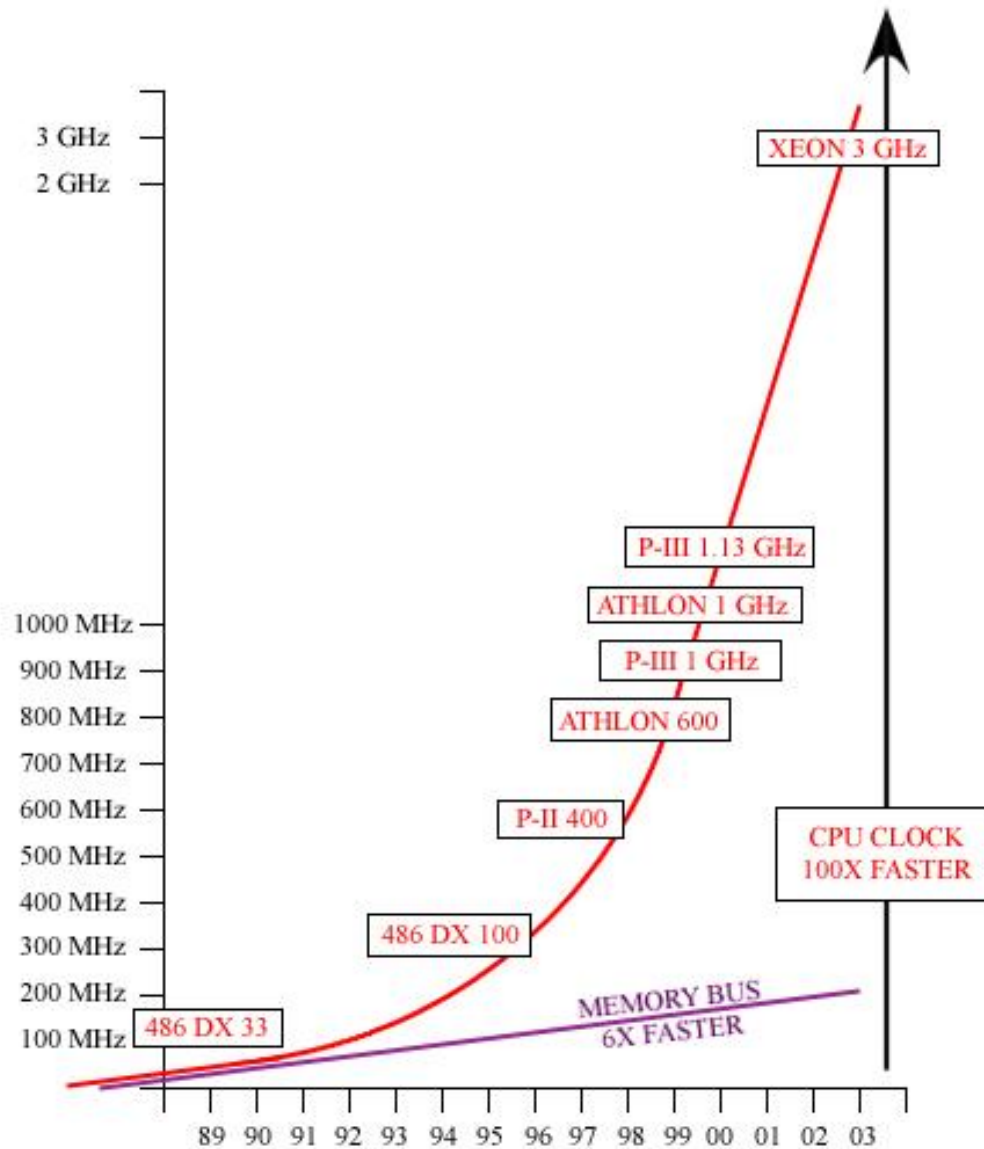
X = Gate-drain overlap
Y = Channel length
Z = Gate-source overlap
X+Y+Z = Gate length (printed / manufactured)

Ρυθμός αύξησης Συχνότητας Ρολογιού

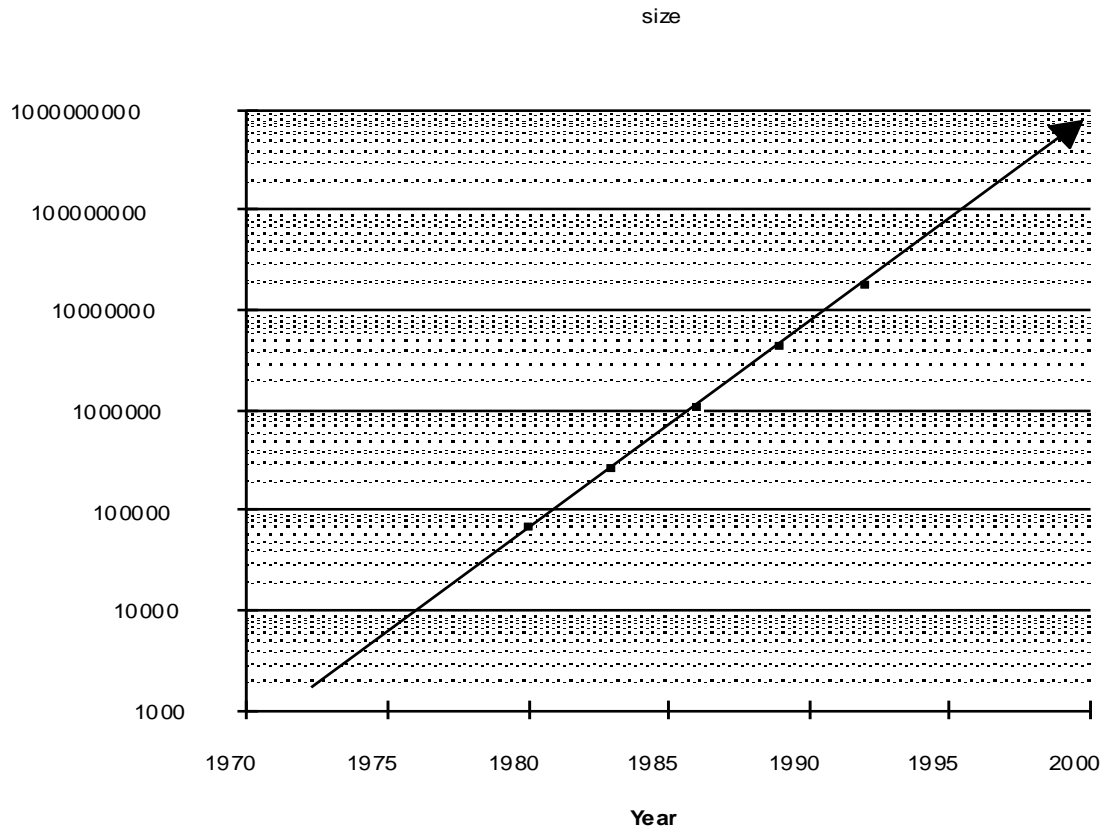


➤ 30% το χρόνο

CPU Clock



Αύξηση της χωρητικότητας των VLSI Dynamic RAM Chips



έτος μέγεθος(Mbit)

1980 0.0625

1983 0.25

1986 1

1989 4

1992 16

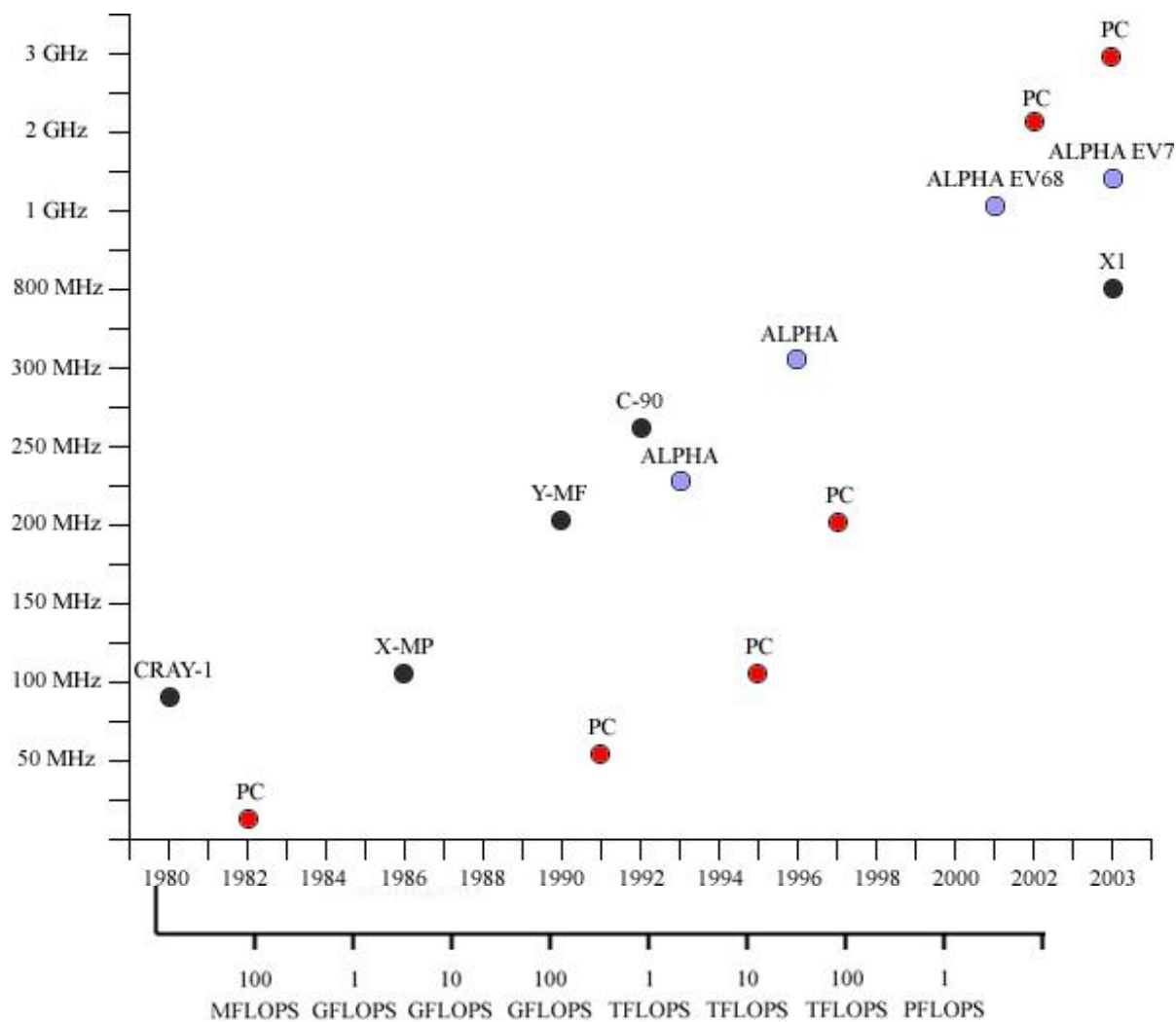
1996 64

1999 256

2000 1024

1.55X/έτος,
δηλαδή διπλασιάζεται
κάθε 1.6 χρόνια

Clock Speeds



Ομοίως και για το χώρο αποθήκευσης

Επεξεργαστής:

2X ταχύτητα κάθε 1.5 έτος.

~1000X απόδοση τη τελευταία 10ετία.

Μνήμη:

DRAM χωρητικότητα: > 2x κάθε 1.5 έτος.

~1000X χωρητικότητα τη τελευταία 10ετία.

Κόστος ανά bit: πέφτει κατά 25% το χρόνο.

Disk:

Χωρητικότητα: > 2X κάθε 1.5 έτος.

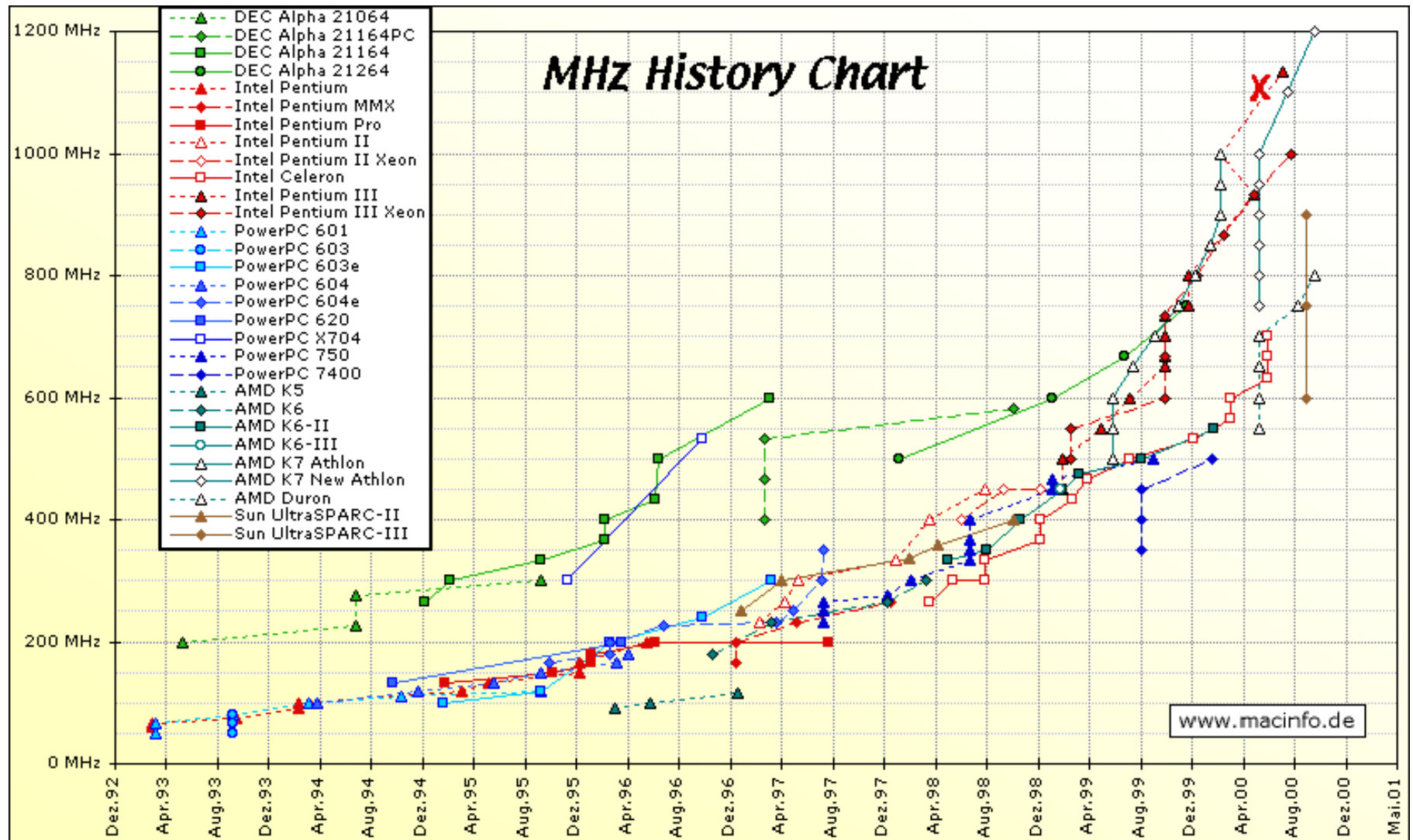
Κόστος ανά bit: πέφτει κατά 60% το χρόνο.

