

ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL - CURS 0x01

**EVOLUȚIA SISTEMELOR DE CALCUL ȘI
SISTEMUL BINAR DE CALCUL**

Cristian Rusu

CUPRINS

- **scurt istoric al sistemelor de calcul**
- **sistemul binar**
 - reprezentarea binară
 - reprezentarea în complement față de doi
 - funcții logice
- **referințe bibliografice**

SCURT ISTORIC AL SISTEMELOR DE CALCUL

- **contribuții majore ale:**
 - Blaise Pascal
 - Gottfried Wilhelm von Leibniz
 - George Boole
 - Charles Babbage
 - Ada Lovelace
 - Konrad Zuse
 - Alan Turing
 - John von Neumann
 - Claude Shannon
 - după 1945 interesul în sisteme de calcul a crescut semnificativ iar progresul este dificil de atribuit doar unor indivizi

BLAISE PASCAL (1623 - 1662)

- în 1642, când încă nu avea 19 ani, crează Pascaline
 - un calculator mecanic
 - capabil de adunări/scăderi (utilizat pentru calcul de taxe)
 - nu a fost o mașină practică
 - mai puțin de 50 au fost create
 - era utilizată pe post de “jucarie” pentru aristocrație
- limbajul Pascal e numit în onoarea lui



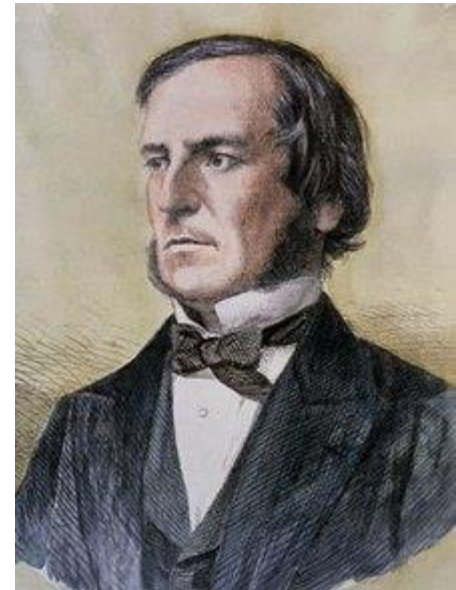
GOTTFRIED WILHELM VON LEIBNIZ (1646 – 1716)

- toate contribuțiile lui sunt imposibil de enumerat
- două contribuții majore:
 - studiază sistemul binar
 - extinde mașina lui Pascal, adăugând operațiile de înmulțire și împărțire – tot o mașină mecanică creată în 1673



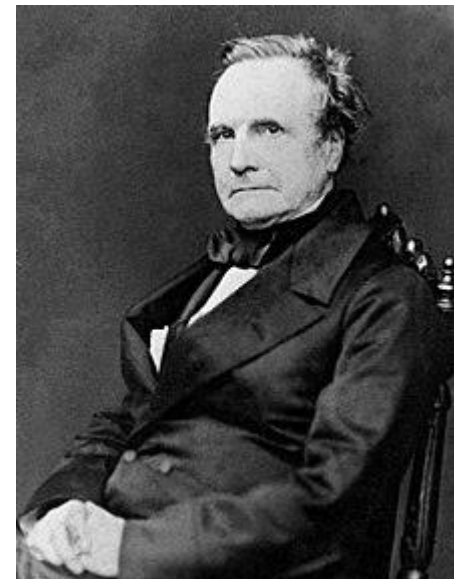
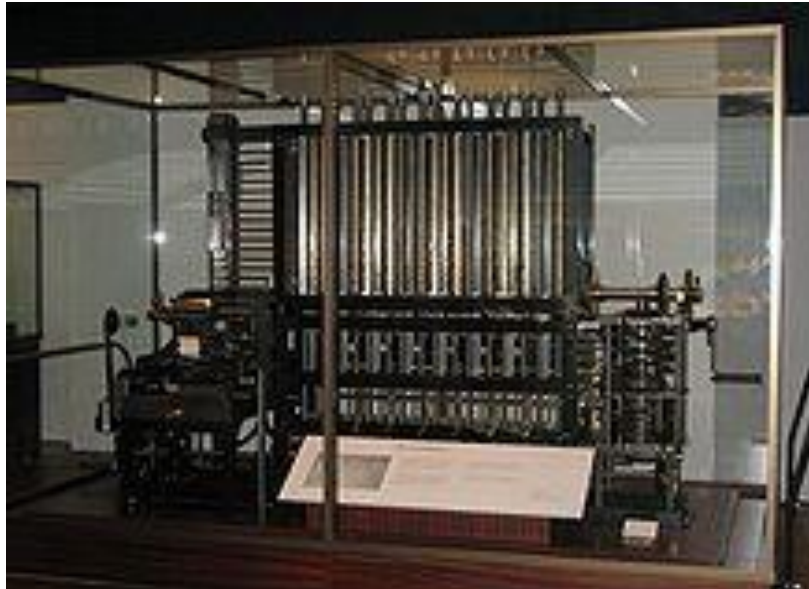
GEORGE BOOLE (1815 – 1864)

- scrie “The Laws of Thought” (1854)
- introduce logica booleană și analizează operațiile de bază
 - negația
 - conjuncția
 - disjuncția
 - disjuncția exclusivă
- toate acestea stau la baza teoriei informației



CHARLES BABBAGE (1791 – 1871)

- proiectează Mașina Diferențială Nr. 2 (Difference Engine No. 2)
- doar teoretic, design-ul este realizat de abia în 1991
- totuși, este prima mașină de calcul (mecanică) programabilă
- prototipurile sale aveau deja peste 13 tone
- este considerat “tatăl calculatoarelor moderne”



ADA LOVELACE (1815 – 1852)

- colaboratoare a lui Babbage
- scrie primul program, calculează numere Bernoulli
- nu existau limbaje de programare, dar ea a descris o serie de pași care sa fie executați de o mașină
- este considerată primul “programator”

