



UNIVERSITAT  
POLITÈCNICA  
DE VALÈNCIA



---

# Fonaments de computadors

---

## Tema 1. INTRODUCCIÓ ALS COMPUTADORS

---

- Conèixer els termes bàsics de l'assignatura.
- Oferir una perspectiva històrica dels computadors.
- Descriure les unitats funcionals bàsiques d'un computador.
- Introduir els sistemes de representació bàsics.

- Introducción a los Computadores.
  - J. Sahuquillo y otros. Ed. SP-UPV, 1997 (ref. 97.491).
- Fundamentos de los computadores
  - P. de Miguel Miguel Anasagasti, (Ed. Thomson-Paraninfo, 9ª edición)
- Digital design : principles and practices
  - John F. Wakerly (Ed. Upper Saddle River : Pearson Prentice Hall, 2006)

The screenshot displays the Poliformat web application interface. At the top, a navigation bar includes links for 'Aplicaciones', 'Entretenimiento', 'Investigacion', 'TFG', and 'Hogar'. Below this, a black navigation bar features 'Mi Poliformat', 'Zona de Ayuda', 'Fundamentos de computadores GII' (highlighted in red), and 'Mis sitios activos'. The left sidebar contains a list of menu items: 'Inicio', 'Guía Docente', 'Recursos', 'Espacio compartido', 'Tareas', 'Exámenes', 'Calificaciones', 'Gestión', 'Sondeos', 'Calendario', 'Anuncios', 'Grupos', 'Correo interno', 'Foros', 'Chat', 'Contenidos' (highlighted), 'Videoapuntes', and 'Configuración'. The main content area is titled 'Fundamentos de computadores GII: Contenidos' and includes buttons for 'Visor', 'Autor', 'Gestionar', and 'Preferencias'. Below these buttons, a message states 'Viendo la parte del estudiante...'. The content is organized into a tree structure under the heading 'Introducción a los computadores'. The 'Sistemas de numeración' section is expanded, showing a list of sub-items: 'Introducción', 'Objetivos', 'Organización', 'Planificación temporal', 'Contenidos' (which is further expanded to show 'Sistemas de Numeración', 'Conversión Binario - Decimal', 'Octal y Hexadecimal', 'Ejercicios', and 'Soluciones'), 'Resumen', and 'Bibliografía'.

← → ↻ Es seguro | [https://poliformat.upv.es/portal/site/GRA\\_11542\\_2017/page/4335d607-ef84-4](https://poliformat.upv.es/portal/site/GRA_11542_2017/page/4335d607-ef84-4)

Aplicaciones Entretenimiento Investigacion TFG Hogar

Mi Poliformat Zona de Ayuda Fundamentos de computadores GII Mis sitios activos

Inicio  
Guía Docente  
Recursos  
Espacio compartido  
Tareas  
Exámenes  
Calificaciones  
Gestión  
Sondeos  
Calendario  
Anuncios  
Grupos  
Correo interno  
Foros  
Chat  
Contenidos  
Videoapuntes  
Configuración

Fundamentos de computadores GII: **Contenidos**

Visor Autor Gestionar Preferencias

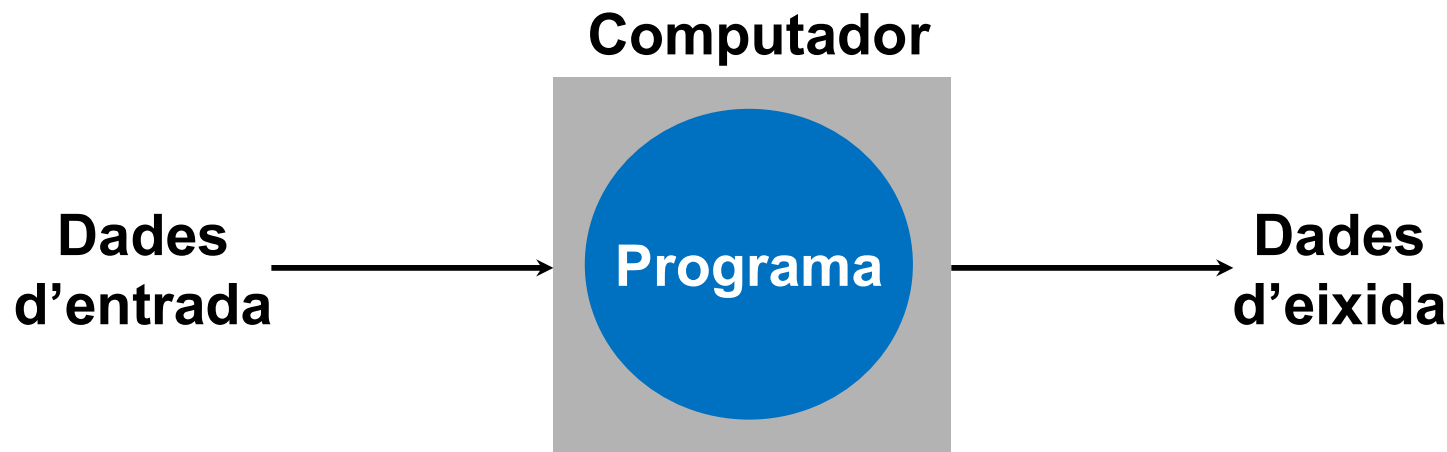
Viendo la parte del estudiante...