200X χωρητικότητα τη τελευταία 10ετία.

Απόκλιση μεταξύ χωρητικότητας μνήμης και ταχύτητας μνήμης

➤ η ταχύτητα μόνο 7% το χρόνο

Microprocessor Clock Rate



The experts look ahead

Cramming more components onto integrated circuits

With unit cost falling as the number of components per circuit rises, by 1975 economics may dictate squeezing as many as 65,000 components on a single silicon chip

By Gordon E. Moore

Director, Research and Development Laboratories, Fairchild Semiconductor division of Fairchild Camera and Instrument Corp.

The future of integrated electronics is the future of electronics itself. The advantages of integration will bring about a proliferation of electronics, pushing this science into many new areas.

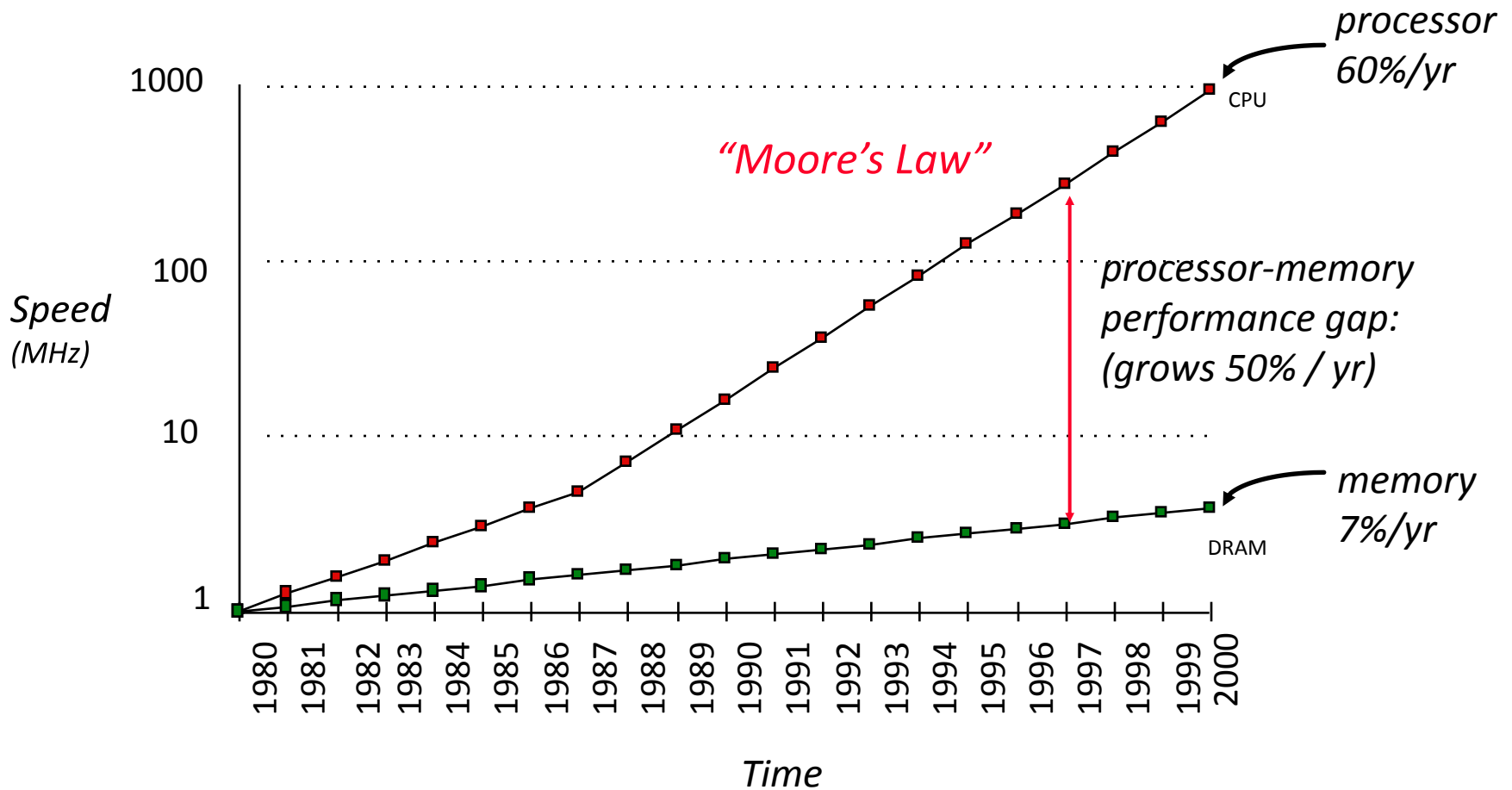
Integrated circuits will lead to such wonders as home computers—or at least terminals connected to a central computer—automatic controls for automobiles, and personal portable communications equipment. The electronic wrist-watch needs only a display to be feasible today.

machine instead of being concentrated in a central unit. In addition, the improved reliability made possible by integrated circuits will allow the construction of larger processing units. Machines similar to those in existence today will be built at lower costs and with faster turn-around.

Present and future

By integrated electronics, I mean all the various technologies which are referred to as microelectronics today as well as any additional ones that result in electronics func-

Processor-Memory Gap



Παραλληλία στους μεπεξεργαστές

- Έως το 1985: Παραλληλία σε επίπεδο bit: 4-bit -> 8 bit -> 16-bit
- Μέσα δεκαετίας 1980s έως μέσα δεκαετίας 1990: Παραλληλία σε επίπεδο εντολής (instruction level parallelism)
- 1995: Παραλληλία σε επίπεδο thread (Simultaneous Multithreading)
- 2004: Παραλληλία σε επίπεδο πυρήνων (cores)

Reuters, Δευτέρα 11/6/2001:

Οι μηχανικοί της Intel σχεδίασαν και κατασκεύασαν το μικρότερο και ταχύτερο transistor στον κόσμο με μέγεθος 0,02 microns. Αυτό ανοίγει το δρόμο για μικροεπεξεργαστές 1 δισεκατομμυρίου transistors, με συχνότητα στα 20GHz το 2007.

Γιατί δεν έχουμε 20GHz επεξεργαστές σήμερα?

Η επανάσταση που συμβαίνει σήμερα

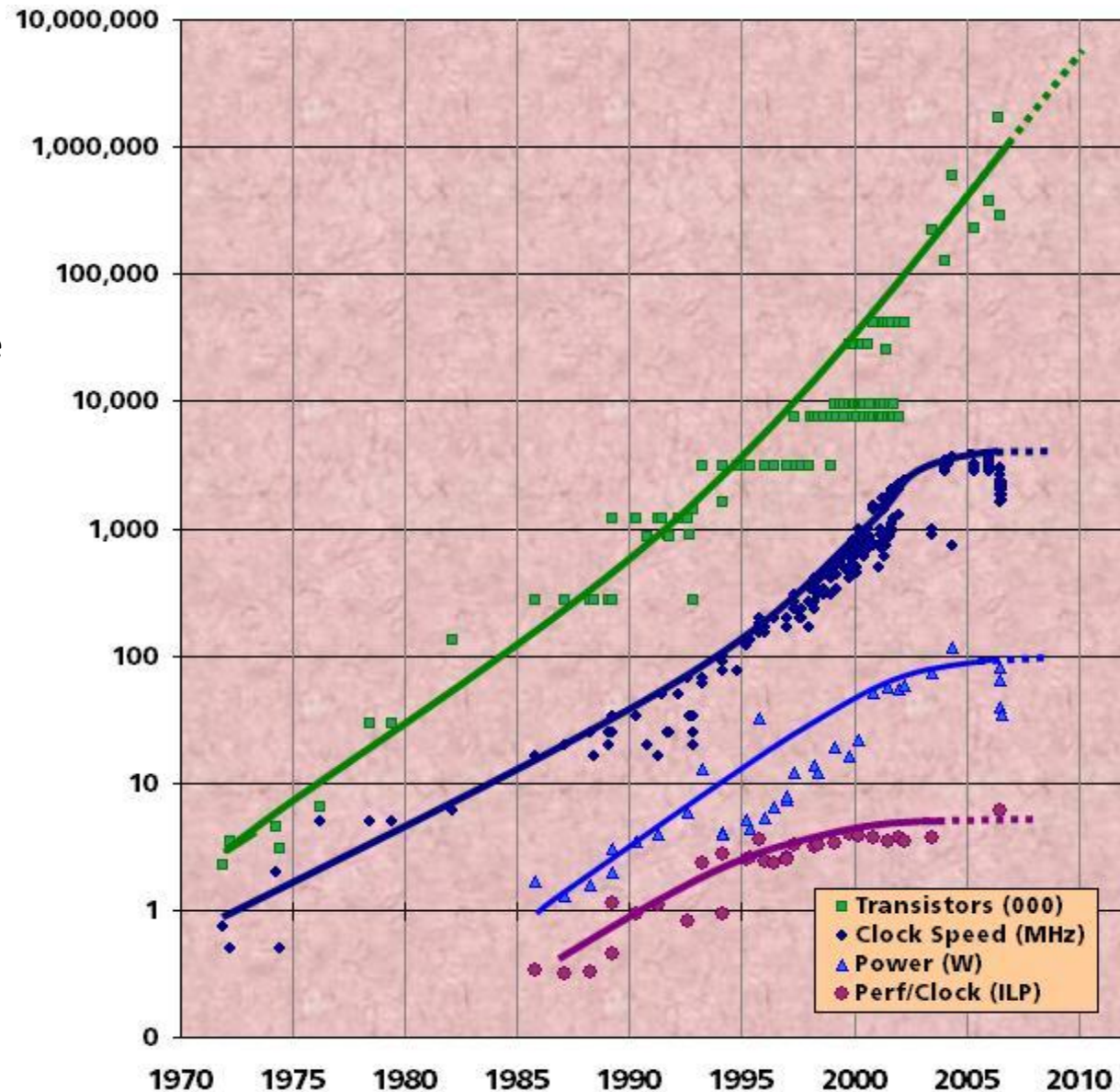
Ο «γνήσιος» νόμος του Moore συνεχίζει να ισχύει!

Chip density is continuing increase
~2x every 2 years

- **Clock speed is not**
- **Number of processor cores doubles instead**

There is little or no hidden parallelism (ILP) to be found
Parallelism must be exposed to and managed by software

Source: Intel, Microsoft (Sutter) and Stanford (Olukotun, Hammond)



FLOPs/MIPs

FLOPs: Floating Point Operations per Second

MIPs: Million Instructions per Second

Έστω ότι έχουμε έναν επεξεργαστή που κάνει 1 πράξη κινητής υποδιαστολής (απλής ακρίβειας) σε κάθε κύκλο ρολογιού:

Αν η συχνότητά του είναι 1GHz, τότε έχει απόδοση 1 GFLOP

Αν ολοκληρώνει 1 εντολή σε κάθε κύκλο, τότε έχει απόδοση 1000MIPs

$4 \times \text{freq FLOPS} < \{\text{single Core 2 @ 2.93GHz}\} < 8 \times \text{freq FLOPs}$

Εξαρτάται από την πράξη, FPADD, FPMUL, FPDIV (απλής ακριβείας-single precision).