Diagram for the computation by the Engine of the Numbers of Bernoulli. See Note G. (page 722 *et seq.*)

Number of Operation.	Nature of Operation.	Variables acted upon.	Variables receiving results.	Indication of change in the value on any Variable.	Statement of Results.	Data.												Working Variables.												Result Variables.			
						v_1	v_2	v_3	v_4	v_5	v_6	v_7	v_8	v_9	v_{10}	v_{11}	v_{12}	v_{13}	v_{14}	v_{15}	v_{16}	v_{17}	v_{18}	v_{19}	v_{20}	v_{21}	v_{22}	v_{23}	v_{24}	v_{25}	v_{26}	v_{27}	
						0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	0	1	2	3	4	5	6	7
1	\times	$v_2 \times v_3$	v_6, v_9, v_9	$v_6 = v_2$ $v_9 = v_3$	$= 2n$	2	n	2n	2n	2n																							
2	$-$	$v_6 - v_7$	v_7	$v_7 = v_6$	$= 2n - 1$	1																											
3	$+$	$v_7 + v_8$	v_8	$v_8 = v_7$	$= 2n + 1$	1																											
4	$+$	$v_8 + v_9$	v_{11}	$v_{11} = v_8$	$= 2n - 1$																												
5	$+$	$v_{11} + v_{12}$	v_{12}	$v_{12} = v_{11}$	$= \frac{1}{2} \cdot \frac{2n-1}{2n+1}$																												
6	$-$	$v_{12} - v_{13}$	v_{13}	$v_{13} = v_{12}$	$= \frac{1}{2} \cdot \frac{2n-1}{2n+1} = A_n$																												
7	$-$	$v_{13} - v_{14}$	v_{14}	$v_{14} = v_{13}$	$= n - 1 (= 2)$	1																											
8	$+$	$v_{14} + v_{15}$	v_{15}	$v_{15} = v_{14}$	$= 2 + 0 = 2$																												
9	$+$	$v_{15} + v_{16}$	v_{16}	$v_{16} = v_{15}$	$= 2n = A_1$																												
10	\times	$v_{16} \times v_{17}$	v_{17}	$v_{17} = v_{16}$	$= \frac{2n}{2} = B_1 A_1$																												
11	$+$	$v_{17} + v_{18}$	v_{18}	$v_{18} = v_{17}$	$= \frac{1}{2} \cdot \frac{2n-1}{2n+1} + B_1 \cdot \frac{2n}{2}$																												
12	$-$	$v_{18} - v_{19}$	v_{19}	$v_{19} = v_{18}$	$= n - 2 (= 2)$	1																											
13	$-$	$v_{19} - v_{20}$	v_{20}	$v_{20} = v_{19}$	$= 2n - 1$	1																											
14	$+$	$v_{20} + v_{21}$	v_{21}	$v_{21} = v_{20}$	$= 2 + 1 = 3$	1																											
15	$+$	$v_{21} + v_{22}$	v_{22}	$v_{22} = v_{21}$	$= 2n - 1$																												
16	\times	$v_{22} \times v_{23}$	v_{23}	$v_{23} = v_{22}$	$= \frac{2n}{2} \cdot \frac{2n-1}{2n+1}$																												
17	$-$	$v_{23} - v_{24}$	v_{24}	$v_{24} = v_{23}$	$= 2n - 2$	1																											
18	$+$	$v_{24} + v_{25}$	v_{25}	$v_{25} = v_{24}$	$= 3 + 1 = 4$	1																											
19	$+$	$v_{25} + v_{26}$	v_{26}	$v_{26} = v_{25}$	$= 2n - 2$																												
20	\times	$v_{26} \times v_{27}$	v_{27}	$v_{27} = v_{26}$	$= \frac{2n}{2} \cdot \frac{2n-1}{2n+1} = A_2$																												
21	\times	$v_{27} \times v_{28}$	v_{28}	$v_{28} = v_{27}$	$= \frac{2n}{2} \cdot \frac{2n-1}{2n+1} = B_2 A_2$																												
22	$+$	$v_{28} + v_{29}$	v_{29}	$v_{29} = v_{28}$	$= A_2 + B_1 A_1 + B_2 A_2$																												
23	$-$	$v_{29} - v_{30}$	v_{30}	$v_{30} = v_{29}$	$= n - 3 (= 1)$	1																											
Here follows a repetition of Operations thirteen to twenty-three.																																	
24	$+$	$v_{30} + v_{31}$	v_{31}	$v_{31} = v_{30}$	$= B_2$																												
25	$+$	$v_{31} + v_{32}$	v_{32}	$v_{32} = v_{31}$	$= n + 1 = 4 + 1 = 5$	1																											

Only use these tags: $\mathbf{}$,



KONRAD ZUSE (1910 – 1995)

- introduce o serie de calculatoare: Z1, Z2, Z3 si Z4
- primele prototipuri în 1940-1941
- folosește sistemul binar
- instrucțiunile sunt stocate pe o bandă
- introduce reprezentarea și calculul în virgulă mobilă
- face aproape totul în izolare (1936-1945)



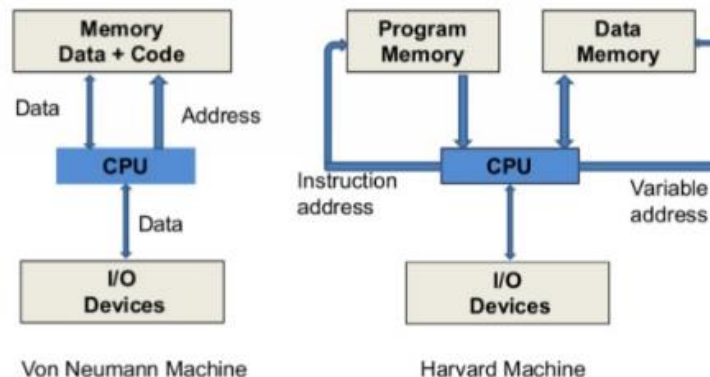
ALAN TURING (1912 – 1954)