Introducción a los computadores

- ▼ Sistemas de numeración
  - Introducción
  - Objetivos
  - Organización
  - Planificación temporal
  - Contenidos
    - Sistemas de Numeración
    - Conversión Binario - Decimal
    - Octal y Hexadecimal
    - Ejercicios
      - Soluciones
  - Resumen
  - Bibliografía

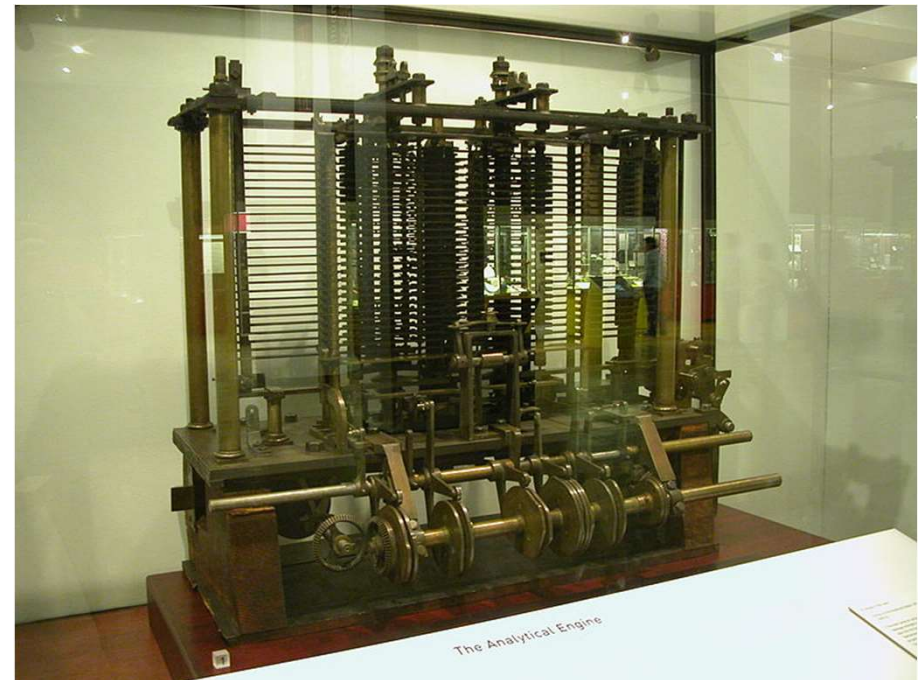
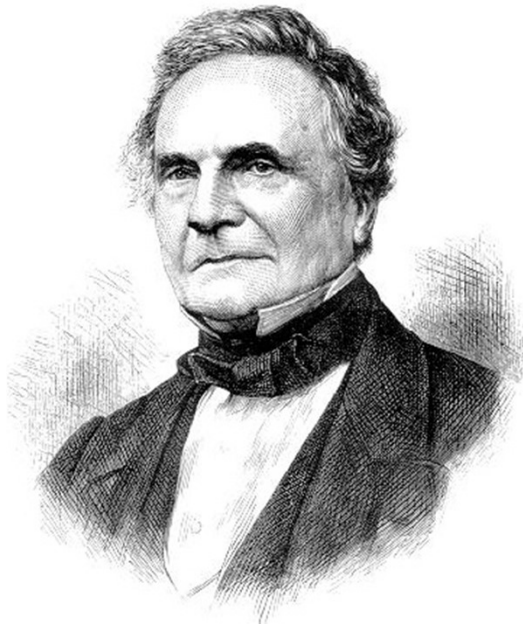
- 
- Introducció
  - Història i evolució
  - Arquitectura de Von Neumann
  - Unitats funcionals del computador
  - Sistemes de representació bàsics

