

# Logică digitală

-Curs 3-

REPREZENTAREA  
DATELOR ÎN SISTEME  
DE CALCUL

- 2021-

# Reprezentarea numerelor în sistemele de calcul

---

- ❑ Sisteme de numerație poziționale (binar, octal, hexazecimal);
  - ❑ Reprezentarea numerelor în virgulă fixă (SM, C1, C2);
  - ❑ Reprezentarea numerelor de virgulă flotantă;
  - ❑ Coduri binare pentru numere zecimale;
-

# Sisteme de numere poziționale

---

- **Sistem pozițional** - un număr este reprezentat printr-un șir de cifre, unde pt. fiecare poziție a unei cifre este asociată o anumită greutate.

- Valoarea numărului este o sumă a cifrelor înmulțită cu greutatea aferentă:

$$\text{Ex1: } 1734 = 1 \cdot 10^3 + 7 \cdot 10^2 + 3 \cdot 10^1 + 4 \cdot 10^0$$

- Fiecare greutate e o putere a lui 10 corespunzătoare poziției numărului. Pentru numere cu virgulă folosim puteri negative a lui 10.

$$\text{Ex2: } 5186.67 = 5 \cdot 10^3 + 1 \cdot 10^2 + 8 \cdot 10^1 + 6 \cdot 10^0 + 6 \cdot 10^{-1} + 7 \cdot 10^{-2}$$

---

# Sisteme de numere poziționale

---

- **Sistem pozițional** - un număr este reprezentat printr-un șir de cifre, unde fiecare poziție a unei cifre este asociată o anumită contribuție (pondere).

$$D = d_{m-1} d_{m-2} \dots d_1 d_0 . d_{-1} d_{-2} \dots d_{-n}$$

MSD

Virgula fixă

LSD

# Sisteme de numere binare

---

□ Formă generală a unui număr binar

$$D = \mathbf{b_{m-1} b_{m-2} \dots b_1 b_0 . b_{-1} b_{-2} \dots b_{-n}}$$

↑  
MSB

↑  
Virgula fixă

↑  
LSB

Valoarea:

$$D = \sum_{i=-n}^{p-1} b_i * r^i \quad , \text{ unde } r = 2 \text{ radix(bază)}$$

---

# Sisteme de numere binare

---

Ex.:  $N = 11001.011_2$

$$N = 1 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} = 25.375_{10}$$

□ Baza 8 corespunde sistemului octal. cifre  $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$

□ Baza 16 corespunde sistemului hexazecimal.  
cifre  $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F\}$

---

# Binar, octal, hexazecimal ...

| <b>Zecimal</b> | <b>Binar</b> | <b>Octal</b> | <b>Hexazecimal</b> |
|----------------|--------------|--------------|--------------------|
| <b>0</b>       | <b>0000</b>  | <b>0</b>     | <b>0</b>           |
| <b>1</b>       | <b>0001</b>  | <b>1</b>     | <b>1</b>           |
| <b>2</b>       | <b>0010</b>  | <b>2</b>     | <b>2</b>           |
| <b>3</b>       | <b>0011</b>  | <b>3</b>     | <b>3</b>           |
| <b>4</b>       | <b>0100</b>  | <b>4</b>     | <b>4</b>           |
| <b>5</b>       | <b>0101</b>  | <b>5</b>     | <b>5</b>           |
| <b>6</b>       | <b>0110</b>  | <b>6</b>     | <b>6</b>           |
| <b>7</b>       | <b>0111</b>  | <b>7</b>     | <b>7</b>           |
| <b>8</b>       | <b>1000</b>  | <b>10</b>    | <b>8</b>           |
| <b>9</b>       | <b>1001</b>  | <b>11</b>    | <b>9</b>           |
| <b>10</b>      | <b>1010</b>  | <b>12</b>    | <b>A</b>           |
| <b>11</b>      | <b>1011</b>  | <b>13</b>    | <b>B</b>           |
| <b>12</b>      | <b>1100</b>  | <b>14</b>    | <b>C</b>           |
| <b>13</b>      | <b>1101</b>  | <b>15</b>    | <b>D</b>           |
| <b>14</b>      | <b>1110</b>  | <b>16</b>    | <b>E</b>           |
| <b>15</b>      | <b>1111</b>  | <b>17</b>    | <b>F</b>           |

# Conversia numerelor

---

## □ Conversia din binar în hexazecimal

Ex: 010011110111.101001010

- Partiționarea numărului binar în grupuri de 4 pornind de la virgulă și înaintând spre dreapta sau stanga :