Τουλάχιστον 12 GFLOPs/cpu

Συνέδριο-Έκθεση ACM/IEEE Supercomputing

www.supercomp.org

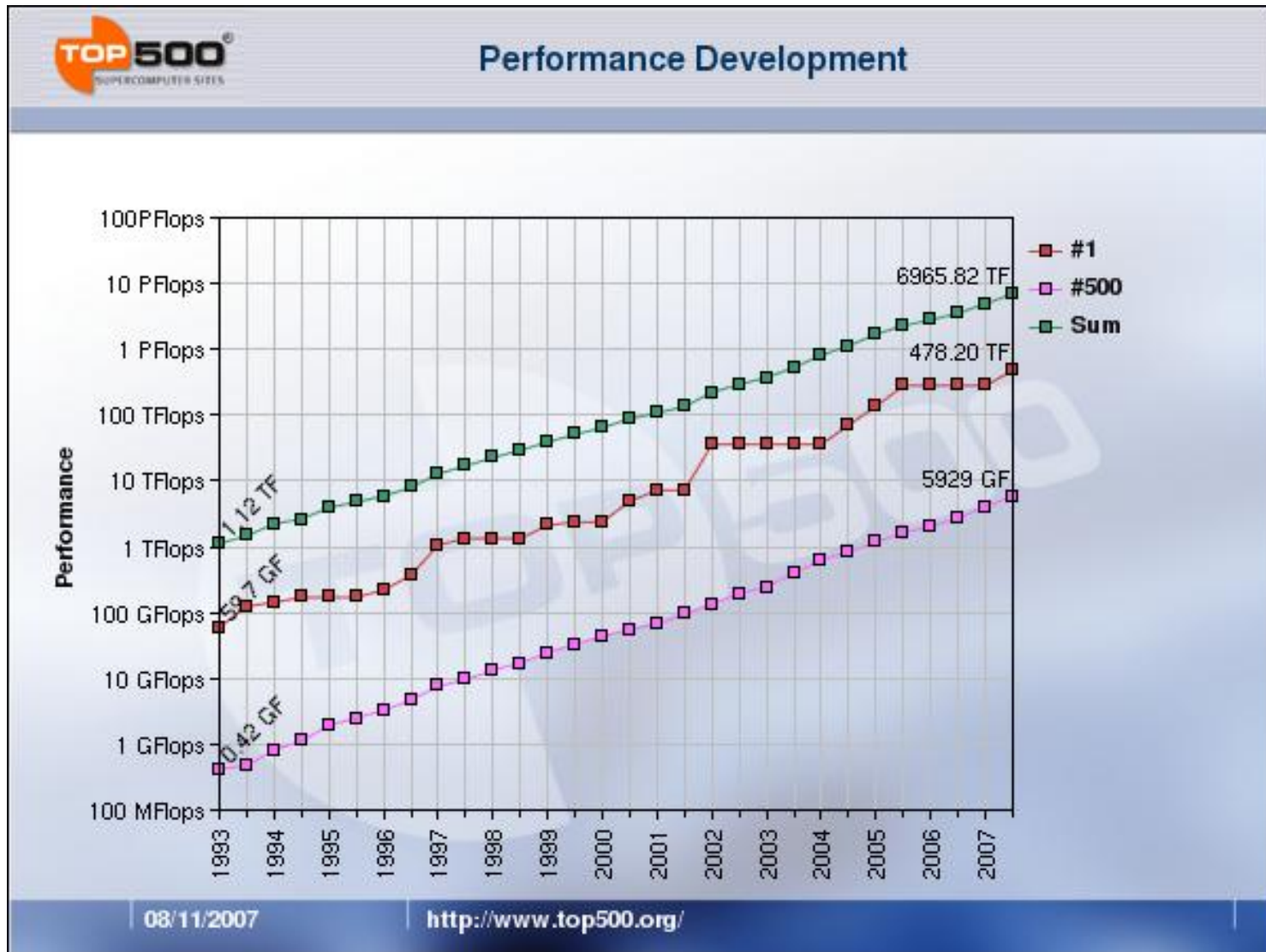
TOP 500 list:

Βγαίνει 2 φορές το χρόνο:

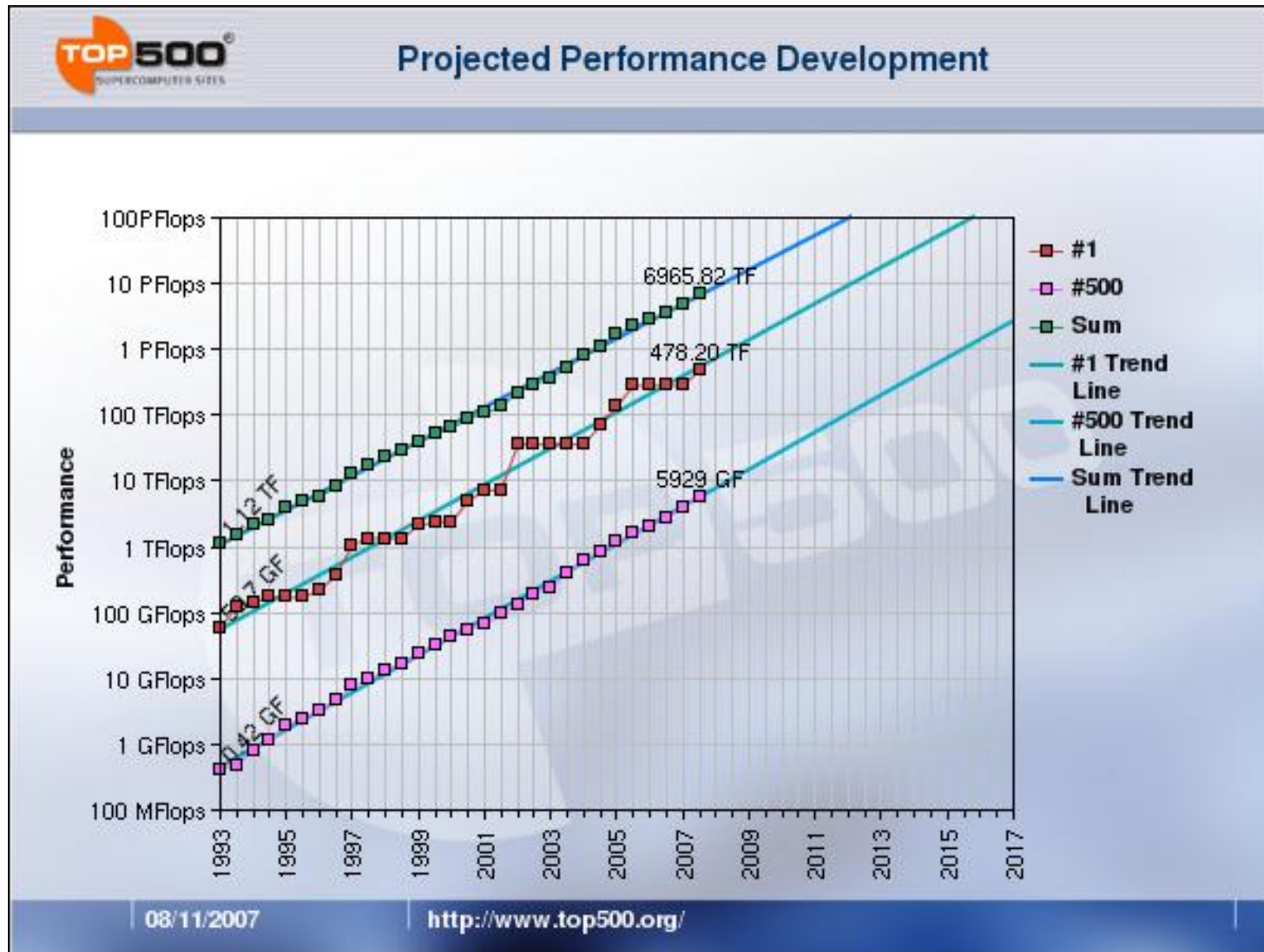
- Νοέμβριο
- Ιούνιο

www.top500.org

Supercomputing TOP 500 / Nov 2007



Supercomputing TOP 500 / Nov 2007



TOP 500 29th List (June 2007): The TOP10

	Manufacturer	Computer	Rmax [TF/s]	Installation Site	Country	Year	#cores
1	IBM	BlueGene/L eServer Blue Gene	280.6	DOE/NNSA/LLNL	USA	2005	131,072
2	Cray	Jaguar Cray XT3/XT4	101.7	DOE/ORNL	USA	2007	23,016
3	Sandia/Cray	Red Storm Cray XT3	101.4	DOE/NNSA/Sandia	USA	2006	26,544
4	IBM	BGW eServer Blue Gene	91.29	IBM Thomas Watson	USA	2005	40,960
5	IBM	New York BBlue eServer Blue Gene	82.16	Stony Brook/BNL	USA	2007	36,864
6	IBM	ASC Purple eServer pSeries p575	75.76	DOE/NNSA/LLNL	USA	2005	12,208
7	IBM	BlueGene/L eServer Blue Gene	73.03	RPI/CCNI	USA	2007	32,768
8	Dell	Abe PowerEdge 1955, Infiniband	62.68	NCSA	USA	2007	9,600
9	IBM	MareNostrum JS21 Cluster, Myrinet	62.63	Barcelona Supercomputing Center	Spain	2006	12,240
10	SGI	HLRB-II SGI Altix 4700	56.52	LRZ	Germany	2007	9,728

www.top500.org

TOP500 31th List (June 2008): The TOP10

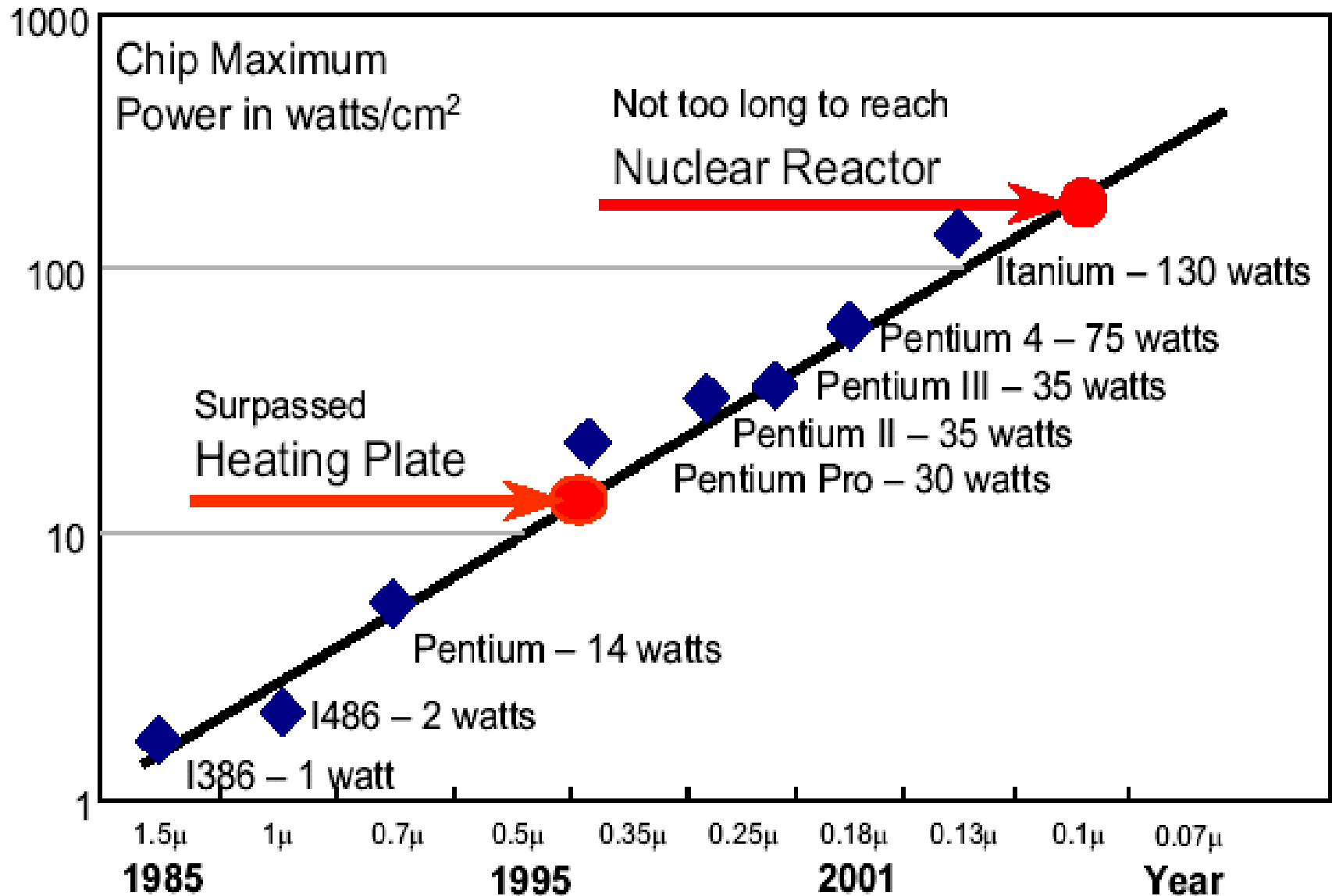
	Manufacturer	Computer	Rmax [TF/s]	Installation Site	Country	Year	#cores
1	IBM	Roadrunner - BladeCenter QS22/LS21 Cluster, PowerXCell 8i 3.2 Ghz / Opteron DC 1.8 GHz , Voltaire Infiniband	1026	DOE/NNSA/LLNL United States	USA	2008	122.400
2	IBM	BlueGene/L - eServer Blue Gene Solution	478,2	DOE/NNSA/LLNL United States	USA	2007	212.992
3	IBM	Blue Gene/P Solution	450,3	Argonne National Laboratory	USA	2007	163.840
4	Sun Microsystems	Ranger - SunBlade x6420, Opteron Quad 2Ghz, Infiniband	326	Texas Advanced Computing Center/Univ. of Texas	USA	2008	62.976
5	Cray Inc.	Jaguar - Cray XT4 QuadCore 2.1 GHz	205	DOE/Oak Ridge National Laboratory	USA	2008	30.976
6	IBM	JUGENE - Blue Gene/P Solution	180	Forschungszentrum Juelich (FZJ)	Germany	2007	65.536
7	SGI	Encanto - SGI Altix ICE 8200, Xeon quad core 3.0 GHz	133	New Mexico Computing Applications Center (NMCAC)	USA	2007	14.336
8	Hewlett-Packard	EKA - Cluster Platform 3000 BL460c, Xeon 53xx 3GHz, Infiniband	132,8	Computational Research Laboratories, TATA SONS	India	2008	14.384
9	IBM	Blue Gene/P Solution	112,50	IDRIS	France	2008	40.960
10	SGI	SGI Altix ICE 8200EX, Xeon quad core 3.0 GHz	106,10	Total Exploration Production	France	2008	10.240