- Informàtica → INFORmació + autoMÀTICA
- Computador → Màquina de programa emmagatzemat
- Programa → Seqüència d'instruccions que s'executa de forma seqüencial



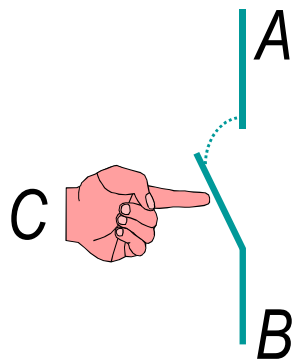
- Maquinari → Conjunt d'elements tangibles (mecànics o elèctrics)
- Programari → Conjunt d'elements intangibles (sistema operatiu, programes)
- Unitat funcional del computador →  
Circuit que realitza una tasca específica
- Bit → Unitat mínima (binària) d'informació (0 o 1)
- Byte → Unitat d'informació formada per 8 bits ( $2^8 = 256$  combinacions)

- El primer dispositiu mecànic considerat un computador va ser dissenyat per Charles Babbage en 1816.
  - Aquesta màquina analítica era un dispositiu mecànic que utilitzava targetes perforades per a la introducció de programes i dades.
  - Mai va ser construïda en la seua totalitat

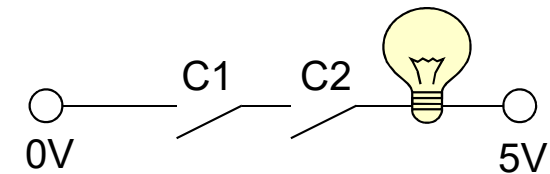
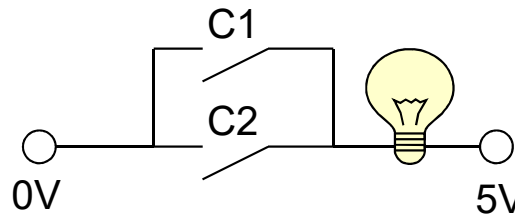




- La història del computador modern durant el segle XX gira al voltant de la introducció i posterior evolució de l'interruptor electrònic (*electronic switch*).
  - És un dispositiu que controla el pas d'un corrent elèctric en funció d'un senyal elèctric extern.
  - Permet la implementació d'operacions lògiques senzilles que es combinen per a construir un computador.

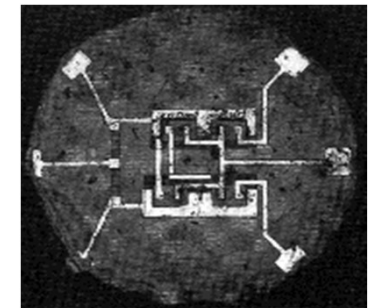
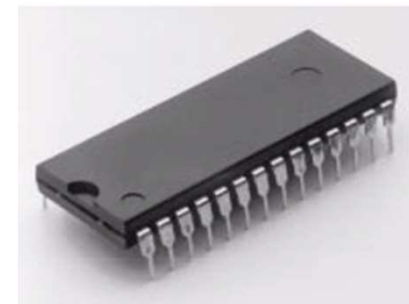
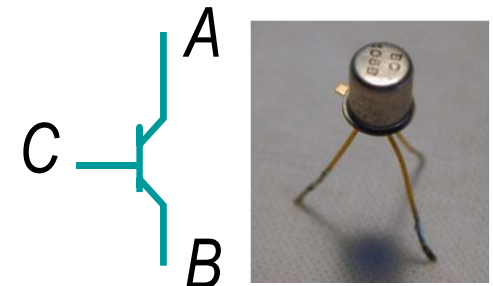
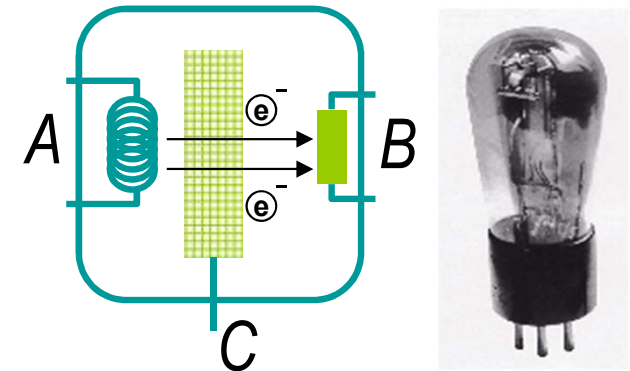