- **celebru pentru publicul larg pentru contribuția lui în spargerea rapidă a mesajelor Enigma utilizând mașina “The Bombe”**
 - practic, mașina făcea un brute-force search pentru a reduce numărul de posibilități în decriptarea mesajelor
- **introduce Mașina Turing**
 - un model teoretic pentru a implementa orice algoritm
 - conceptul de Turing-complete
 - intuiția: un sistem care poate recunoaște și analiza seturi de reguli pentru manipularea datelor (o cantitate infinită, teoretic)
- **introduce Testul Turing**
 - The imitation game: “The original question, ‘Can machines think!’ I believe to be too meaningless to deserve discussion” A. Turing



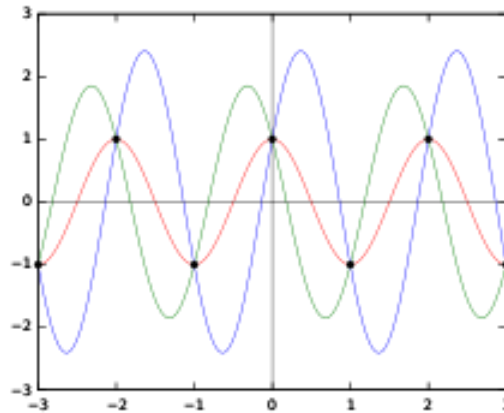
JOHN VON NEUMANN (1903 – 1957)

- considerat unul dintre cei mai buni matematicieni ai ultimului secol, aduce contribuții în numeroase domenii
- ajută la crearea primului calculator electronic ENIAC (Electronic Numerical Integrator And Computer), 1939-1944
- îmbunătățește ENIAC ajutând la crearea EDVAC (Electronic Discrete Variable Automatic Computer), sistemul este binar și are programe stocate
- introduce arhitectura von Neumann



CLAUDE SHANNON (1916 – 2001)

- considerat “părintele teoriei informației”
- **trei contribuții excepționale:**
 - demonstrează faptul că probleme de logică Booleană pot fi rezolvate cu circuite electronice
 - teorema de eșantionare Shannon-Nyquist



- inventează teoria informației
 - cursul următor discutăm detaliat



IDEILE MARI

- de la mecanic la electric
- de la o mașină care face un singur lucru automat, la o mașină care este programabilă
- design modular
- teorie despre ce este posibil pe aceste mașini
- dorința de a face lucrurile optim, la limită și fără risipă

POST SHANNON ...

- după al doilea razboi mondial, cercetarea în domeniul calculatoare începe un ritm exponential
- sunt multe, mici invenții și descoperiri tehnologice pe parcurs
- nu avem cum să le acoperim pe toate
- actorii importanți în domeniu au devenit grupuri profesionale (ex: IEEE, ACM, etc.) și state (ex: State Unite, programe de cercetare DARPA, etc.)
- la baza acestui progres stau niște concepte de matematică fundamentale, începem cu sistemul binar

SISTEMUL BINAR

- este baza sistemelor moderne de calcul
- orice număr (întreg sau, general, real) poate fi reprezentat printr-un număr (potential infinit) de biți
- bit = *binary digit*
- ne aflăm în sistemul de numărare cu baza $B = 2$
- avem disponibile doar două cifre: 0 și 1

SISTEMUL BINAR

- un număr natural reprezentat în baza $B = 2$

bit b_i :	...	0	1	1	1	1	0	0	0	1
2^i :	...	2^8	2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0

- $$x = \sum_{i=0}^{N-1} b_i 2^i$$

- N este numărul de biți pe care îl folosim în reprezentare
- în exemplul de mai sus:
 - care este numărul reprezentat?
 - pe câți biți este reprezentat acest număr?

SISTEMUL BINAR

- un număr natural reprezentat în baza $B = 2$

bit b_i :	...	0	1	1	1	1	0	0	0	1
2^i :	...	2^8	2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0

- $$x = \sum_{i=0}^{N-1} b_i 2^i$$

- N este numărul de biți pe care îl folosim în reprezentare
- în exemplul de mai sus:
 - $0 \times 2^8 + 1 \times 2^7 + 1 \times 2^6 + 1 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = 241$
 - mai sus avem $N = 9$, dar defapt avem nevoie de $N = 8$

SISTEMUL BINAR

- intuiția noastră este în baza $B = 10$
- este folositor să abstractizăm și să considerăm baza generală B
- în baza B avem:
 - cifre de la 0 la $B-1$ (restul se numesc numere)
 - reprezentarea este $x = \sum_{i=0}^{N-1} b_i B^i$
 - bitul b_0 se numește Least Significant Bit (LSB) iar bitul b_{N-1} se numește Most Significant Bit (MSB)
 - cum reprezentăm un număr din baza 10 în baza B ?
 - împărțiri repetate cu B și păstrăm restul

SISTEMUL BINAR

- un exemplu explicit: $(4215)_{10} = (1000001110111)_2$

2	4215		
2	2107	— 1	← LSB
2	1053	— 1	
2	526	— 1	
2	263	— 0	
2	131	— 1	
2	65	— 1	
2	32	— 1	
2	16	— 0	
2	8	— 0	
2	4	— 0	
2	2	— 0	
2	1	— 0	
	0	— 1	← MSB

SISTEMUL BINAR

- conversia între sisteme de numărare este foarte folositoare
- ce se întâmplă în baza $B = 10$?
 - ce se întâmplă dacă vrem să trecem din baza $B_{old} = 10$ în noua bază $B_{new} = 100$?
 - câte cifre sunt în baza $B_{new} = 100$?