0100\_1111\_0111 . 1010\_0101\_0000

- Fiecare grup corespunde unei singure cifre hexazecimale. Folosind Tabelul ant. obținem:

4F7.A50

Aplicație: Converteți numărul din binar în hexazecimal:

111 1100 1010.0111 1111

Raspuns : 7CA.7F

---



# Conversia numerelor

---

## Conversia din binar în octal

- Partiționarea numărului binar în grupuri de 3 pornind de la virgulă și înaintând spre dreapta sau stanga.
  - Fiecare grup corespunde unei singure cifre din octal.
  - Aplicație: 111010.11  
111\_010.110  
Răspuns: 72.6
-

# Conversia numerelor

---

## □ Conversia din zecimal în binar

- Conversia unui număr întreg din zecimal în binar se face prin algoritmul împărțire succesive ale lui  $N$  (nr de convertit) la  $r$  (noua bază).
  - Procesul se repetă până se obține câtul **0**.
-

# Conversia numerelor

---

□ Conversia din zecimal în binar

Ex: Conversia nr zecimal 119:

119 : 2 = 59 rest 1 (LSB)

59 : 2 = 29 rest 1

29 : 2 = 14 rest 1

14 : 2 = 7 rest 0

7 : 2 = 3 rest 1

3 : 2 = 1 rest 1

1 : 2 = 0 rest 1 (MSB)

$$119_{10} = 1110111_2$$

Condiția de oprire

# Conversia numerelor

Conversia numărului 73 din baza 10 în baza 2

$$N9 = 73_{10} = 1001001_2$$

$$73 / 2 = 36 \quad \text{rest } 1 \quad b_0$$

$$36 / 2 = 18 \quad \text{rest } 0 \quad b_1$$

$$18 / 2 = 9 \quad \text{rest } 0 \quad b_2$$

$$9 / 2 = 4 \quad \text{rest } 1 \quad b_3$$

$$4 / 2 = 2 \quad \text{rest } 0 \quad b_4$$

$$2 / 2 = 1 \quad \text{rest } 0 \quad b_5$$

$$1 / 2 = 0 \quad \text{rest } 1 \quad b_6$$



# Conversia numerelor

---

- Conversia din zecimal în binar
  - Pentru conversia numerelor fracționale, se **înmulțește** numărul cu noua bază în care se convertește numărul.
  - Partea întreagă a rezultatului devine bit al șirului care reprezintă rezultatul conversiei.
  - Înmulțirea se face până rezultatul devine 0.

Ex: Conversia lui 0.75 în baza 2.

|                  |                        |                    |
|------------------|------------------------|--------------------|
| $0.75 * 2 = 1.5$ | parte întreagă 1 (MSB) | si fracționară 0.5 |
| $0.5 * 2 = 1.0$  | parte întreagă 1       | si fracționară 0   |
| $0.0 * 2 = 0.0$  | parte întreaga 0 (LSB) |                    |

---

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă

---

- ❑ Sistemele digitale sunt realizate din circuite ce procesează cifrele binare „0” și „1”
- ❑ Numerele fără semn:
  - un șir de „0” și „1”.
  - Fiecare cifră binară poartă denumirea de bit (**binary digit**).
  - Val. șirului binar  $N = b_{n-1}b_{n-2}...b_1b_0.b_{-1}b_{-2}...b_{m-1}$
  - este dată de formula:

$$N = \sum_{i=-m}^{n-1} b_i * 2^i$$

---

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă

---

- Pentru reprezentarea **numerelor cu semn**, se alocă bitul cel mai semnificativ (cel mai din stânga – most significant bit - MSB) semnului:
  - „0” - numere pozitive,
  - „1” - numere negative.
- Uzual în sistemele de calcul se operează fie cu numere întregi, fie cu numere fracționare;
- Din acest motiv, poziția virgulei este considerată implicit după cum urmează:
  - numere întregi poziția virgulei este la dreapta bitului cel mai puțin semnificativ:  $b_{n-1}b_{n-2}...b_1b_0.$
  - numere fracționare poziția virgulei este la dreapta bitului cel mai semnificativ, care este și bitul de semn:

$$b_0.b_{-1}...b_{-n+1}b_{-n}$$

---

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă

---

- Pentru reprezentarea numerelor cu semn există trei formate de reprezentare:
    - semn-mărime - **SM**,
    - complement de 1 - **C1**,
    - complement de 2 - **C2**.
-



# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă

---

## ☐ Reprezentarea în semn-mărime/sign-magnitude (SM)

- 1 bit semn, n biți mărime (valoare absolută)
  - Valoarea bitului de semn determină semnul
    - ☐ 0 – numere pozitive
    - ☐ 1 – numere negative
  - domeniul valoric al reprezentării în formatul semn-mărime acesta este între  $-2^{n-1} + 1$  și  $2^{n-1} - 1$
  - Exemplu:
    - +85 = 0 1010101
    - 85 = 1 1010101
-

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă

---

## ☐ Semn-mărime/sign-magnitude (SM)

### ■ Avantaje

- ☐ simplitate
- ☐ negare simplă prin schimbarea bitului de semn
- ☐ implementare facilă a operației de înmulțire

### ■ Dezavantaje

- Dublă reprezentare pentru 0 (+0 și -0)
  - Implementare dificilă pentru adunare
    - Exercițiu:  $(-19) + (+12)$
-

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă – SM

□ Ex.:

|   |    |   | Semn | Marime |   |   |   |   |
|---|----|---|------|--------|---|---|---|---|
| + | 25 | = | 0    | 1      | 1 | 0 | 0 | 1 |
| - | 25 | = | 1    | 1      | 1 | 0 | 0 | 1 |

$$\begin{array}{r}
 + \ 2 \ = \ 0 \quad 0 \ 1 \ 0 \ + \\
 + \ 3 \ = \ 0 \quad 0 \ 1 \ 1 \\
 \hline
 \phantom{+} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{0} \phantom{0} \ 1 \ 0 \ 1 \ = \ +5
 \end{array}$$

**a.**

$$\begin{array}{r}
 - \ 2 \ = \ 1 \quad 0 \ 1 \ 0 \ + \\
 + \ 3 \ = \ 0 \quad 0 \ 1 \ 1 \\
 \hline
 \phantom{-} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{0} \phantom{0} \ 1 \ 0 \ 1 \ = \ -5 \quad (!)
 \end{array}$$

**c.**

$$\begin{array}{r}
 - \ 2 \ = \ 1 \quad 0 \ 1 \ 0 \ + \\
 - \ 3 \ = \ 1 \quad 0 \ 1 \ 1 \\
 \hline
 \phantom{-} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{0} \phantom{0} \ 1 \ 0 \ 1 \ = \ +5 \quad (!)
 \end{array}$$

**b.**

$$\begin{array}{r}
 + \ 2 \ = \ 0 \quad 0 \ 1 \ 0 \ + \\
 - \ 3 \ = \ 1 \quad 0 \ 1 \ 1 \\
 \hline
 \phantom{+} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{0} \phantom{0} \ 1 \ 0 \ 1 \ = \ -5 \quad (!)
 \end{array}$$

**d.**

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă

---

## □ Complement de 1/One's complement (C1)

- 1 bit semn,  $n$  biți pentru mărime
- Numerele pozitive – identic cu SM
- Numerele negative – complementarea/negarea mărimei

### ■ Exemplu:

+85 = 0 1010101

-85 = 1 0101010

---

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă – **C1**

---

## ❑ Dezavantaje:

- C1 nu este un format ponderat în conformitate cu notația pozițională
- există două reprezentări pentru numărul zero (pentru un număr reprezentat pe 6 biți avem 0 00000, respectiv 1 11111), deci testarea pentru zero se va face de două ori

## ❑ Avantaje:

- o implementare mai facilă a operației de adunare comparativ cu SM

## ❑ domeniul valoric pentru numere întregi:

$$-(2^{n-1} - 1) \text{ și } 2^{n-1} - 1$$

---

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă – **C1**

$$\begin{array}{rcl}
 + & 2 & = \\
 + & 3 & = \\
 \hline
 & & 0 \quad 0 \quad 1 \quad 0 \quad + \\
 & & 0 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \\
 & & \hline
 & & 0 \quad 1 \quad 0 \quad 1 = +5
 \end{array}$$

**a.**

$$\begin{array}{rcl}
 - & 2 & = \\
 + & 3 & = \\
 \hline
 & & 1 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \quad + \\
 & & 0 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \\
 & & \hline
 & & 1 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad + \\
 & & \text{EAC} \quad \quad \quad 1 \\
 & & \hline
 & & 0 \quad 0 \quad 0 \quad 1 = +1
 \end{array}$$