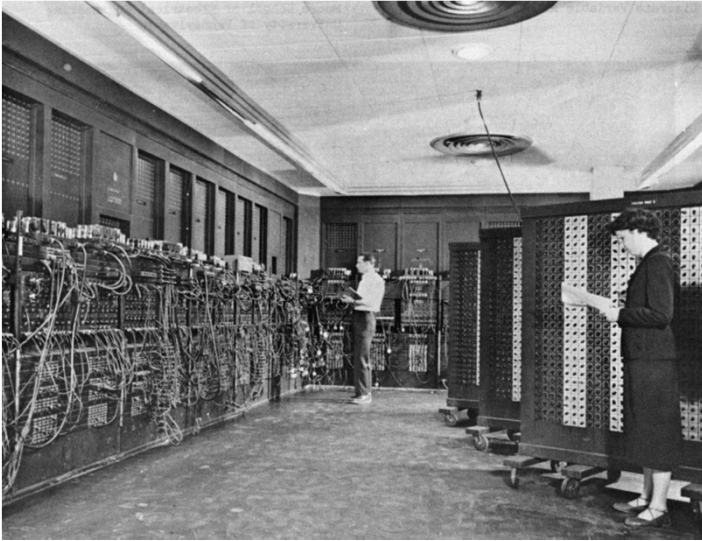
- Exemple: Amb quines condicions s'encendran les peretes?



- Generacions

- Primera generació (1940-1956)
  - Vàlvules de buit
  - Alt consum i dissipació de calor
  - Baixa fiabilitat
- Segona generació (1956-1963)
  - Transistor
  - Grans millores en consum, dissipació i fiabilitat
  - Redueix costos i inicia el camí de la miniaturització
- Tercera generació (1964-1971)
  - Circuits integrats (xips) amb múltiples transistors
  - Minicomputadors
- Quarta generació (1971-present)
  - Microprocessador
  - Alta escala d'integració
  - Computador personal





**ENIAC**  
1<sup>a</sup> gen.



**IBM 608**  
2<sup>a</sup> gen.



**PDP-11**  
3<sup>a</sup> gen.



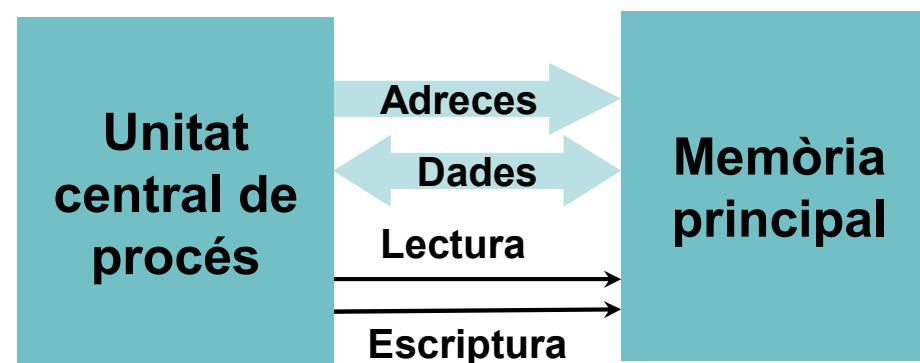
**Apple II**  
4<sup>a</sup> gen.

- Cinquena generació (present i futur)
  - Noves tecnologies (òptica, quàntica, etc.)
  - Processadors multinucli
  - Grans sistemes multicomputadors, exascale
  - Processament distribuït i paral·lel, computació en núvol i *grid*
  - Computació i comunicacions ubiqües (Internet, dispositius mòbils, xarxes socials, etc.)
  - Aplicacions de la intel·ligència artificial (xarxes neuronals, sistemes experts, sistemes de reconeixement de veu, robòtica, etc.)