SISTEMUL BINAR

- conversia între sisteme de numărare este foarte folositoare
- ce se întâmplă în baza $B = 10$?
 - ce se întâmplă dacă vrem să trecem din baza $B_{old} = 10$ în noua bază $B_{new} = 100$?
 - câte cifre sunt în baza $B_{new} = 100$? 100
 - care sunt ciferele în baza $B_{new} = 100$?

SISTEMUL BINAR

- conversia între sisteme de numărare este foarte folositoare
- ce se întâmplă în baza $B = 10$?
 - ce se întâmplă dacă vrem să trecem din baza $B_{old} = 10$ în noua bază $B_{new} = 100$?
 - câte cifre sunt în baza $B_{new} = 100$? 100
 - care sunt ciferele în baza $B_{new} = 100$? de la cifra "0" la cifra "99"
 - primesc un număr în baza 10, cum îl transform în baza 100?
 - ex: $(4837103)_{10} = (?????)_{100}$

SISTEMUL BINAR

- conversia între sisteme de numărare este foarte folositoare
- ce se întâmplă în baza $B = 10$?
 - ce se întâmplă dacă vrem să trecem din baza $B_{old} = 10$ în noua bază $B_{new} = 100$?
 - câte cifre sunt în baza $B_{new} = 100$? 100
 - care sunt ciferele în baza $B_{new} = 100$? de la cifra "0" la cifra "99"
 - primesc un număr în baza 10, cum îl transform în baza 100?
 - ex: $(4837103)_{10} = ("4" \ "83" \ "71" \ "3")_{100}$
 - cum am obținut rezultatul? doar am grupat cifre consecutive, câte două – de ce două?

SISTEMUL BINAR

- conversia între sisteme de numărare este foarte folositoare
- ce se întâmplă în baza $B = 10$?
 - ce se întâmplă dacă vrem să trecem din baza $B_{old} = 10$ în noua bază $B_{new} = 100$?
 - câte cifre sunt în baza $B_{new} = 100$? 100
 - care sunt ciferele în baza $B_{new} = 100$? de la cifra "0" la cifra "99"
 - primesc un număr în baza 10, cum îl transform în baza 100?
 - ex: $(4837103)_{10} = ("4" \ "83" \ "71" \ "3")_{100}$
 - cum am obținut rezultatul? doar am grupat cifre consecutive, câte două – de ce două?

Regula generală: când trecem din baza B în baza B^p trebuie doar să grupăm noul număr în câte p cifre

SISTEMUL BINAR

- cineva spune: “Am cheltuit 1.000.000 de euro. O cifră enormă!!!”
este corect?

21:57 56%

m.hotnews.ro/stire/2433680

€ 4,1438 miercuri 07 oct 2020

HotNews.ro
STIRI NON-STOP

Versiune Mobile

Home Ultimele Economie Sport Actual

Coronavirus Franța: Aproape 19.000 noi cazuri în ultimele 24 de ore, o cifră record

de R.M. Miercuri, 7 octombrie 2020, 21:08

- a A+ Intra in cont

f t w e +



Autoritățile sanitare franceze au anunțat miercuri 18.746 noi cazuri de COVID-19 confirmate în ultimele 24 de ore, un nou record și aproape dublu față de bilanțul de marți, de 10.489 cazuri, potrivit agenției Reuters.

SISTEMUL BINAR

- cineva spune: “Am cheltuit 1.000.000 de euro. O cifră enormă!!!”
- 1.000.000 e număr, nu cifră
- când poate să fie 1.000.000 cifră?
 - doar dacă cel care vorbește se refera la numere într-o baza numerică $B \geq 1.000.001$
 - și atunci, ar trebui să spună “1.000.000”
- pentru ultima dată
 - în baza $B = 10$, cifrele sunt de la “0” la “9”
 - restul sunt numere
 - conceptul se generalizează pentru orice B

SISTEMUL BINAR

- un exemplu explicit: $(1110111000001)_2$
 - în baza 4:
 - în baza 8:
 - în baza 16 (hexazecimal):

0 _{hex}	=	0 _{dec}	=	0 _{oct}	0	0	0	0
1 _{hex}	=	1 _{dec}	=	1 _{oct}	0	0	0	1
2 _{hex}	=	2 _{dec}	=	2 _{oct}	0	0	1	0
3 _{hex}	=	3 _{dec}	=	3 _{oct}	0	0	1	1
4 _{hex}	=	4 _{dec}	=	4 _{oct}	0	1	0	0
5 _{hex}	=	5 _{dec}	=	5 _{oct}	0	1	0	1
6 _{hex}	=	6 _{dec}	=	6 _{oct}	0	1	1	0
7 _{hex}	=	7 _{dec}	=	7 _{oct}	0	1	1	1
8 _{hex}	=	8 _{dec}	=	10 _{oct}	1	0	0	0
9 _{hex}	=	9 _{dec}	=	11 _{oct}	1	0	0	1
A _{hex}	=	10 _{dec}	=	12 _{oct}	1	0	1	0
B _{hex}	=	11 _{dec}	=	13 _{oct}	1	0	1	1
C _{hex}	=	12 _{dec}	=	14 _{oct}	1	1	0	0
D _{hex}	=	13 _{dec}	=	15 _{oct}	1	1	0	1
E _{hex}	=	14 _{dec}	=	16 _{oct}	1	1	1	0
F _{hex}	=	15 _{dec}	=	17 _{oct}	1	1	1	1

SISTEMUL BINAR

- un exemplu explicit: $(1110111000001)_2$
 - în baza 4: $(“1” “11” “01” “11” “00” “00” “01”)_4 = (1313001)_4$
 - în baza 8:
 - în baza 16 (hexazecimal):