www.top500.org

TOP500 37th List (June 2011): The TOP10

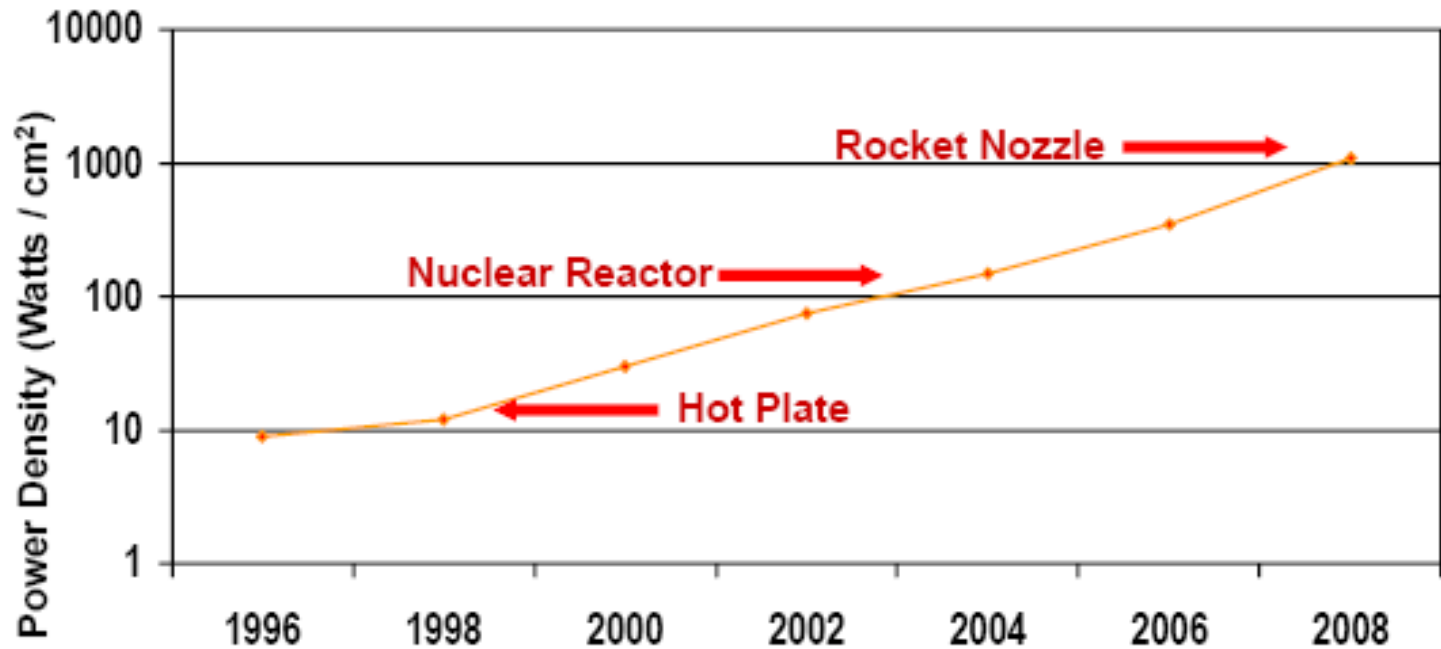
	Manufacturer	Computer	Rmax [TF/s]	Installation Site	Country	Year	#cores
1	Fujitsu	K computer, SPARC64 VIIIfx 2.0GHz, Tofu interconnect Fujitsu	8162	RIKEN Advanced Institute for Computational Science (AICS) Japan	Japan	2011	548,352
2	NuDT	Tianhe-1A, NUDT TH MPP, X5670 2.93Ghz 6C, NVIDIA GPU, FT-1000 8C NUDT	2566	National Supercomputing Center in Tianjin China	China	2010	186,368
3	Cray Inc.	Jaguar- Cray XT5-HE Opteron 6-core 2.6 GHz	1759	DOE/SC/Oak Ridge National Laboratory United States	USA	2009	224,162
4	Dawning	Nebulae - Dawning TC3600 Blade, Intel X5650, NVidia Tesla C2050 GPU	1271	National Supercomputing Centre in Shenzhen (NSCS) China	China	2010	120,640
5	NEC/HP	Tsubame 2.0 - HP ProLiant SL390s G7 Xeon 6C X5670, Nvidia GPU, Linux/Windows	1192	GSIC Center, Tokyo Institute of Technology Japan	Japan	2010	73,278
6	Cray Inc.	Cielo - Cray XE6 8-core 2.4 GHz	1110	DOE/NNSA/LANL/SNL United States	USA	2011	142,272
7	SGI	Pleiades - SGI Altix ICE 8200EX/8400EX, Xeon HT QC 3.0/Xeon 5570/5670 2.93 Ghz, Infiniband	1088	NASA/Ames Research Center/NAS United States	USA	2011	111,104
8	Cray Inc.	Hopper - Cray XE6 12-core 2.1 GHz	1054	DOE/SC/LBNL/NERSC United States	USA	2010	153,408
9	Bull SA	Tera-100 - Bull bullx super-node S6010/S6030	1050	Commissariat a l'Energie Atomique (CEA) France	France	2010	138,368
10	IBM	Roadrunner - BladeCenter QS22/LS21 Cluster, PowerXCell 8i 3.2 Ghz / Opteron DC 1.8 GHz, Voltaire Infiniband IBM	1042	DOE/NNSA/LANL United States	USA	2009	122,400

Low Power Cluster Architectures : sensitivity to power consumption



Power Density Limits Serial Performance

Moore's Law Extrapolation: Power Density for Leading Edge Microprocessors



Power Density Becomes Too High to Cool Chips Inexpensively

Source: Shekhar Borkar, Intel Corp



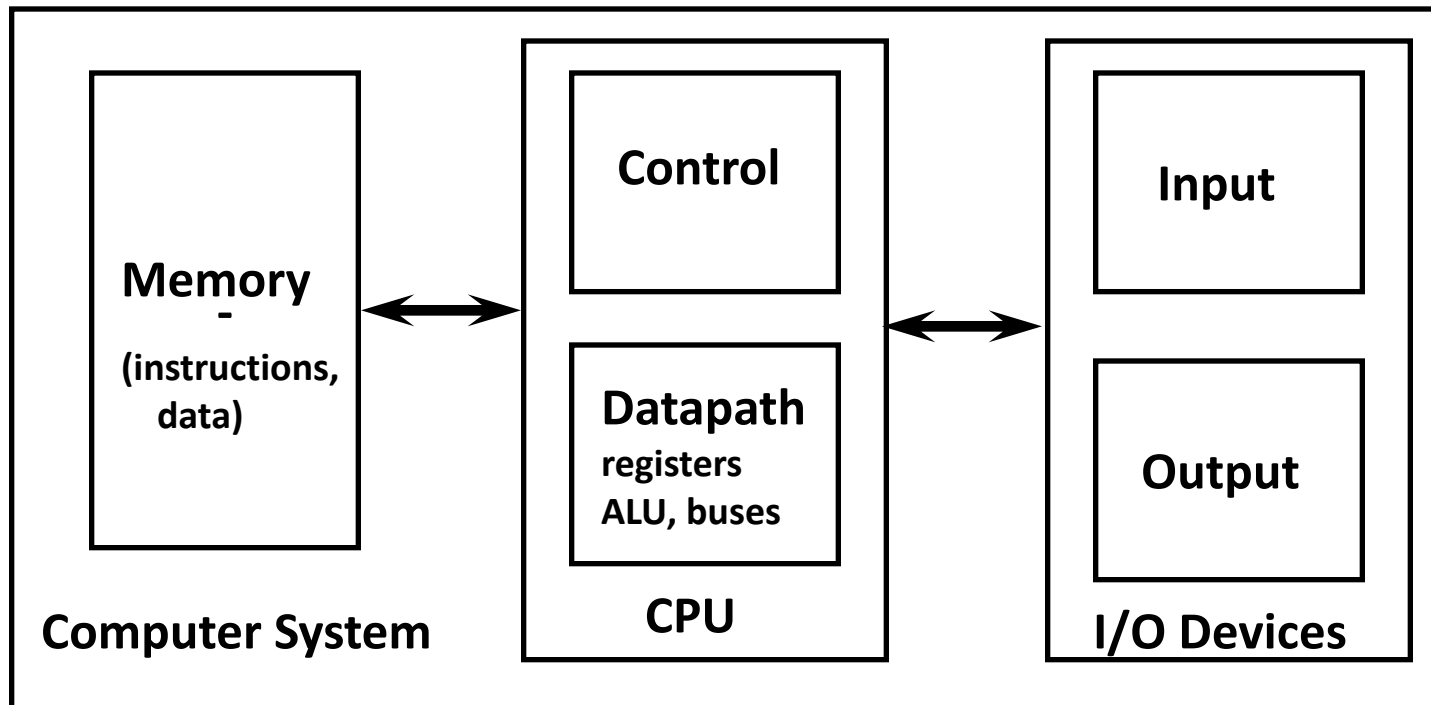
Β. Μέρος

Δομικά στοιχεία Υπολογιστή

Το Υπολογιστικό Μοντέλο Von-Neumann (1945)

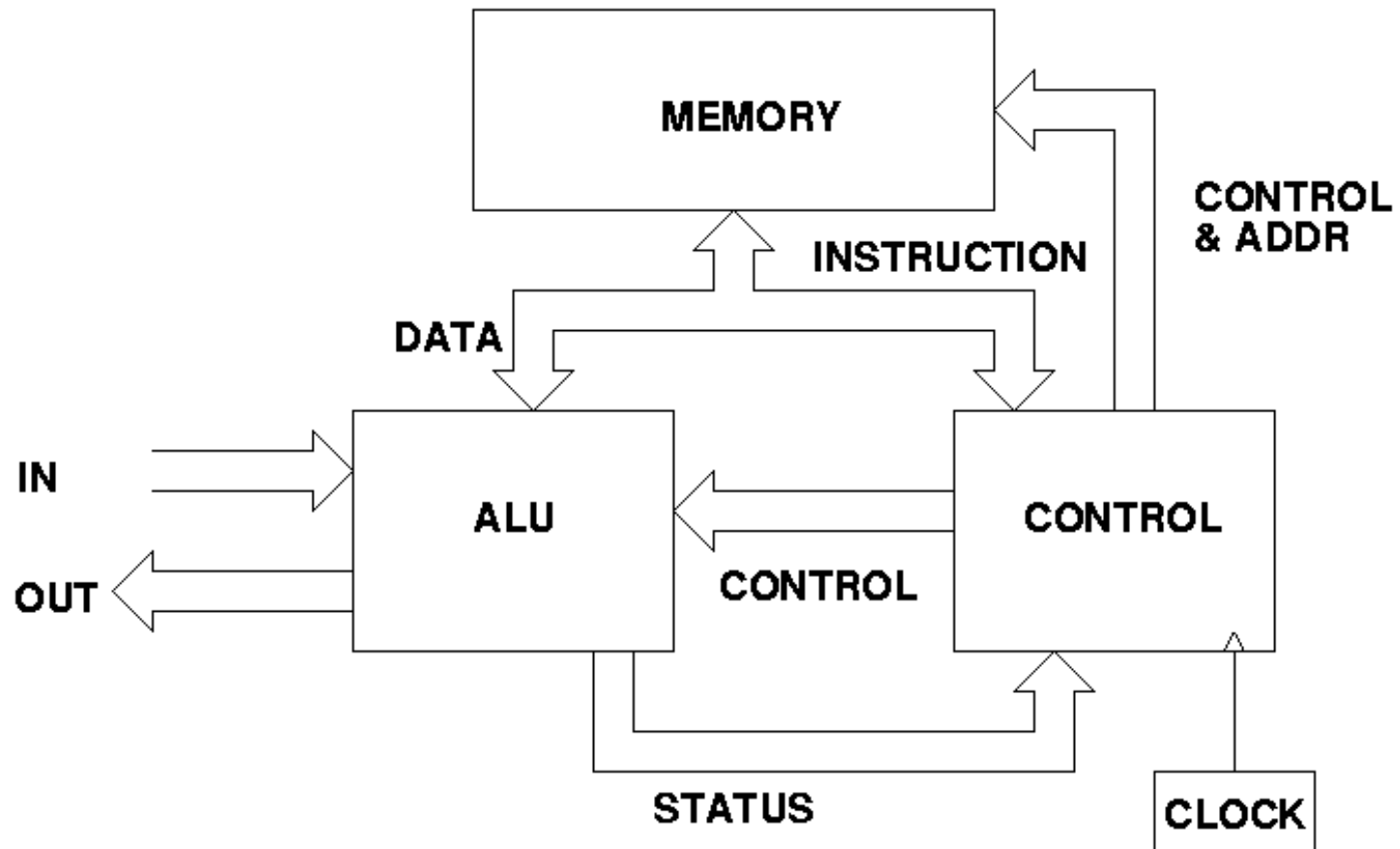
Διαχωρισμός της υπολογιστικής μηχανής σε συνιστώσες:

- Κεντρική Μονάδα Επεξεργασίας (Central Processing Unit - CPU): Control Unit (instruction decode, sequencing of operations), Datapath (registers, arithmetic and logic unit, buses).
- Μνήμη (memory): Αποθήκευση εντολών και τελεστών.
- Είσοδος/Εξοδος (Input/Output - I/O).
- **Η έννοια του αποθηκευμένου προγράμματος: Εντολές από ένα σύνολο εντολών εξάγονται από τη μνήμη και εκτελούνται μία-μία.**

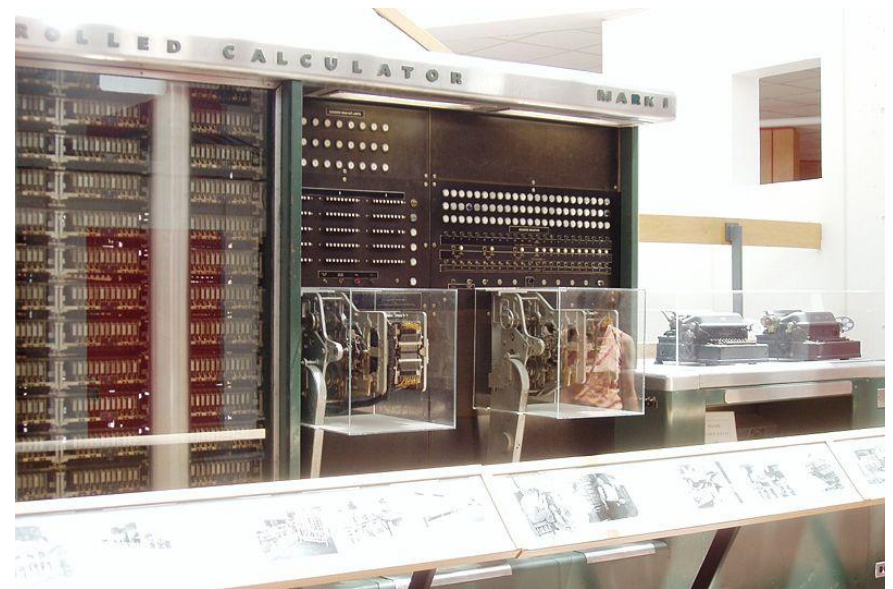
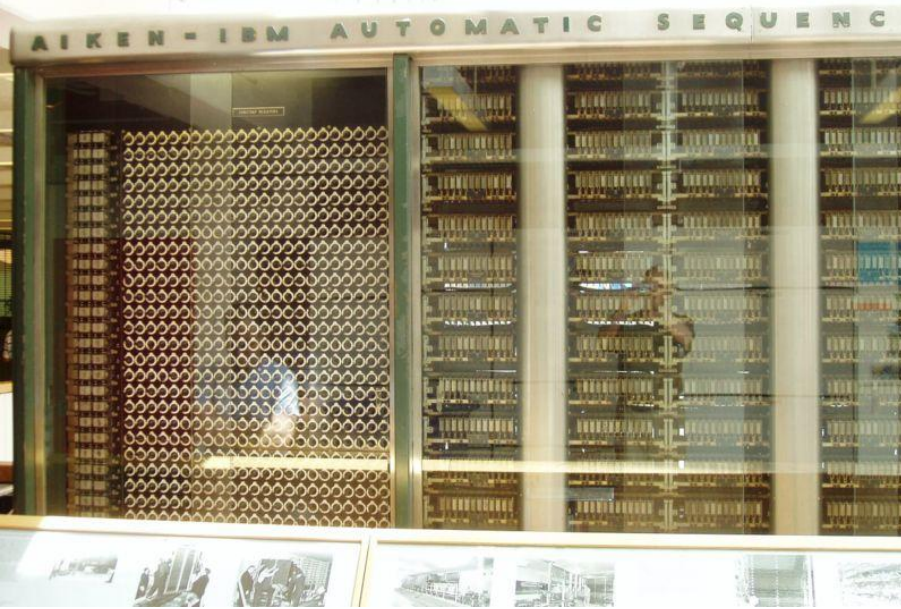