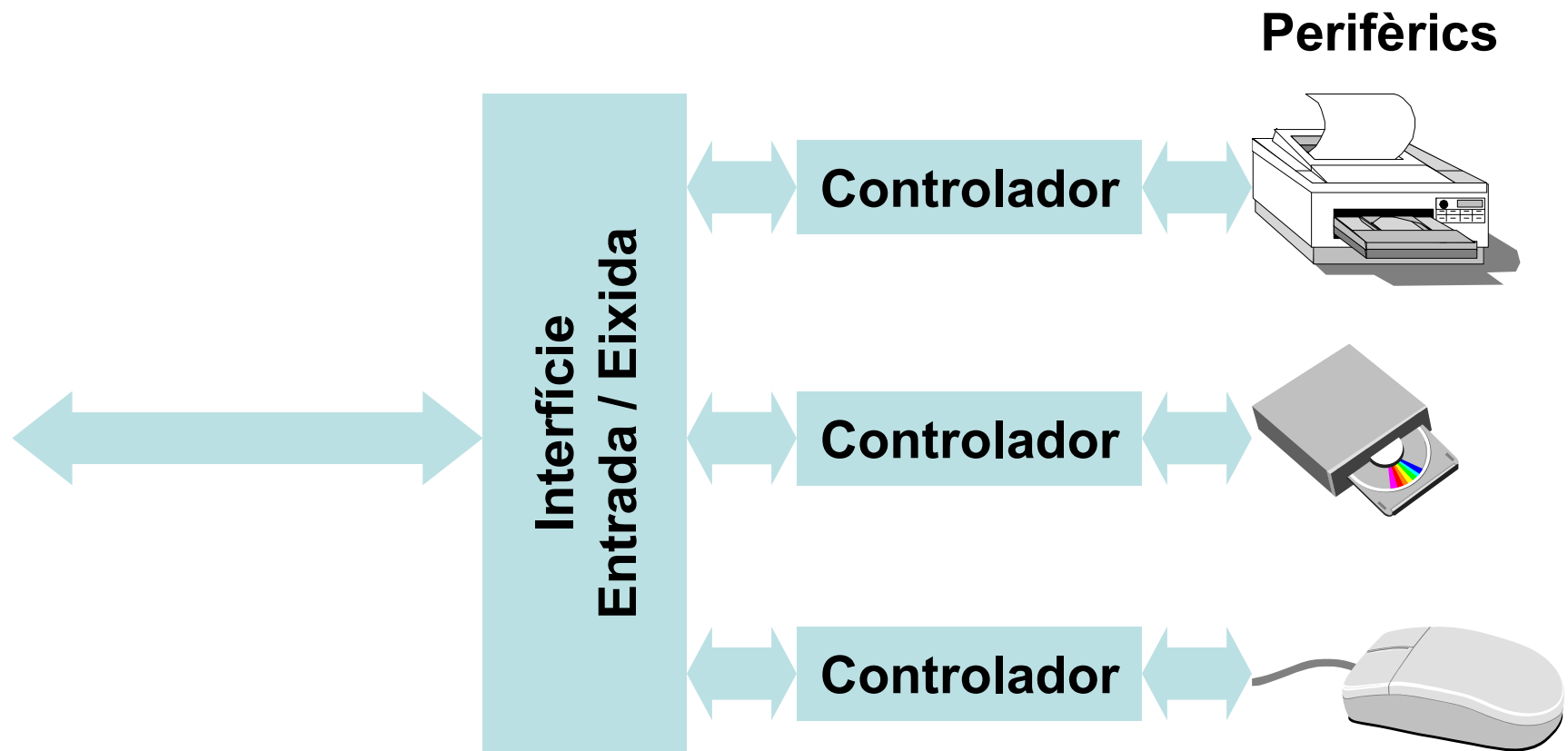


- És la base de la immensa majoria de computadors actuals.
  - La memòria principal emmagatzema instruccions i dades.
  - La unitat central de procés executa instruccions.
  - L'execució d'una instrucció pot tindre com a conseqüència la lectura i/o escriptura en memòria principal o l'accés al sistema d'entrada/eixida.

- Unitat central de procés (UCP o CPU)
  - És el component que interpreta les instruccions i processa les dades contingudes en els programes.
- Memòria principal
  - Dispositiu d'emmagatzemament (permet lectura i escriptura)
  - En general, el processador accedeix a la memòria principal com si aquesta fóra un vector indexat per *adreces*.



- Sistema d'entrada/eixida
  - Permet la comunicació de la UCP amb l'exterior.



- Perifèrics
  - D'entrada: ratolí, teclat, llapis òptic, pantalla tàctil...
  - D'eixida: pantalla, altaveu, impressora...
  - D'emmagatzemament: disc dur, DVD, memòria flaix...
  - De comunicació: mòdem, xarxa sense cable, Ethernet ...
- UCP vs perifèrics
  - Diferents tecnologies
  - Diferents velocitats de transferència d'informació
  - Diversitat de modes d'operació (ex: R,W,RW) i funcionament
  - Diferents formats de representació de dades
- Interfície o controlador
  - Dispositiu maquinari/programari que permet la comunicació entre la UCP i el perifèric
  - Soluciona les diferències entre la UCP i el perifèric