**c.**

$$\begin{array}{rcl}
 - & 2 & = \\
 - & 3 & = \\
 \hline
 & & 1 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \quad + \\
 & & 1 \quad 1 \quad 0 \quad 0 \\
 & & \hline
 & & 1 \quad 1 \quad 0 \quad 0 \quad 1 \quad + \\
 & & \text{EAC} \quad \quad \quad 1 \\
 & & \hline
 & & 1 \quad 0 \quad 1 \quad 0 = -5
 \end{array}$$

**b.**

$$\begin{array}{rcl}
 + & 2 & = \\
 - & 3 & = \\
 \hline
 & & 0 \quad 0 \quad 1 \quad 0 \quad + \\
 & & 1 \quad 1 \quad 0 \quad 0 \\
 & & \hline
 & & 1 \quad 1 \quad 1 \quad 0 = -1
 \end{array}$$

**d.**

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă

---

## □ Complement de 2/ Two's complement (C2)

- Numerele pozitive – identic cu SM
  - Numerele negative – negarea valorii pozitive la care se adaugă 1
  - Întregi:  $1\overline{b_{n-2}}\dots\overline{b_1}\overline{b_0} + 0.0\dots01$
  - Fraționare:  $1.\overline{b_{-1}}\dots\overline{b_{-n+1}}\overline{b_{-n}} + 0.0\dots01$
  - Exemplu:
    - +85 = 0 1010101
    - 85 = 1 0101011
-

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă – **C2**

---

## ■ Dezavantaje:

- Mai dificil de obținut decât SM și C1;
- nu este un format ponderat în conformitate cu notația pozițională
- anomalia complementului de doi

## ■ Avantaje:

- O singura reprezentare pentru 0 !
    - 0000000
  - Implementarea facilă a operației de adunare
    - Exercițiu  $(-19) + (+12)$
-



# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă – **C2**

| Număr zecimal | Format SM | Format C1 | Format C2 |
|---------------|-----------|-----------|-----------|
| +3            | 0 11      | 0 11      | 0 11      |
| +2            | 0 10      | 0 10      | 0 10      |
| +1            | 0 01      | 0 01      | 0 01      |
| +0            | 0 00      | 0 00      | 0 00      |
| -0            | 1 00      | 1 11      |           |
| -1            | 1 01      | 1 10      | 1 11      |
| -2            | 1 10      | 1 01      | 1 10      |
| -3            | 1 11      | 1 00      | 1 01      |
| -4            | ----      | ----      | 1 00      |

# Reprezentarea numerelor în virgulă fixă – C2

$$\begin{array}{r}
 + \quad 2 \quad = \quad 0 \quad 0 \quad 1 \quad 0 \quad + \\
 + \quad 3 \quad = \quad 0 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \\
 \hline
 \phantom{+} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{0} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{5} \\
 \phantom{+} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{0} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{=} \phantom{+} \phantom{5} \\
 \phantom{+} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{0} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{=} \phantom{+} \phantom{5}
 \end{array}$$

**a.**

$$\begin{array}{r}
 - \quad 2 \quad = \quad 1 \quad 1 \quad 1 \quad 0 \quad + \\
 + \quad 3 \quad = \quad 0 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \\
 \hline
 \phantom{-} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{1} \\
 \phantom{-} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{1} \\
 \phantom{-} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{1}
 \end{array}$$

**c.**

$$\begin{array}{r}
 - \quad 2 \quad = \quad 1 \quad 1 \quad 1 \quad 0 \quad + \\
 - \quad 3 \quad = \quad 1 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \\
 \hline
 \phantom{-} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{5} \\
 \phantom{-} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{5} \\
 \phantom{-} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{5}
 \end{array}$$

**b.**

$$\begin{array}{r}
 + \quad 2 \quad = \quad 0 \quad 0 \quad 1 \quad 0 \quad + \\
 - \quad 3 \quad = \quad 1 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \\
 \hline
 \phantom{+} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{0} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{1} \\
 \phantom{+} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{0} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{1} \\
 \phantom{+} \phantom{2} \phantom{=} \phantom{0} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{1}
 \end{array}$$

**d.**

- Domeniul valoric pentru numere întregi:  
 $- 2^{n-1}$  și  $2^{n-1} - 1$

# Aplicație:

---

- Se dau următoarele perechi de numere întregi:  $+23$  și  $+18$ ,  $+23$  și  $-18$ ,  $-23$  și  $+18$ , respectiv  $-23$  și  $-18$ .  
Se cere:
    - Să se convertească numerele în formatele semn-mărime, complement de 1, respectiv complement de 2.
    - Să se efectueze adunarea celor două numere.
-