PRINCETON (VON NEUMAN) ARCHITECTURE

MICROPROCESSOR

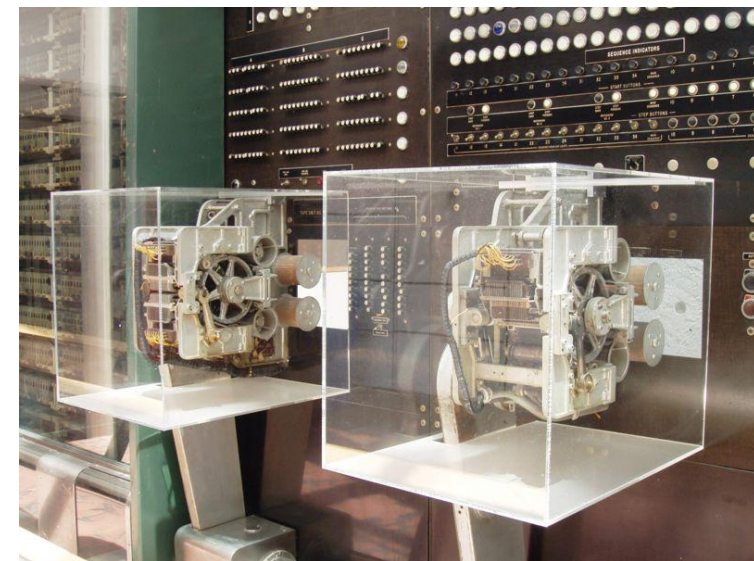


IBM Automatic Sequence Controlled Calculator (ASCC)

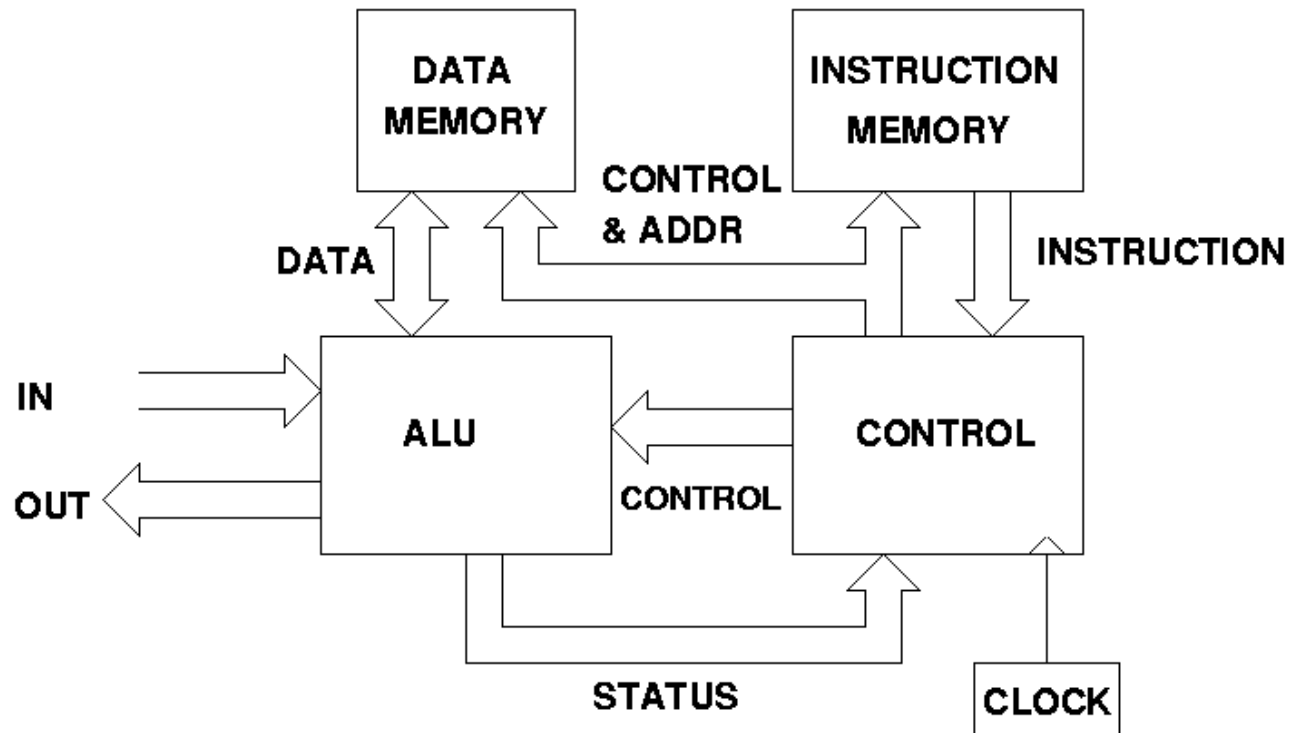


- 765,000 components
- hundreds of miles of wire
- size 16 m in length, 2.4 m in height, 61 cm deep.
- 4500 kg

Harvard Mark I – IBM ASCC 1944 (instructions on punched tape (24 bits wide) and data in electro-mechanical counters (23 digits wide)



HARVARD ARCHITECTURE MICROPROCESSOR

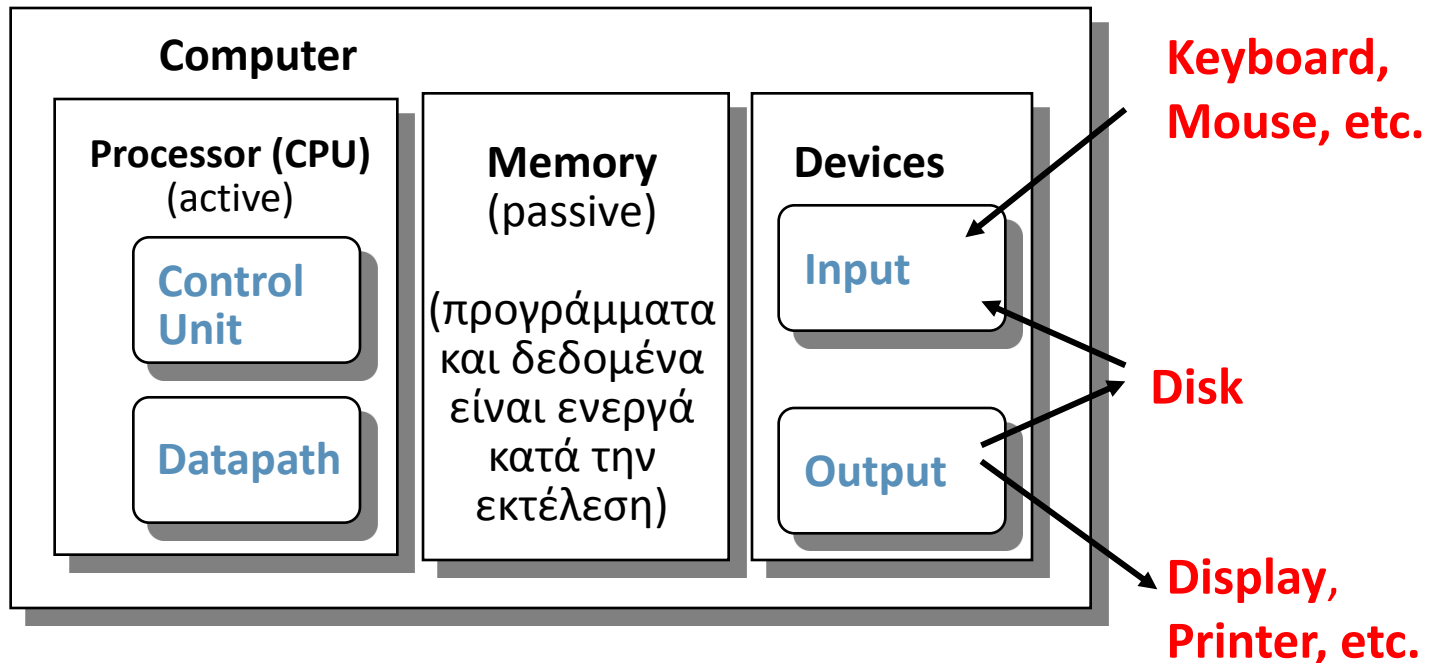


Συστατικά τυπικού Υπολογιστή

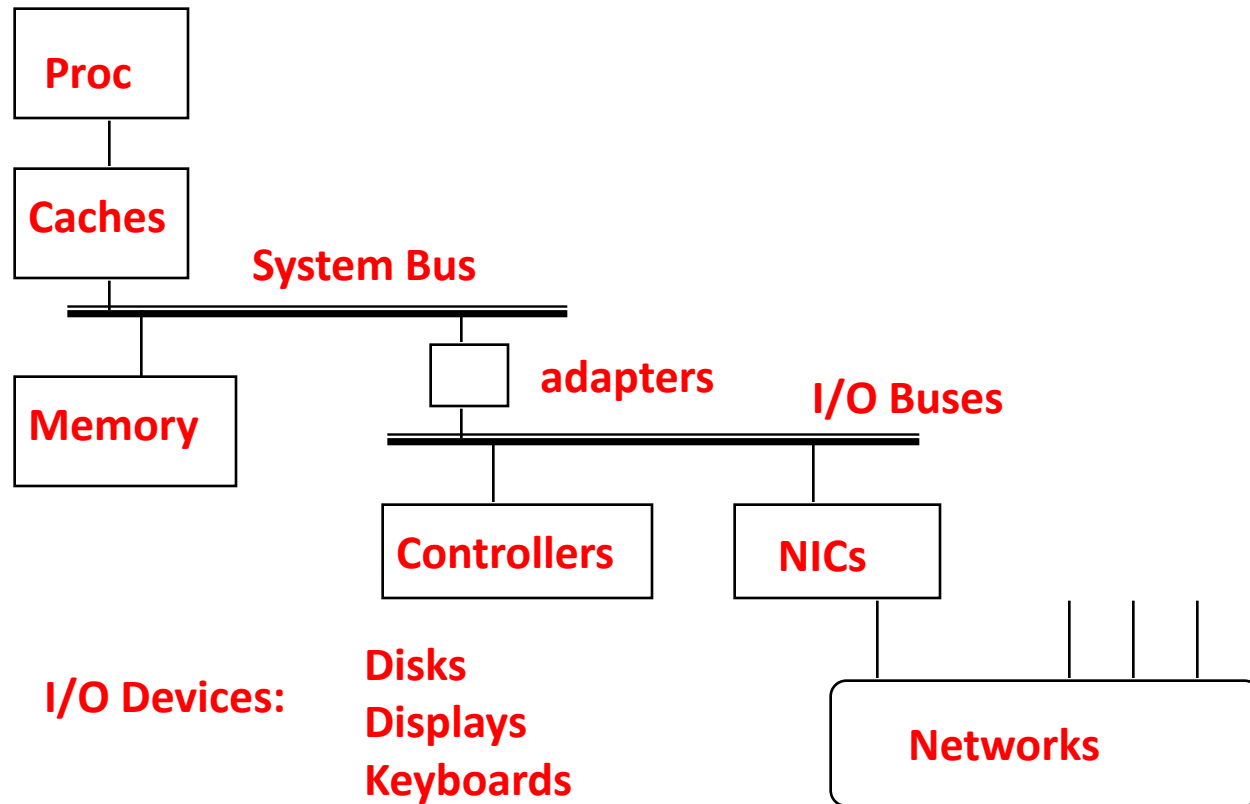
Πέντε είναι τα κλασσικά συστατικά στοιχεία των υπολογιστών:
1. Control Unit; 2. Datapath; 3. Memory; 4. Input; 5. Output