- Sistema de numeració
  - Conjunt de signes, regles i convencions que permeten expressar quantitats verbalment i gràficament.
  - Exemple. Decimal, binari
- Base d'un sistema de numeració
  - Nombre de símbols distints que s'empren. Cada un d'aquests símbols es denomina dígit.
  - Exemple. Decimal (10 signes), binari (2 signes)
- Sistema de numeració posicional
  - Un nombre ve definit per una cadena de dígit, on cada un està afectat per un factor d'escala.
  - Aquell en què l'ordre dels símbols és important.
    - En decimal,  $32 \neq 23$

- En el sistema binari,
  - Base = 2, Dígits = 0 i 1 (anomenats bits)
  - Una quantitat N es representa per mitjà d'una seqüència de bits
    - Exemple. N = 1 0 1 1

MSB  
(Most Significant Bit)

LSB  
(Least Significant Bit)
- Per a calcular la quantitat representada, es calcula el polinomi de potències de la base
  - Exemple.  $N = 1011_2 = 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = 8 + 0 + 2 + 1 = 11_{10}$
  - Exemple.  $R = 10,11_2 = 1 \times 2^1 + 1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} = 2 + 0,5 + 0,25 = 2,75_{10}$
- El polinomi de potències de la base es pot utilitzar per a obtindre l'equivalència decimal de qualsevol quantitat representada en qualsevol base (no sols binari).

- Algunes quantitats comunes

P.P.B.	Binari	Decimal
$2^{-4}$	0,0001	0,0625
$2^{-3}$	0,001	0,125
$2^{-2}$	0,01	0,25
$2^{-1}$	0,1	0,5
$2^0$	1	1
$2^1$	10	2
$2^2$	100	4
$2^3$	1000	8
$2^4$	10000	16
$2^5$	100000	32
$2^6$	1000000	64
$2^7$	10000000	128
$2^8$	100000000	256
$2^9$	1000000000	512
$2^{10}$	10000000000	1024
$2^{11}$	100000000000	2048

P.P.B.	Binari	Decimal
	0	0
$2^0$	1	1
$2^1$	10	2
$2^1+2^0$	11	3
$2^2$	100	4
$2^2+2^0$	101	5
$2^2+2^1$	110	6
$2^2+2^1+2^0$	111	7
$2^3$	1000	8
$2^3+2^0$	1001	9
$2^3+2^1$	1010	10
$2^3+2^1+2^0$	1011	11
$2^3+2^2$	1100	12
$2^3+2^2+2^0$	1101	13
$2^3+2^2+2^1$	1110	14
$2^3+2^2+2^1+2^0$	1111	15

- Canvi de base (decimal a binari)
  - Mètode de les divisions successives
    - Aplicable a nombres sense part fraccionària.
    - Consisteix a dividir la quantitat entre la nova base ( $b=2$ ). Mentre el quocient siga major o igual que la nova base, dividim de nou (aquesta vegada, només el quocient).
    - Una vegada fetes totes les divisions, la seqüència de dígitos és la concatenació de l'últim quocient i els residus de les divisions anteriors, començant per l'última.
  - Exemple: passem el nombre  $348_{10}$  a binari.

$348 \div 2 = 174 \div 2 = 87 \div 2 = 43 \div 2 = 21 \div 2 = 10 \div 2 = 5 \div 2 = 2 \div 2 = 1$  (MSB)  
(LSB) 0 ← 0 ← 1 ← 1 ← 1 ← 0 ← 1 ← 0 ←  
Solució:  $348_{10} = 101011100_2$
  - Aquest mètode també és útil per a passar de decimal a qualsevol base (no sols binari).

- Canvi de base (decimal a binari)
  - Mètode de les multiplicacions successives
    - Aplicable a nombres que només tenen part fraccionària.
    - Consisteix a multiplicar el nombre per la nova base ( $b=2$ ). La part entera resultant (0 o 1) serà un dels dígit de la seqüència.
    - Apliquem de nou la multiplicació a la part fraccionària restant.
  - Exemple: convertim  $0,375_{10}$  a base 2.
$$\begin{array}{l} 0,375 \times 2 = \mathbf{0},750 \rightarrow 0 \text{ (MSB)} \\ 0,750 \times 2 = \mathbf{1},50 \rightarrow 1 \\ 0,50 \times 2 = \mathbf{1} \rightarrow 1 \text{ (LSB)} \end{array}$$
 Solució:  $0,375_{10} = 0,011_2$
  - És possible que una quantitat que es representa amb un nombre finit de dígit en decimal requereixca infinits dígit en binari (exemple: 0,9).
  - Aquest mètode també és útil per a passar de decimal a qualsevol base (no sols binari).