0 _{hex}	=	0 _{dec}	=	0 _{oct}	0	0	0	0
1 _{hex}	=	1 _{dec}	=	1 _{oct}	0	0	0	1
2 _{hex}	=	2 _{dec}	=	2 _{oct}	0	0	1	0
3 _{hex}	=	3 _{dec}	=	3 _{oct}	0	0	1	1
4 _{hex}	=	4 _{dec}	=	4 _{oct}	0	1	0	0
5 _{hex}	=	5 _{dec}	=	5 _{oct}	0	1	0	1
6 _{hex}	=	6 _{dec}	=	6 _{oct}	0	1	1	0
7 _{hex}	=	7 _{dec}	=	7 _{oct}	0	1	1	1
8 _{hex}	=	8 _{dec}	=	10 _{oct}	1	0	0	0
9 _{hex}	=	9 _{dec}	=	11 _{oct}	1	0	0	1
A _{hex}	=	10 _{dec}	=	12 _{oct}	1	0	1	0
B _{hex}	=	11 _{dec}	=	13 _{oct}	1	0	1	1
C _{hex}	=	12 _{dec}	=	14 _{oct}	1	1	0	0
D _{hex}	=	13 _{dec}	=	15 _{oct}	1	1	0	1
E _{hex}	=	14 _{dec}	=	16 _{oct}	1	1	1	0
F _{hex}	=	15 _{dec}	=	17 _{oct}	1	1	1	1

SISTEMUL BINAR

- un exemplu explicit: $(1110111000001)_2$
 - în baza 4: $(“1” “11” “01” “11” “00” “00” “01”)_4 = (1313001)_4$
 - în baza 8: $(“1” “110” “111” “000” “001”)_8 = (16701)_8$
 - în baza 16 (hexazecimal):

0 _{hex}	=	0 _{dec}	=	0 _{oct}	0	0	0	0
1 _{hex}	=	1 _{dec}	=	1 _{oct}	0	0	0	1
2 _{hex}	=	2 _{dec}	=	2 _{oct}	0	0	1	0
3 _{hex}	=	3 _{dec}	=	3 _{oct}	0	0	1	1
4 _{hex}	=	4 _{dec}	=	4 _{oct}	0	1	0	0
5 _{hex}	=	5 _{dec}	=	5 _{oct}	0	1	0	1
6 _{hex}	=	6 _{dec}	=	6 _{oct}	0	1	1	0
7 _{hex}	=	7 _{dec}	=	7 _{oct}	0	1	1	1
8 _{hex}	=	8 _{dec}	=	10 _{oct}	1	0	0	0
9 _{hex}	=	9 _{dec}	=	11 _{oct}	1	0	0	1
A _{hex}	=	10 _{dec}	=	12 _{oct}	1	0	1	0
B _{hex}	=	11 _{dec}	=	13 _{oct}	1	0	1	1
C _{hex}	=	12 _{dec}	=	14 _{oct}	1	1	0	0
D _{hex}	=	13 _{dec}	=	15 _{oct}	1	1	0	1
E _{hex}	=	14 _{dec}	=	16 _{oct}	1	1	1	0
F _{hex}	=	15 _{dec}	=	17 _{oct}	1	1	1	1

SISTEMUL BINAR

- un exemplu explicit: $(1110111000001)_2$
 - în baza 4: $(“1” “11” “01” “11” “00” “00” “01”)_4 = (1313001)_4$
 - în baza 8: $(“1” “110” “111” “000” “001”)_8 = (16701)_8$
 - în baza 16 (hexazecimal): $(“1” “1101” “1100” “0001”)_{16} = (1DC1)_{16}$

0 _{hex}	=	0 _{dec}	=	0 _{oct}	0	0	0	0
1 _{hex}	=	1 _{dec}	=	1 _{oct}	0	0	0	1
2 _{hex}	=	2 _{dec}	=	2 _{oct}	0	0	1	0
3 _{hex}	=	3 _{dec}	=	3 _{oct}	0	0	1	1
4 _{hex}	=	4 _{dec}	=	4 _{oct}	0	1	0	0
5 _{hex}	=	5 _{dec}	=	5 _{oct}	0	1	0	1
6 _{hex}	=	6 _{dec}	=	6 _{oct}	0	1	1	0
7 _{hex}	=	7 _{dec}	=	7 _{oct}	0	1	1	1
8 _{hex}	=	8 _{dec}	=	10 _{oct}	1	0	0	0
9 _{hex}	=	9 _{dec}	=	11 _{oct}	1	0	0	1
A _{hex}	=	10 _{dec}	=	12 _{oct}	1	0	1	0
B _{hex}	=	11 _{dec}	=	13 _{oct}	1	0	1	1
C _{hex}	=	12 _{dec}	=	14 _{oct}	1	1	0	0
D _{hex}	=	13 _{dec}	=	15 _{oct}	1	1	0	1
E _{hex}	=	14 _{dec}	=	16 _{oct}	1	1	1	0
F _{hex}	=	15 _{dec}	=	17 _{oct}	1	1	1	1

intr-un slide anterior am spus despre “99” ca e cifra in baza 100, pentru ca nu am litere pana la 99

pentru “99” putem continua pe lista ASCII extinsa (pornind de la F care este “15”) pana ajungem la “99”: ș

SISTEMUL BINAR

- **numere întregi negative**
 - până acum am văzut doar numere naturale
 - ce ați face voi că să reprezentați numere negative?
 - care este prima (cea mai simplă) idee?

SISTEMUL BINAR

- **numere întregi negative**
 - până acum am văzut doar numere naturale
 - ce ați face voi că să reprezentați numere negative?
 - care este prima (cea mai simplă) idee?
 - pai trebuie să salvăm semnul numărului
 - cât spațiu ocupă asta? 1 bit
 - deci 1 bit pentru semn, restul pentru valoarea absolută
 - 1 101 ar fi -5
 - 0 101 ar fi 5
 - cum arată “zero” reprezentat așa?