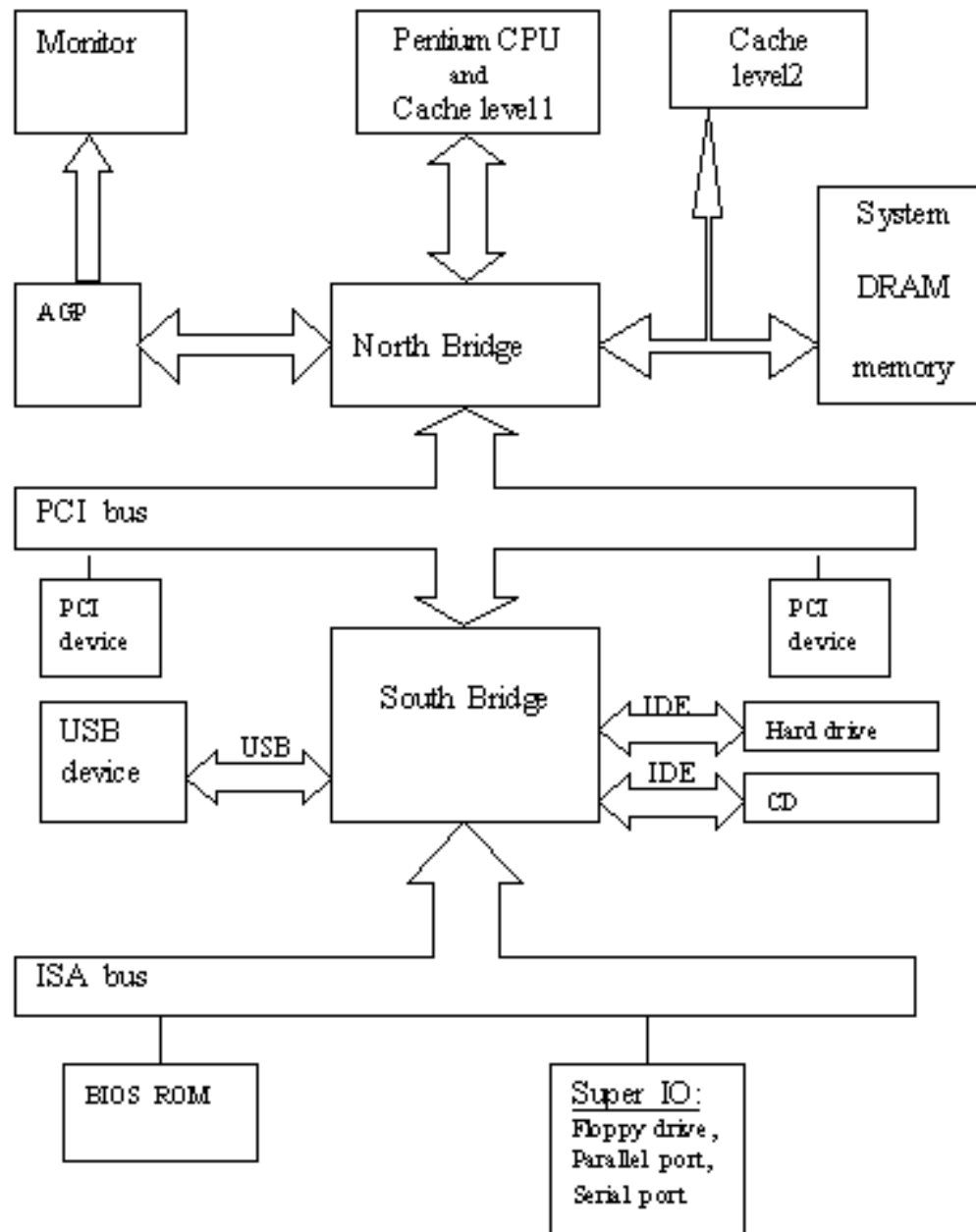


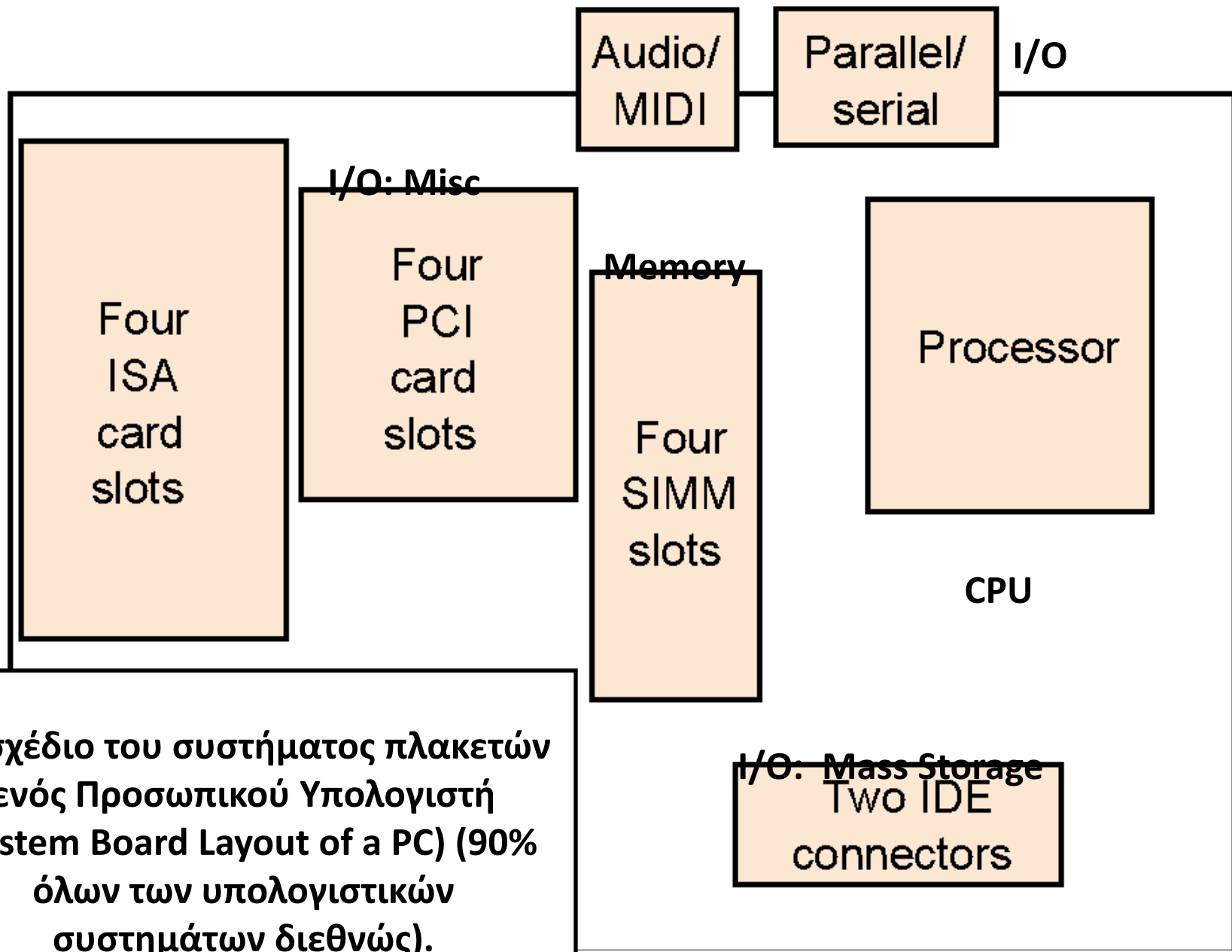
Processor



Computer System Components



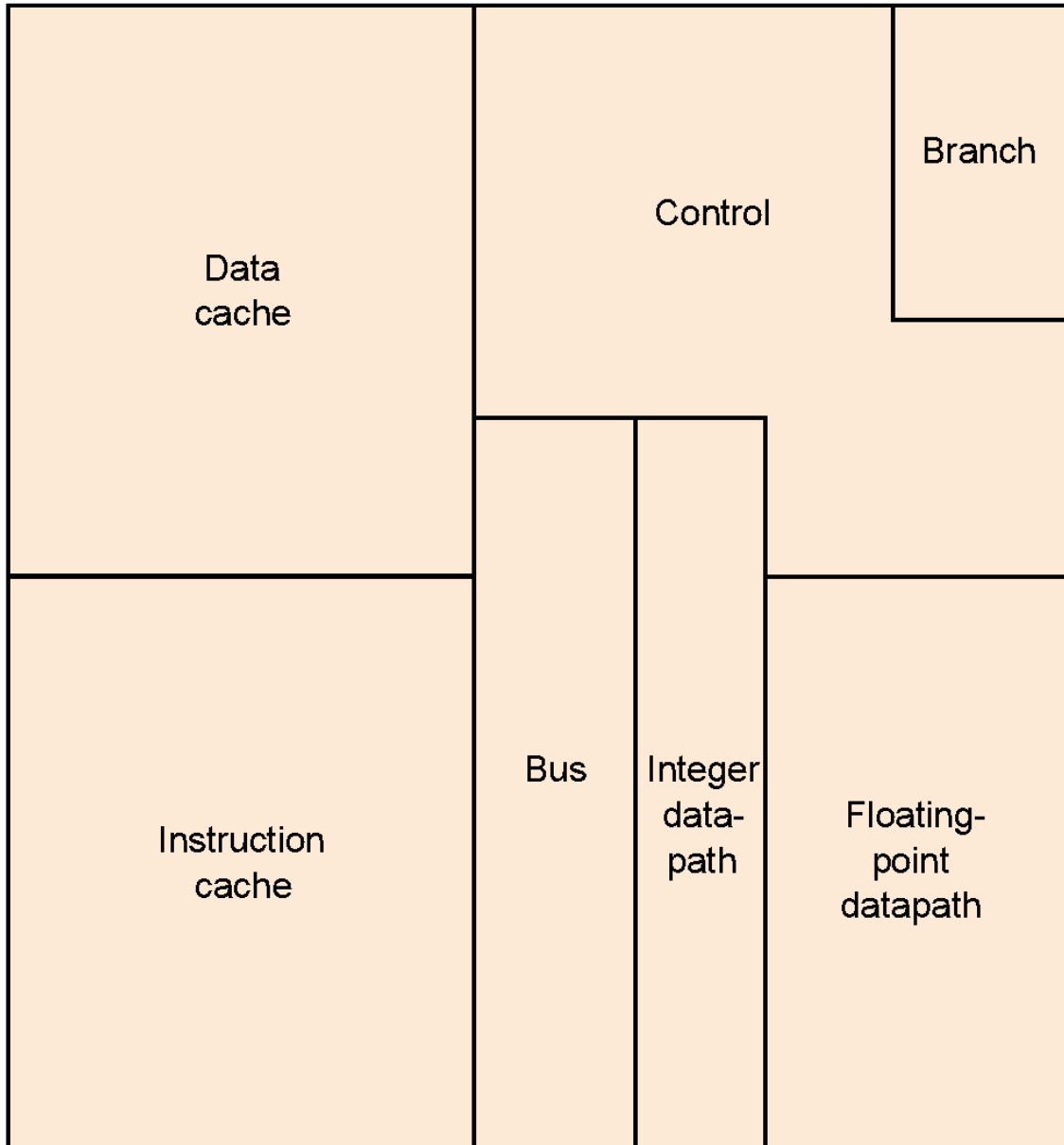




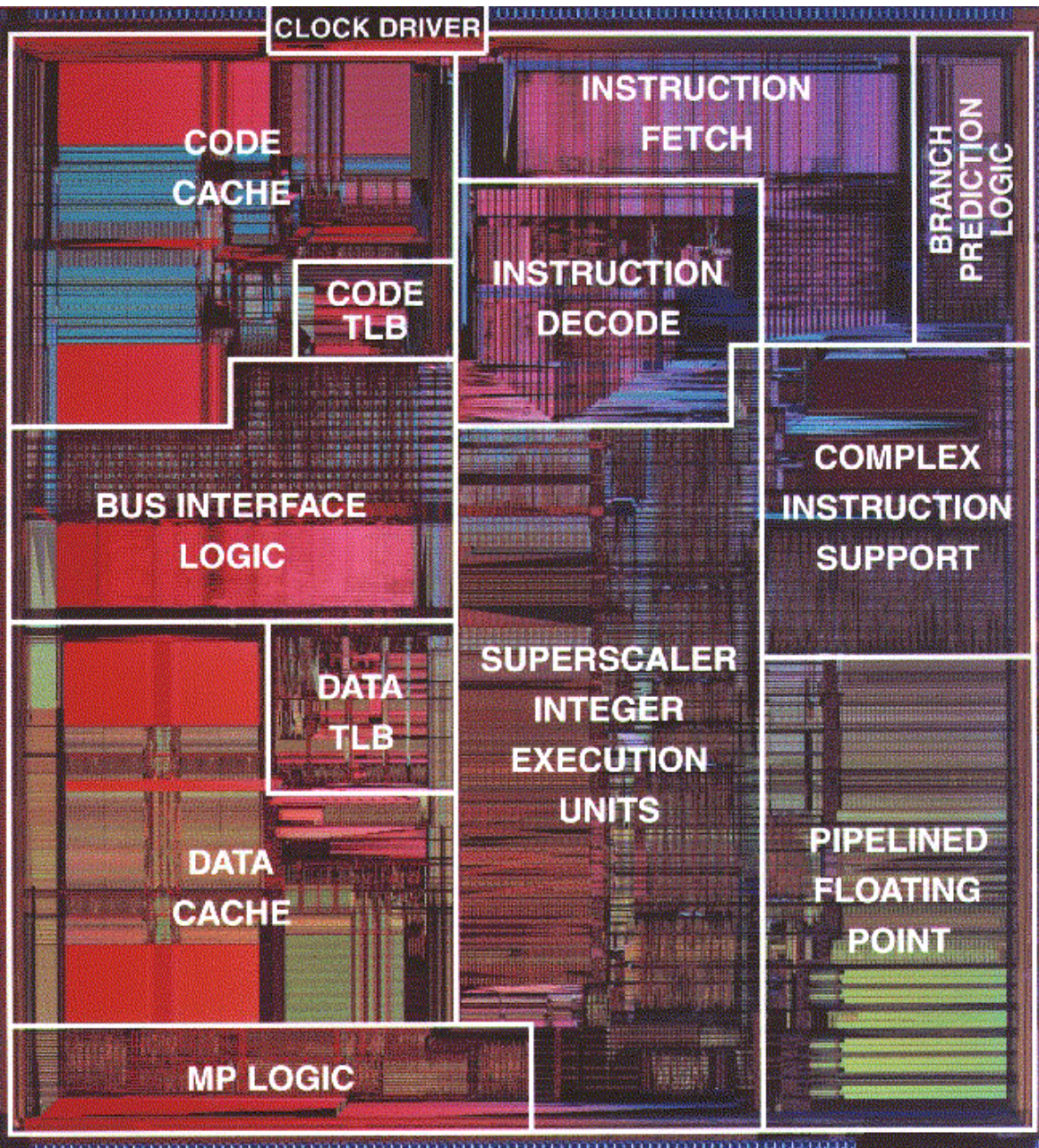
Το σχέδιο του συστήματος πλακετών ενός Προσωπικού Υπολογιστή (System Board Layout of a PC) (90% όλων των υπολογιστικών συστημάτων διεθνώς).