- Conversió d'un nombre  $R = e,f$  a una base  $b$ 
  - Convertim la part entera ( $e$ ), amb la qual cosa obtindrem una seqüència de dígit de la base  $b$ ,  $a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0$
  - Convertim la part fraccionària ( $f$ ), amb la qual cosa obtindrem una altra seqüència de dígit de la base  $b$ ,  $a_{-1} a_{-2} \dots a_{-p}$
  - Reunim els dígit que s'han obtingut per separat, mantenint la posició de la coma entre els dígit de  $e$  i els de  $f$
  - $R$  en base  $b$  s'escriu  $a_n a_{n-1} \dots a_1 a_0 , a_{-1} a_{-2} \dots a_{-p}$
- Exemple: convertim  $10,375_{10}$  a binari
  - $10_{10} = 1010_2$  i  $0,375_{10} = 0,011_2 \rightarrow 10,375_{10} = 1010,011_2$
  - Podem verificar el resultat només calculant el valor decimal de la seqüència binària obtinguda:  
 $1010,011_2 = 2^3 + 2^1 + 2^{-2} + 2^{-3} = 8 + 2 + 0,25 + 0,125 = 10,375_{10}$

- A més del sistema binari, s'utilitzen també:
  - Octal (base  $8 = 2^3$ )
    - Cada dígit octal representa un grup exactament de 3 bits.
    - Dígits octals: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7
- Hexadecimal (base  $16 = 2^4$ )
  - Cada dígit hexadecimal representa un grup exactament de 4 bits.
  - Dígits: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A ( $=10_{10}$ ), B ( $=11_{10}$ ), C ( $=12_{10}$ ), D ( $=13_{10}$ ), E ( $=14_{10}$ ), F ( $=15_{10}$ )
- I l'ús d'aquest s'ha estés per
  - La facilitat de conversió a / des de binari, i
  - Perquè permeten representar llargues seqüències de bits amb pocs dígits (més fàcils de manejar que les seqüències de bits).

- Canvi de bases binària, octal, hexadecimal
  - Atès que les bases octal i hexadecimal són potències de 2 (la base binària), es pot demostrar que
    - En octal (base  $2^3$ ) un dígit representa un grup de 3 bits.
    - En hexadecimal (base  $2^4$ ) un dígit representa un grup de 4 bits.
    - En els dos casos, el canvi d'una representació a una altra es realitza utilitzant una taula, agrupant els bits en blocs de 3 o 4.