SISTEMUL BINAR

- **numere întregi negative**
 - până acum am văzut doar numere naturale
 - ce ați face voi că să reprezentați numere negative?
 - care este prima (cea mai simplă) idee?
 - pai trebuie să salvăm semnul numărului
 - cât spațiu ocupă asta? 1 bit
 - deci 1 bit pentru semn, restul pentru valoarea absolută
 - 1 101 ar fi -5
 - 0 101 ar fi 5
 - cum arată “zero” reprezentat așa?

SISTEMUL BINAR

- **numere întregi negative**
 - până acum am văzut doar numere naturale
 - ce ați face voi că să reprezentați numere negative?
 - care este prima (cea mai simplă) idee?
 - pai trebuie să salvăm semnul numărului
 - cât spațiu ocupă asta? 1 bit
 - deci 1 bit pentru semn, restul pentru valoarea absolută
 - 1 101 ar fi -5
 - 0 101 ar fi 5
 - cum arată “zero” reprezentat așa?
 - 1 000 ar fi -0
 - 0 000 ar fi 0
 - este redundant
 - și mai este o problemă: avem nevoie de circuite speciale pentru a face operații cu aceste numere (trebuie verificat primul bit și în funcție de asta trebuie decise operațiile)

SISTEMUL BINAR

- numere întregi negative

bit b_i :	1	1	1	1	0	0	0	1
2^i :	-2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0

- ce se întâmplă? MSB este negativ

- $$x = -b_{N-1}2^{N-1} + \sum_{i=0}^{N-2} b_i 2^i$$

- în exemplul de mai sus:
 - care este numărul reprezentat?
 - pe câți biți este reprezentat acest număr?

SISTEMUL BINAR

- numere întregi negative

bit b_i :	1	1	1	1	0	0	0	1
2^i :	-2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0

- ce se întâmplă? MSB este negativ

- $$x = -b_{N-1}2^{N-1} + \sum_{i=0}^{N-2} b_i 2^i$$

- în exemplul de mai sus:

- $-1 \times 2^7 + 1 \times 2^6 + 1 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = -15$
- 8 biți

- acesta este sistemul de reprezentare în complement față de doi

SISTEMUL BINAR

- numere întregi negative

bit b_i :	1	1	1	1	0	0	0	1
2^i :	-2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0

- $$x = -b_{N-1}2^{N-1} + \sum_{i=0}^{N-2} b_i 2^i$$

- reprezentarea se numește **în complement față de doi**
 - numerele în intervalul -2^{N-1} pana la $2^{N-1} - 1$
 - se “pierde” un bit pentru semn, e optim
 - MSB este semnul, restul biților sunt valoarea
 - ca să putem folosi numere înscrise în operații aritmetice avem nevoie să facem niște transformări

vedeți tabelul din dreapta, numerele pozitive sunt la fel ca înainte (dar pe 3 biți doar), cele negative arată la fel doar că primul bit este “1” (jumătatea de sus a tabelului are MSB “0”, jumătatea de jos este identică, dar cu MSB “1”)

complement față de doi	zecimal
0111	7
0110	6
0101	5
0100	4
0011	3
0010	2
0001	1
0000	0
1111	-1
1110	-2
1101	-3
1100	-4
1011	-5
1010	-6
1001	-7
1000	-8

ce se întâmplă dacă adunăm 1 la 7?

SISTEMUL BINAR

- numere întregi negative

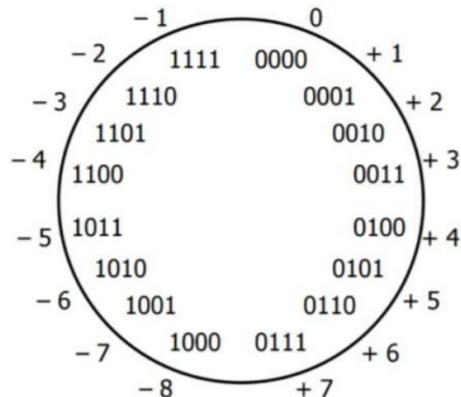
bit b_i :

1	1	1	1	0	0	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

2^i : -2^7 2^6 2^5 2^4 2^3 2^2 2^1 2^0

- $$x = -b_{N-1}2^{N-1} + \sum_{i=0}^{N-2} b_i 2^i$$

- reprezentarea se numește *în complement față de doi*
 - numerele în intervalul -2^{N-1} până la $2^{N-1} - 1$
 - se “pierde” un bit pentru semn, e optim
 - MSB este semnul, restul biților sunt valoarea
 - ca să putem folosi numere înscrise în operații aritmetice avem nevoie să facem niște transformări



complement față de doi	zecimal
0111	7
0110	6
0101	5
0100	4
0011	3
0010	2
0001	1
0000	0
1111	-1
1110	-2
1101	-3
1100	-4
1011	-5
1010	-6
1001	-7
1000	-8

SISTEMUL BINAR

- numere întregi negative

bit b_i :	1	1	1	1	0	0	0	1
2^i :	-2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0

- $$x = -b_{N-1}2^{N-1} + \sum_{i=0}^{N-2} b_i 2^i$$

- cum reprezentăm un număr negativ zecimal x ? (ex: $x = -30$)

- scriem $|x|$ în binar

- setăm MSB și

inversăm restul biților

- adunăm unu

	0	0	1	1	1	1	0
1	1	1	0	0	0	0	1
1	1	1	0	0	0	1	0

- deci $(-30)_{10} = (11100010)_2$

SISTEMUL BINAR

- numere întregi negative

bit b_i :	1	1	1	1	0	0	0	1
2^i :	-2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0

- $$x = -b_{N-1}2^{N-1} + \sum_{i=0}^{N-2} b_i 2^i$$

- cum reprezentăm un număr binar x ? (ex: $x = 1011\ 1010$)

- scriem x în binar

1	0	1	1	1	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

- MSB = 1, deci x este negativ (dacă MSB = 0 atunci x e pozitiv)