Οργάνωση της CPU

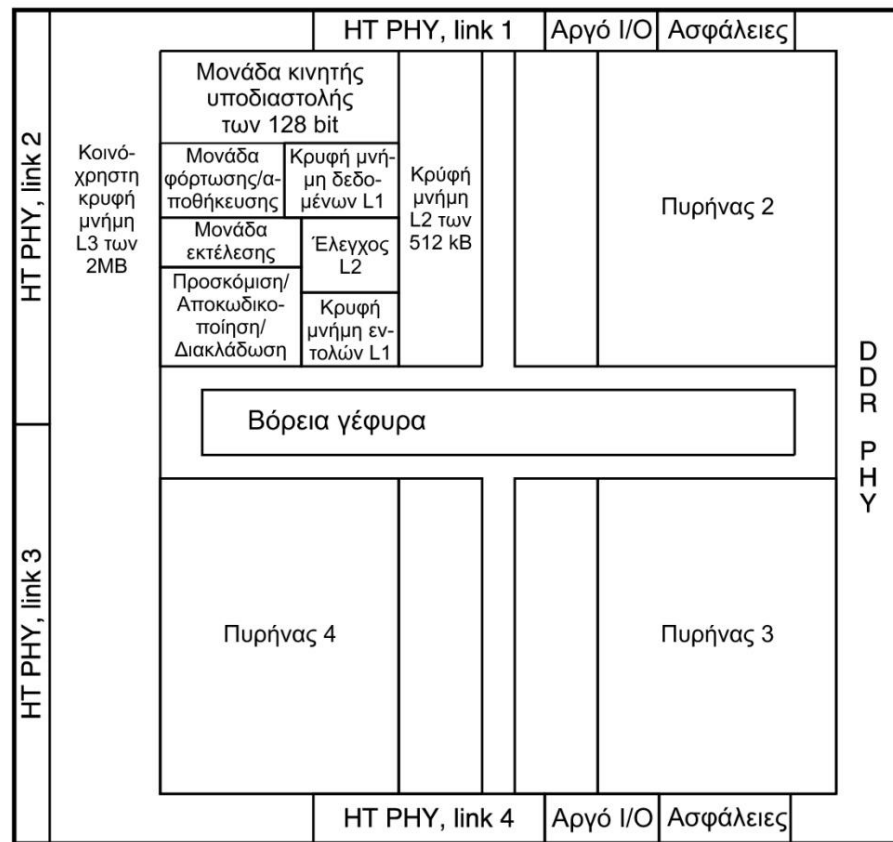
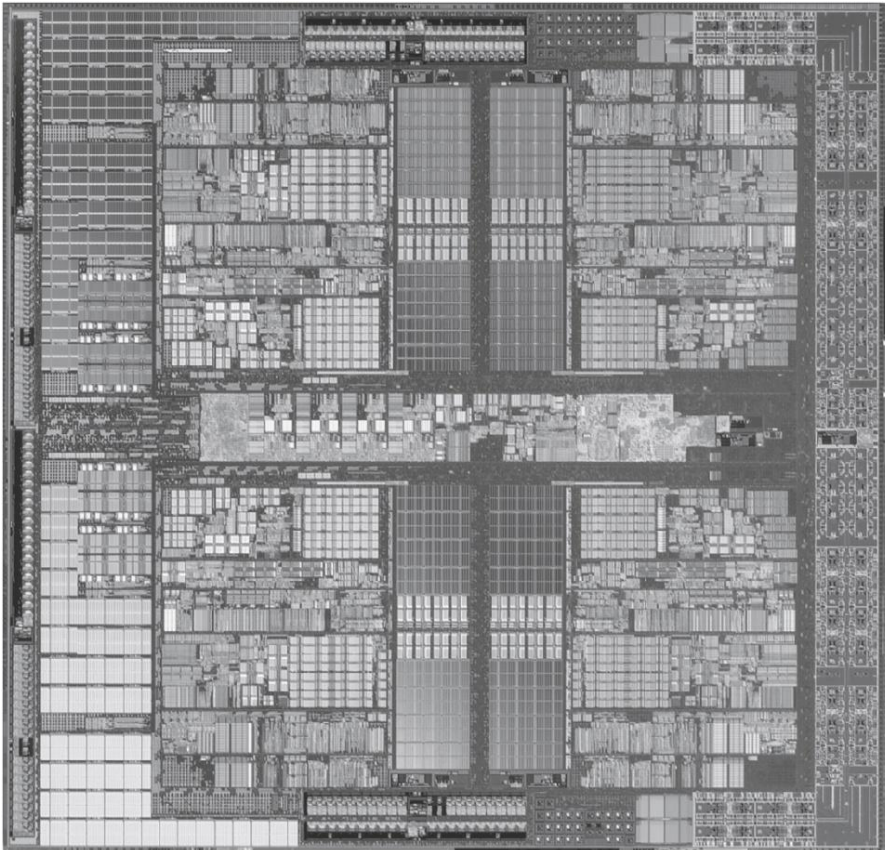
- Σχεδιασμός του Datapath:
 - Δυνατότητες & Επίδοση των χαρακτηριστικών των λειτουργικών μονάδων (FUs):
 - (e.g., Registers, ALU, Shifters, Logic Units, ...)
 - Τρόποι διασύνδεσης των στοιχείων (σύνδεση διαδρόμων, multiplexors, etc.).
 - Πώς ρέει η πληροφορία μεταξύ των στοιχείων του Η/Υ.
- Σχεδιασμός της Μονάδας Ελέγχου (Control Unit):
 - Λογική και μέσα ελέγχου της ροής πληροφορίας.
 - Έλεγχος και συντονισμός της λειτουργίας των λειτουργικών μονάδων (FUs) για την κατανόηση της Αρχιτεκτονικής του Instruction Set Architecture που σκοπεύουμε να υλοποιήσουμε (υλοποιείται είτε με ένα μηχάνημα πεπερασμένων καταστάσεων (finite state) ή με μικροπρόγραμμα).
- Περιγραφή του Hardware description με μία κατάλληλη γλώσσα, πιθανώς χρησιμοποιώντας (RTN).



**Διάταξη ενός Τυπικού
Μικροεπεξεργαστή:
The Intel
Pentium Classic**



Διάταξη ενός Τυπικού Μικροεπεξεργαστή : The Intel Pentium Classic



AMD Barcelona

4 cpu cores per chip

Ο ρόλος του Σχεδιαστή Υπολογιστών

- Καθορίζει ποια χαρακτηριστικά είναι σημαντικά για ένα νέο μηχάνημα. Στη συνέχεια σχεδιάζει ένα μηχάνημα που να **μεγιστοποιεί την επίδοση** και παράλληλα **να μην υπερβαίνει** τους περιορισμούς **κόστους**
- Επιμέρους χαρακτηριστικά
 - Σχεδιασμός του instruction set
 - Οργάνωση των λειτουργιών
 - Λογικός σχεδιασμός και υλοποίηση (IC design, packaging, power, cooling ...)

Περιορισμοί από την Τεχνολογία

- Ετήσια πρόοδος

- Τεχνολογία ημιαγωγών

- ❖ 60% περισσότερα στοιχεία/chip
- ❖ 15% ταχύτερα στοιχεία
- ❖ Βραδύτερα καλώδια

- Μνήμη

- ❖ 60% αύξηση χωρητικότητας
- ❖ 3,3% μείωση του χρόνου πρόσβασης

- Μαγνητικοί δίσκοί

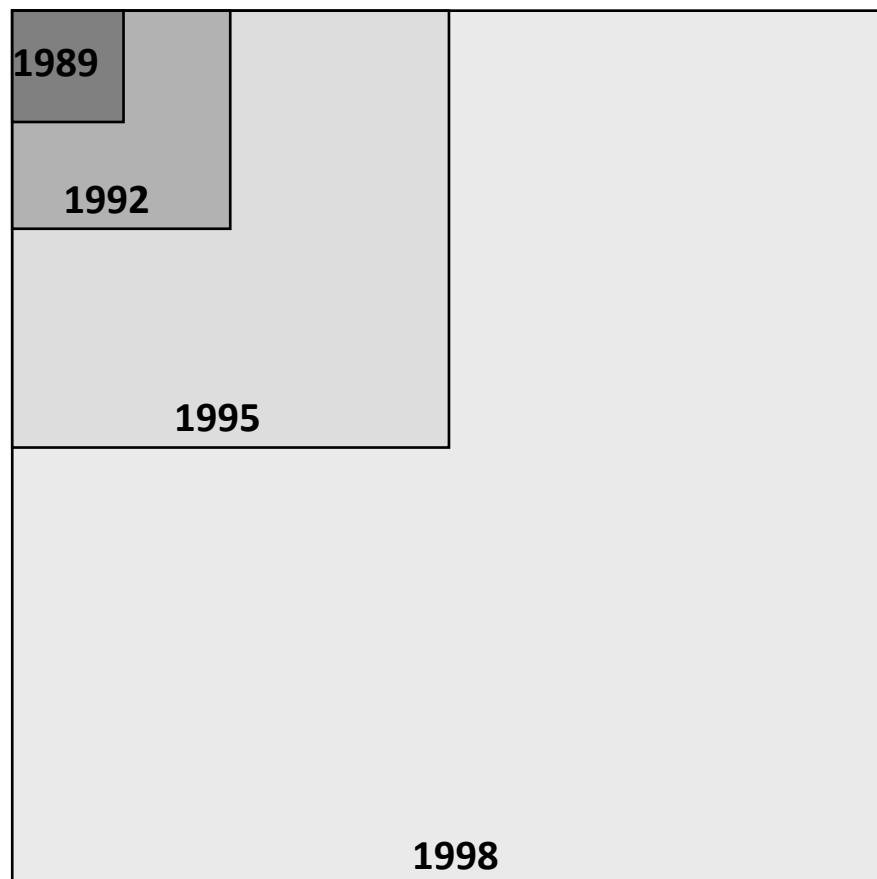
- ❖ 60% αύξηση χωρητικότητας
- ❖ 3,3% μείωση του χρόνου πρόσβασης