Octal	Binari
0	000
1	001
2	010
3	011
4	100
5	101
6	110
7	111

Hexadecimal	Binari
0	0000
1	0001
2	0010
3	0011
4	0100
5	0101
6	0110
7	0111

Hex.	Binari
8	1000
9	1001
A	1010
B	1011
C	1100
D	1101
E	1110
F	1111

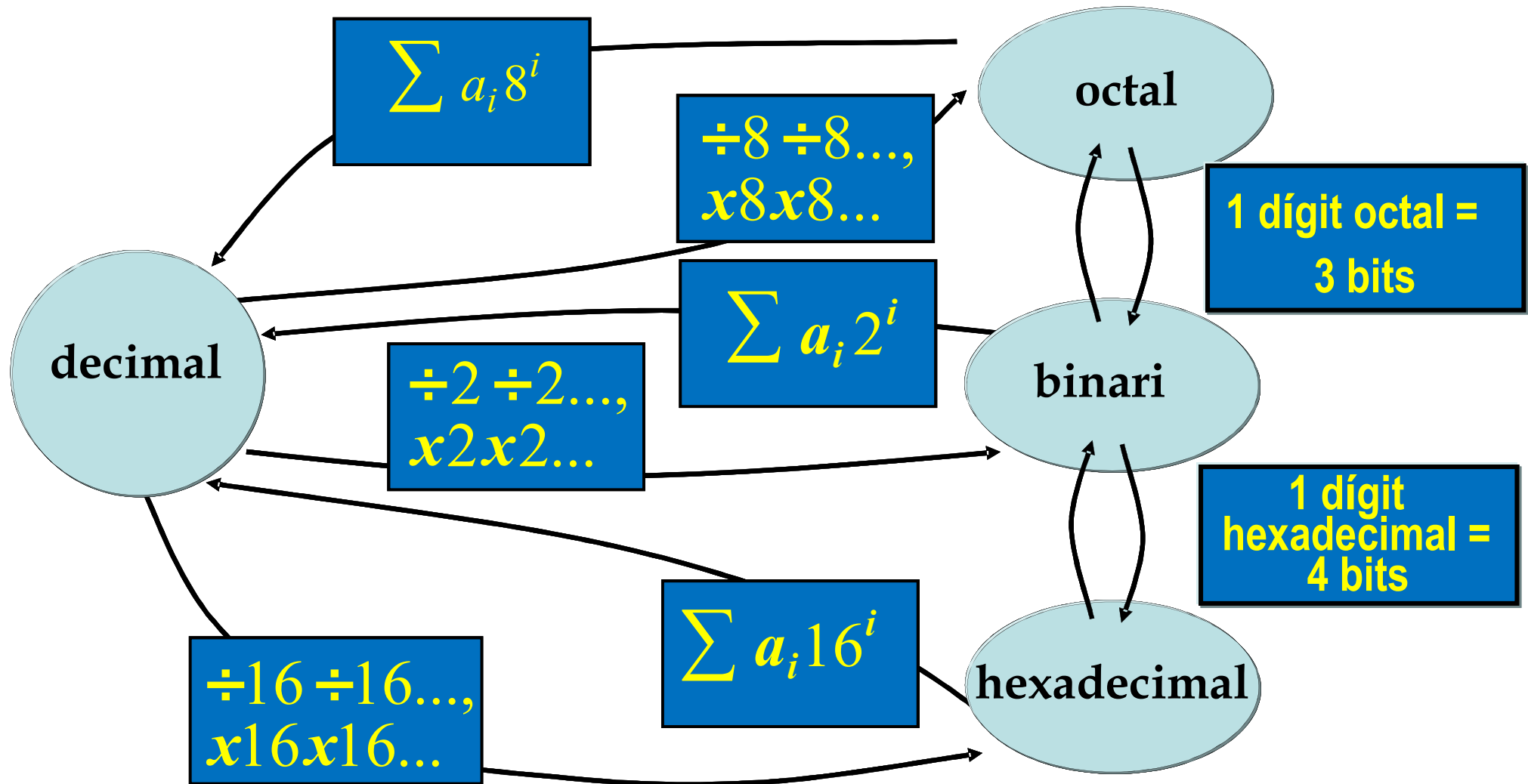


- Canvi a/de binari des d'octal i hexadecimal
  - Quan el grup de 3/4 bits no està complet, s'ompli amb zeros.
    - Zeros a l'esquerra si els bits són de la part entera.
    - Zeros a la dreta si els bits són de la part fraccionària.
  - Un grup de bits mai pot incloure la coma.
    - No es poden barrejar bits de la part entera i de la fraccionària en el mateix grup.
    - Cal començar les agrupacions al voltant de la coma.

*Omplit amb zeros*

$111000011011,10000001_2 = 111\ 000\ 011\ 011, 100\ 000\ 010_2 = 7033,402_8$

$111000011011,10000001_2 = 1110\ 0001\ 1011, 1000\ 0001_2 = E1B,81_{16}$



- Codi BCD (Binary Coded Decimal)
  - Mètode senzill de codificació de quantitats utilitzant dígit binaris.
  - S'utilitzen quatre bits (denominats D, C, B i A), per a codificar un dígit decimal.
  - Cada dígit decimal es codifica per separat, per mitjà d'una taula.

Dígit decimal	Dígit BCD			
	D	C	B	A
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
2	0	0	1	0
3	0	0	1	1
4	0	1	0	0
5	0	1	0	1
6	0	1	1	0
7	0	1	1	1
8	1	0	0	0
9	1	0	0	1

- Exemple. Codifiquem  $348_{10}$  en BCD.  
 $3_{10} = 0011_{\text{BCD}}$ ,  $4_{10} = 0100_{\text{BCD}}$ ,  $8_{10} = 1000_{\text{BCD}}$   
 $348_{10} = 001101001000_{\text{BCD}}$
- Exemple. Quina quantitat és  $00101001_{\text{BCD}}$ ?  
 $0010_{\text{BCD}} = 2_{10}$ ,  $1001_{\text{BCD}} = 9_{10}$   
 $00101001_{\text{BCD}} = 29_{10}$



UNIVERSITAT  
POLITÈCNICA  
DE VALÈNCIA



---

# Fonaments de computadors

---

## Tema 1. INTRODUCCIÓ ALS COMPUTADORS

---