- inversăm biții

0	1	0	0	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

- adăugăm unu

0	1	0	0	0	1	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

- deci $(10111010)_2 = (-70)_{10}$ (negativ, $64 + 4 + 2 = 70$)

SISTEMUL BINAR

- operații aritmetice, numere naturale exemplu

	1	0	1	1	0	0	1	0	178
	0	0	1	1	0	1	1	0	54
+	1	1	1	0	1	0	0	0	232

SISTEMUL BINAR

- de ce folosim acest sistem în complement față de 2?
- pentru că algoritmul de adunare este la fel ca pentru numere naturale, nu trebuie să schimbăm nimic
- circuitele anterioare care realizează adunarea naturală pot fi folosite și acum

SISTEMUL BINAR

- operații aritmetice, numere întregi exemple
 - numărul negativ este mai mic (magnitudine) decât cel pozitiv

	1	1	0	1	1	0	0	1	-39
	0	1	0	1	1	1	0	0	92
+	0	0	1	1	0	1	0	1	53

- cum am obținut reprezentarea pentru -39?

	0	1	0	0	1	1	1	39
1	1	0	1	1	0	0	0	inversarea de biți
1	1	0	1	1	0	0	1	plus unu

SISTEMUL BINAR

- operații aritmetice, numere întregi exemple
 - numărul negativ este mai mare (magnitudine) decât cel pozitiv

	1	1	0	1	1	0	0	1	-39
	0	0	0	1	0	1	0	1	21
+	1	1	1	0	1	1	1	0	-18

- de unde am obținut -18?

1	1	1	0	1	1	1	0	rezultatul, primul bit e 1
0	0	0	1	0	0	0	1	inversarea de biți
0	0	0	1	0	0	1	0	plus unu

SISTEMUL BINAR

- operații aritmetice, numere întregi exemple
 - ambele numere sunt negative

	1	1	0	1	1	0	0	1	-39
	1	1	1	0	1	1	1	0	-18
+	1	1	0	0	0	1	1	1	-57

- de unde am obținut -57?

1	1	0	0	0	1	1	1	rezultatul, primul bit e 1
0	0	1	1	1	0	0	0	inversarea de biti
0	0	1	1	1	0	0	1	plus unu

SISTEMUL BINAR

- operații aritmetice, numere întregi exemple
 - overflow la limită

	0	1	1	1	1	1	1	127
	0	0	0	0	0	0	1	1
+	1	0	0	0	0	0	0	-128

- de unde am obținut -128?

1	0	0	0	0	0	0	0	rezultatul, primul bit e 1
0	1	1	1	1	1	1	1	inversarea de biți
1	0	0	0	0	0	0	0	plus unu: 128

-128 are aceeași reprezentare

SISTEMUL BINAR

- operații aritmetice, numere întregi exemple
 - ambele numere pozitive, mari

	0	1	1	1	0	1	1	1	119
	0	1	0	0	1	0	1	1	75
+	1	1	0	0	0	0	1	0	-62

- de unde am obținut -62?

1	1	0	0	0	0	1	0	rezultatul, primul bit e 1
0	0	1	1	1	1	0	1	inversarea de biți
0	1	1	1	1	1	1	0	plus unu

- $119 + 75 = 194$ (nu încap pe 7 biți)

SISTEMUL BINAR

- operații aritmetice, numere întregi exemple

- ambele numere pozitive, mari

	0	1	1	1	0	1	1	1	119
	0	1	0	0	1	0	1	1	75
+	1	1	0	0	0	0	1	0	-62

- intuiția, de unde am obținut -62?

- $119 + 75 = 194$ (nu încap pe 7 biți)
- maximum e 127, deci avem $194 - 127 = 67$ “extra”
- overflow începe după 127, după 127 este -128 (folosim un extra)
- deci 66 extra rămași pornesc de la -128
- deci avem $-128 + 66 = -62$

SISTEMUL BINAR

- operații aritmetice, numere întregi exemple

- overflow la limită

	0	1	1	1	1	1	1	127
	0	0	0	0	0	0	1	1
+	1	0	0	0	0	0	0	-128

- intuiția, de unde am obținut -128?

- $127 + 1 = 128$ (nu încap pe 7 biți)
- maximum e 127, deci avem $128 - 127 = 1$ “extra”
- overflow începe după 127, după 127 este -128 (folosim un extra)
- deci 0 extra ramași pornesc de la -128
- deci avem $-128 + 0 = -128$

SISTEMUL BINAR

- operații aritmetice, numere întregi exemple

- ambele numere negative, mari

	1	0	0	0	1	0	0	1	-119
	1	0	1	1	0	1	0	1	-75
+	0	0	1	1	1	1	1	0	62

- intuiția, de unde am obținut 62?

- $-119 - 75 = -194$ (nu încap pe 7 biți)
- minimul e -128, deci avem $+194 - 128 = 66$ “extra”
- underflow începe înainte de -128, înainte de -128 este 127 (folosim un extra)
- deci 65 extra rămași pornesc de la 127
- deci avem $127 - 65 = 62$

SISTEMUL BINAR

- **extinderea numărului de biți pentru reprezentare**
 - să presupunem că avem numărul 01 11 11 reprezentat pe 6 biți
 - ni se spune că numărul este natural
 - ni se spune că putem folosi încă 2 biți pentru reprezentare
 - noua reprezentare este:

SISTEMUL BINAR

- **extinderea numărului de biți pentru reprezentare**
 - să presupunem că avem numărul 01 11 11 reprezentat pe 6 biți
 - ni se spune că numărul este natural
 - ni se spune că putem folosi încă 2 biți pentru reprezentare
 - noua reprezentare este: 0001 1111
 - ce se întâmplă acum dacă avem numărul 10 00 11 reprezentat pe 6 biți (dar știm că suntem în complement față de doi)
 - ni se spune din nou că putem folosi încă 2 biți pentru reprezentare
 - noua reprezentare este: 0010 0011 ?