- Πλακέτες κυκλωμάτων

- ❖ 5% αύξηση στην πυκνότητα καλωδίων

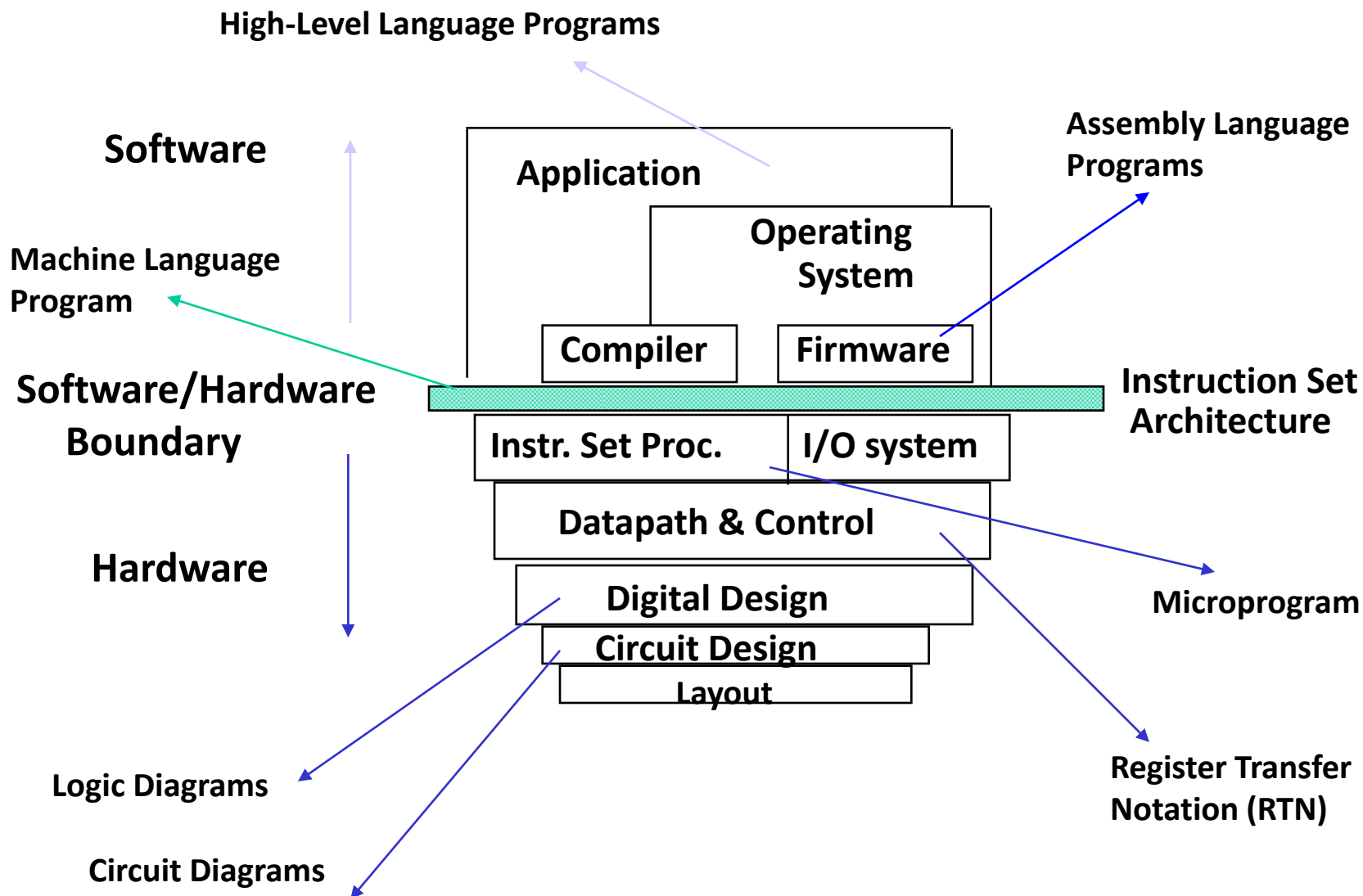
- Καλώδια

- ❖ καμία αλλαγή

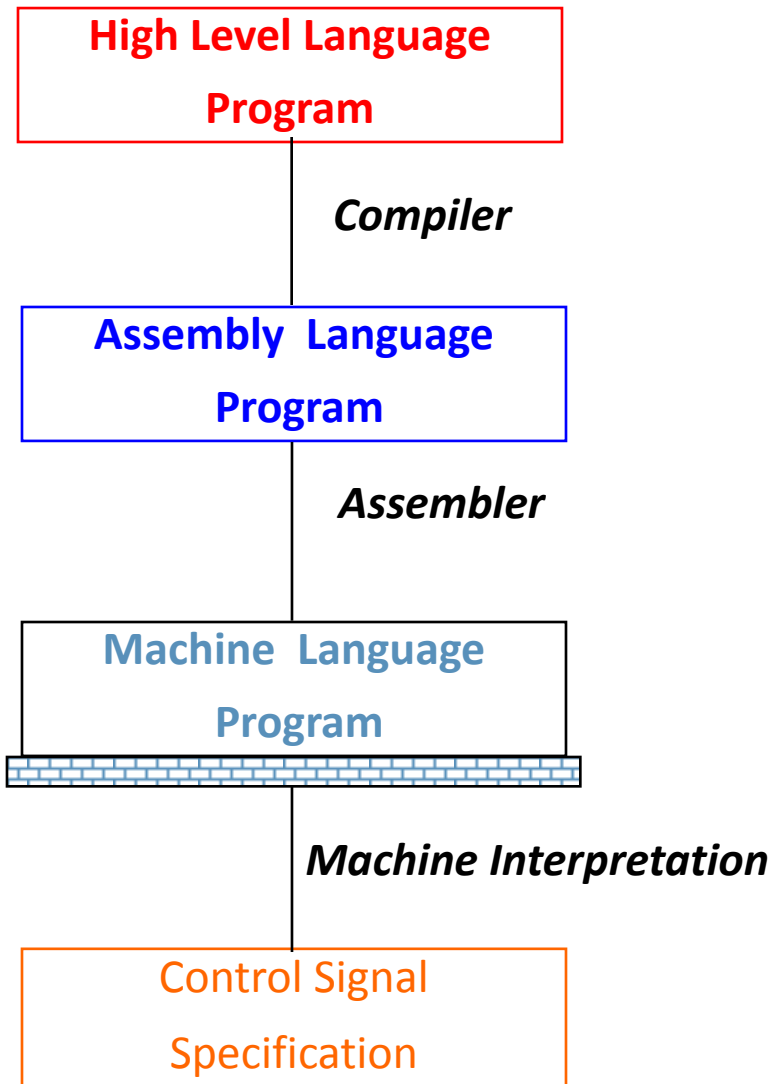


64x περισσότερα στοιχεία από το 1989 4x γρηγορότερα στοιχεία

Ιεραρχία της Αρχιτεκτονικής Υπολογιστών



Μορφή προγράμματος σε κάθε επίπεδο



```
temp = v[k];  
v[k] = v[k+1];  
v[k+1] = temp;
```

```
lw $15, 0($2)  
lw $16, 4($2)  
sw $16, 0($2)  
sw $15, 4($2)
```

```
0000 1001 1100 0110 1010 1111 0101 1000  
1010 1111 0101 1000 0000 1001 1100 0110  
1100 0110 1010 1111 0101 1000 0000 1001  
0101 1000 0000 1001 1100 0110 1010 1111
```

ALUOP[0:3] <= InstReg[9:11] & MASK

Register Transfer Notation (RTN)

Ιεραρχία του Σχεδιασμού Υπολογιστών

• Level Name Modules Primitives Descriptive Media

• 1 Electronics Gates, FF's Transistors, Resistors, etc. Circuit Diagrams

• 2 Logic Registers, ALU's ... Gates, FF's ... Logic Diagrams

• 3 Organization Processors, Memories Registers, ALU's ... Register Transfer

• Notation (RTN)

Low Level - Hardware

• 4 Microprogramming Assembly Language Microinstructions Microprogram

Firmware

• 5 Assembly language OS Routines Assembly language Assembly Language

• programming Instructions Programs

• 6 Procedural Applications OS Routines High-level Language

• Programming Drivers .. High-level Languages Programs

• 7 Application Systems Procedural Construct Problem-Oriented

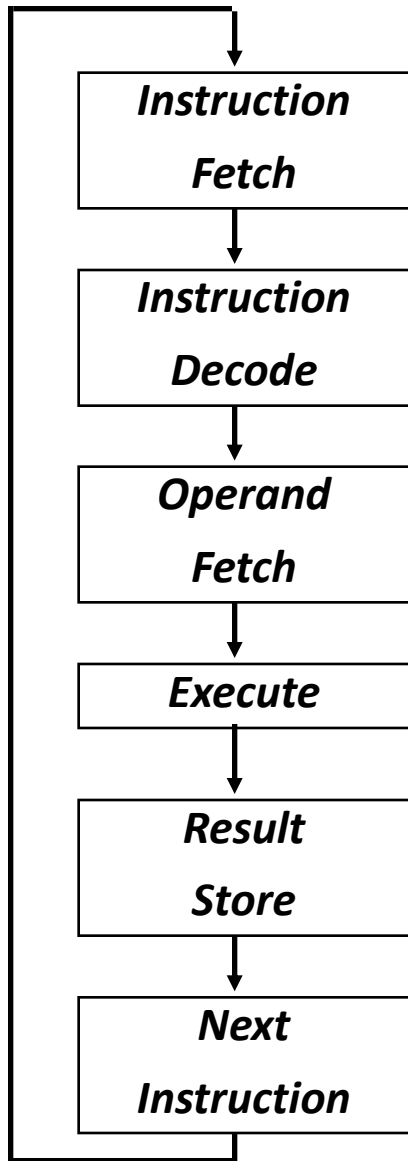
Programs

High Level - Software

Επεξεργασία του Instruction Set

- **Αρχιτεκτονική (ISA)** - από την πλευρά του προγραμματιστή/μεταγλωτιστή
 - Λειτουργική εμφάνιση προς μέσο χρήστη / προγραμματιστή συστήματος
 - **Opcodes, addressing modes, architected registers, IEEE floating point**
- **Υλοποίηση (architecture)** - από την πλευρά του σχεδιαστή επεξεργαστών
 - Λογική δομή και οργάνωση της αρχιτεκτονικής
 - **Pipelining, functional units, caches, physical registers**
- **Πραγματοποίηση (Chip)** - από την πλευρά του σχεδιαστή chip / συστημάτων
 - Φυσική δομή της υλοποίησης
 - **Gates, cells, transistors, wires**

CPU Machine Instruction Execution Steps



Πάρε την εντολή από τη θέση αποθήκευσης του προγράμματος

Καθόρισε τις απαιτούμενες ενέργειες και το μέγεθος της εντολής

Εντόπισε και πάρε τα δεδομένα-τελεστές

Υπολόγισε την τιμή του αποτελέσματος ή της κατάστασης

Αποθήκευσε τα αποτελέσματα για μεταγενέστερη χρήση

Καθόρισε την επόμενη εντολή

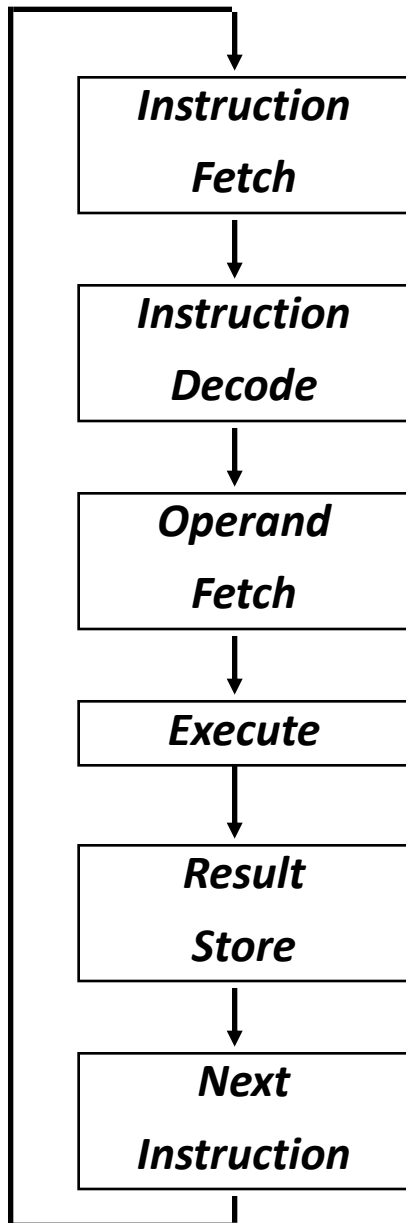
Instruction Set Architecture (ISA)

- “... τα χαρακτηριστικά ενός [υπολογιστικού] συστήματος όπως φαίνεται από την πλευρά του προγραμματιστή, π.χ. η ιδεατή δομή και η λειτουργική συμπεριφορά, διαχωρισμένα από την οργάνωση της ροής δεδομένων και τους ελέγχους του λογικού σχεδιασμού και της φυσικής υλοποίησης (as distinct from the organization of the data flows and controls the logic design, and the physical implementation).”
 - Amdahl, Blaaw, and Brooks, 1964.
- Η αρχιτεκτονική του συνόλου των εντολών (instruction set architecture) ασχολείται με:
 - Οργάνωση της προγραμματιζόμενης αποθήκευσης (memory & registers):
 - Συμπεριλαμβάνει το ποσό της διευθυνσιοδοτημένης μνήμης (addressable memory) και τον αριθμό των διαθέσιμων καταχωρητών (registers).
 - Τύποι & Δομές Δεδομένων: Κωδικοποιήσεις & παρουσίαση (representations).
 - Σύνολο Εντολών (Instruction Set): Ποιες λειτουργίες προσδιορίζονται.
 - Μορφοποίηση και κωδικοποίηση Εντολών.
 - Τρόποι διευθυνσιοδότησης και προσπέλασης δεδομένων και εντολών
 - Χειρισμός Εξαιρέσεων.

Computer Instruction Sets

- Ανεξάρτητα από τον τύπο του υπολογιστή, τη δομή της CPU, ή την οργάνωση του hardware, κάθε εντολή μηχανής πρέπει να προσδιορίζει τα ακόλουθα:
 - Opcode: Ποια εντολή εκτελείται. Παράδειγμα: add, load και branch.
 - Πού βρίσκονται οι τελεστές, αν υπάρχουν: Οι τελεστές μπορεί να είναι αποθηκευμένοι σε καταχωρητές της CPU, στην κύρια μνήμη, ή σε θύρες εισόδου/εξόδου.
 - Πού τοποθετείται το αποτέλεσμα, αν υπάρχει: Μπορεί να αναφέρεται ρητά ή να υπονοείται από τον κωδικό της εντολής (opcode).
 - Πού βρίσκεται η επόμενη εντολή: Αν δεν υπάρχουν ρητές διακλαδώσεις (branches), η προς εκτέλεση εντολή είναι η επόμενη στην ακολουθία εντολών του προγράμματος. Σε περίπτωση εντολών jump ή branch η διεύθυνση προσδιορίζεται από αυτές.

Instruction Set Architecture (ISA) Προδιαγραφή Απαιτήσεων (Specification Requirements)



- Μορφοποίηση ή Κωδικοποίηση Εντολών:
 - – Πώς κωδικοποιείται;
- Θέση τελεστών και αποτελέσματος (addressing modes):
 - – Πού αλλού εκτός μνήμης;
 - – Πόσοι ρητοί τελεστές;
 - – Πώς αντιστοιχίζονται (**located**) οι τελεστές μνήμης;
 - – Ποιοι μπορούν να βρίσκονται στη μνήμη και ποιοι όχι;
- Τύποι και μέγεθος δεδομένων.
- Πράξεις
 - – Ποιες υποστηρίζονται
- Διαδοχή εντολών:
 - – Jumps, conditions, branches.
- Fetch-decode-execute υπονοούνται.

Τύποι Εντολών στο Instruction Set

Operator Type	Παραδείγματα
• Arithmetic and logical	Integer arithmetic & logical operations: add, or
• Data transfer	Loads-stores (move on machines with memory addressing)
• Control	Branch, jump, procedure call, & return, traps.
• System	Operating system call, virtual memory management instructions
• Floating point	Floating point operations: add, multiply.
• Decimal	Decimal add, decimal multiply, decimal to character conversion
• String	String move, string compare, string search
• Graphics	Pixel operations, compression/ decompression operations

Παραδείγματα Εντολών μετακίνησης δεδομένων

Instruction	Meaning	Machine
MOV A,B	Move 16-bit data from memory loc. A to loc. B	VAX11
lwz R3,A	Move 32-bit data from memory loc. A to register R3	PPC601
li \$3,455	Load the 32-bit integer 455 into register \$3	MIPS R3000
MOV AX,BX	Move 16-bit data from register BX into register AX	Intel X86
LEA.L (A0),A2	Load the address pointed to by A0 into A2	MC68000

Παραδείγματα Εντολών της ALU

Instruction	Meaning	Machine
MULF A,B,C	Multiply the 32-bit floating point values at mem. locations A and B, and store result in loc. C	VAX11
nabs r3,r1	Store the negative absolute value of register r1 in r2	PPC601
ori \$2,\$1,255	Store the logical OR of register \$1 with 255 into \$2	MIPS R3000
SHL AX,4	Shift the 16-bit value in register AX left by 4 bits	Intel X86
ADD.L D0,D1	Add the 32-bit values in registers D0, D1 and store the result in register D0	MC68000

Παραδείγματα Εντολών Διακλάδωσης

Instruction	Meaning	Machine
BLBS A, Tgt	Branch to address Tgt if the least significant bit at location A is set.	VAX11
bun r2	Branch to location in r2 if the previous comparison signaled that one or more values was not a number.	PPC601
Beq \$2,\$1,32	Branch to location PC+4+32 if contents of \$1 and \$2 are equal.	MIPS R3000
JCZ Addr	Jump to Addr if contents of register CX = 0.	Intel X86
BVS next	Branch to next if overflow flag in CC is set.	MC68000

Παράδειγμα Χρήσης Εντολών: Top 10 Intel X86 Instructions

Κατηγορία	Εντολή	Μέσο ποσοστό συνολικής εκτέλεσης
1	load	22%
2	conditional branch	20%
3	compare	16%
4	store	12%
5	add	8%
6	and	6%
7	sub	5%
8	move register-register	4%
9	call	1%
10	return	1%
	Total	<hr/> 96%

Παρατήρηση: Οι απλές εντολές έχουν τις μεγαλύτερες συχνότητες χρησιμοποίησης.