SISTEMUL BINAR

- **extinderea numărului de biți pentru reprezentare**
 - să presupunem că avem numărul 01 11 11 reprezentat pe 6 biți
 - ni se spune că numărul este natural
 - ni se spune că putem folosi încă 2 biți pentru reprezentare
 - noua reprezentare este: 0001 1111
 - ce se întâmplă acum dacă avem numărul 10 00 11 reprezentat pe 6 biți (dar știm că suntem în complement față de doi)
 - ni se spune din nou că putem folosi încă 2 biți pentru reprezentare
 - noua reprezentare este: 0010 0011 ?
 - numărul acesta nici măcar nu este negativ (MSB este 0)
 - deci nu putem extinde cu “zero”
 - **cu ce extindem?**

SISTEMUL BINAR

- **extinderea numărului de biți pentru reprezentare**
 - să presupunem că avem numărul 01 11 11 reprezentat pe 6 biți
 - ni se spune că numărul este natural
 - ni se spune că putem folosi încă 2 biți pentru reprezentare
 - noua reprezentare este: 0001 1111
 - ce se întâmplă acum dacă avem numărul 10 00 11 reprezentat pe 6 biți (dar știm că suntem în complement față de doi)
 - ni se spune din nou că putem folosi încă 2 biți pentru reprezentare
 - noua reprezentare este: 0010 0011 ?
 - numărul acesta nici măcar nu este negativ (MSB este 0)
 - deci nu putem extinde cu “zero”
 - cu ce extindem? cu “unu”
 - noua reprezentare este: 1110 0011

SISTEMUL BINAR

- încă un exemplu:
- extinderea numărului de biți pentru reprezentare
 - să presupunem că avem numărul 10111 reprezentat pe 5 biți
 - trecem în baza $B = 8$
 - numărul în baza $B = 8$ este $10\ 111 = 27$
 - dar, dacă vedem $(27)_8$ atunci am putea crede că în binar avem 010111
 - dar 010111 este pe 6 biți și este pozitiv
 - **ideea:** când trecem din binar în baza $B = 8$ (și știm că aici implicit avem 6 biți de reprezentare) atunci extindem reprezentarea
 - deci, pornim cu 110 111
 - iar în baza $B = 8$ atunci avem $110\ 111 = 67$
- problema este generată de faptul că 3 nu îl împarte exact pe 5
- ambele variante sunt corecte: $(27)_8$ dar știi că sunt 5 biți sau $(67)_8$ și crezi că sunt 6 biți (implicit când vezi două cifre în baza $B = 8$ crezi că sunt 6 biți)

SISTEMUL BINAR

- logica binară (0 = False, 1 = True)
- operații logice:
 - NOT (negația)
 - AND (conjuncția)
 - OR (disjuncția)
 - XOR (disjuncția exclusivă)

X	NOT X
0	1
1	0

X	Y	X AND Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

X	Y	X OR Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

X	Y	X XOR Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

- pentru numere reprezentate binar operația logică se face pentru fiecare bit în parte (pentru numere pe N biți, sunt N operații)

SISTEMUL BINAR

- logica binară, exemplu

	1	0	1	1	0	0	1	0	178
	0	0	1	1	0	1	1	0	54
AND:	0	0	1	1	0	0	1	0	50
OR:	1	0	1	1	0	1	1	0	182
XOR:	1	0	0	0	0	1	0	0	132

- aparent, valorile zecimale nu au interpretare clară
- totuși, putem spune ceva: OR încurajează apariția de biți “1”, AND o descurajează, iar la XOR ... depinde
- totuși, vom vedea că logica binară (în combinații interesante) ne poate spune multe și despre numere zecimale

CE AM FĂCUT ASTĂZI

- am discutat despre istoria sistemelor de calcul
- am acoperit elementele de bază ale sistemului binar
 - reprezentarea binară (numere naturale)
 - calcule cu baze B diferite
 - reprezentarea complement față de doi (numere întregi)
 - operații binare elementare
- la seminar, vom vedea cum facem operații în sistemul binar și cum folosim complementul față de doi

DATA VIITOARE ...

- **introducere în teoria informației**
- **cum măsurăm cantitatea de informație**
- **entropia lui Shannon**
- **continuăm să studiem sistemul binar**
- **... mai târziu: înmulțirea și împărțirea**
- **... și mai târziu: floating point**

LECTURĂ SUPLIMENTARĂ

- **PH book**
 - 2.4 Signed and Unsigned Numbers
 - 2.17 Real Stuff: x86 Instructions
 - 3.2 Addition and Subtraction
- **Thomas Finley course notes,**
<https://www.cs.cornell.edu/~tomf/notes/cps104/twoscomp.html>
- **mașina Turing și conceptul de Turing-complete:**
 - Turing Machines Explained – Computerphile,
<https://youtube.com/watch?v=dNRDvLACg5Q>
 - Turing Complete – Computerphile,
<https://www.youtube.com/watch?v=RPQD7-AOjMI>

LECTURĂ SUPLIMENTARĂ (NU INTRA IN EXAMEN)

- dacă sunteți interesați de istoria sistemelor de calcul vă sugerez următoarele prezentări:
 - Computer Pioneers: Pioneer Computers Part 1 (1935 – 1945),
<https://www.youtube.com/watch?v=qundvme1Tik>
 - Computer Pioneers: Pioneer Computers Part 2 (1946 – 1950),
<https://www.youtube.com/watch?v=wsirYCAocZk>
 - BBC History of Computers,
<https://www.youtube.com/playlist?list=PL1331A4548513EA81>
 - <https://www.gresham.ac.uk/lectures-and-events/a-very-brief-history-of-computing-1948-2015>
 - The Grand Narrative of the History of Computing,
<https://www.youtube.com/watch?v=njwQgz63rls>

