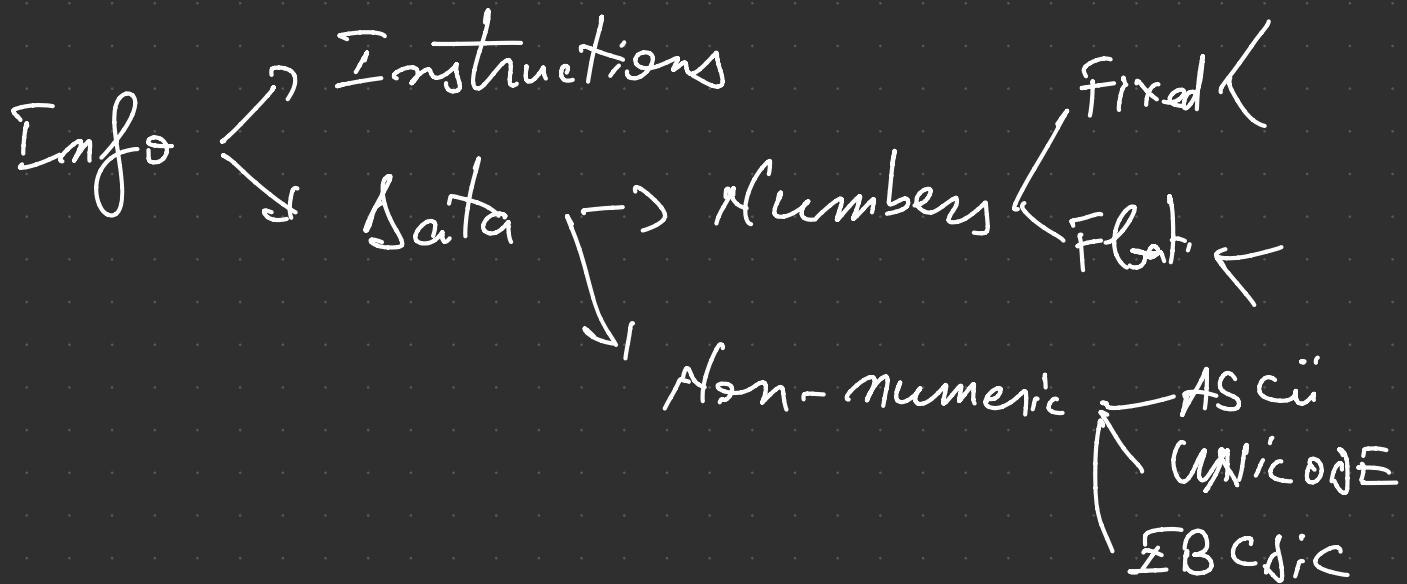


Recapitulare

1. Clasificarea Informației

bit → binary digit



bit → byte (8 biti)
↓ cunoscute (mult. de 8)

UNICODE → local
↓ → international

UTF-8 / 16 / 32

Nr. virgulă fixă

- întregi
- fractionare

$$0 \rightarrow 2^{-1} \quad (\text{uint } 32)$$

$$2^{31} \rightarrow 2^{31-1} \quad (\text{int } 32)$$

Nr. virgulă mobilă

Numitor \rightarrow

~~2~~
~~X~~

$$3.14 + 1e20 - 1e20 = 0$$

$$3.14 + (1e20 - 1e20) = 3.14 \quad \text{000}$$

\rightarrow ~~Asociativitate~~

$$3.14 + 1.10^{20} - 10^{20} \left(3.14 \cdot 10^{-20} + 1 \right)$$

Reprezentarea nr. cu virg. fixă

$x = x_{n-1} x_{n-2} \dots x_0 . x_{-1} x_{-2} \dots x_{-m}$

$\underbrace{\phantom{x_{n-1} x_{n-2} \dots x_0}}_{\text{Intreg}}$ $\underbrace{\phantom{x_{-1} x_{-2} \dots x_{-m}}}_{\text{Fractionar}}$

MSB $\rightarrow x_{n-1}$

LSB $\rightarrow x_{-m}$

$$X = \sum_{j=-m}^{n-1} x_j \cdot 2^j$$

N^j → pondera
 cifre i j

$$103 \stackrel{=}{(n-1)} \begin{matrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 2^6 + 2^5 + 2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^1 + 2^0 \end{matrix}$$

↓
 ponderare

P. Întreagă $X = \sum_{i=0}^{n-1} x_i \cdot 2^i$

P. Fractionară $X = \sum_{i=0}^{n-1} x_i \cdot 2^{i-n}$

Valoarea unui nr. fract. de mg.
 fixă se obține împărțind val. întreagă
 a aceleasi configurații la 2 la puterea
 nr. de poz. binare a părții fractionare.

$$\frac{103}{128} = .1100111 \quad (2)$$

for ~ bit de senn O

neg. \rightarrow 1

$$x = x_n \dots x_{n-2} \dots x_1 x_0$$

\downarrow
 semm

 magnitudine

$$x - y = x + (-y) \quad (\text{the func.})$$

in sum

$$\text{MAX}_{FRA} = \underbrace{0.1 \dots 1}_{= 1 - 2^{-m+1}} - \frac{2^{m-1} - 1}{2^{m-1}}$$

$$2^{m-1} - 1 = 10^P \quad \begin{cases} P = \log_{10}(2^{m-1} - 1) \\ P \leq \log_{10} 2^m \approx 0.3(n-1) \end{cases}$$

- Complexity:
 - moderate
 - disadvantage: → hardware
- Hardware
 - favorable immutability
 - accumulate DDAR
 $PDT + PDT$

Complement de 1

$$\text{pot}_{(\text{sm})} = \text{pot}(c_1)$$

- nu este repr. pozitională
- este nevoie de un End Around Carry

Precizie \rightarrow SM

- dezavantajă \rightarrow Adunare în EAC
- Nr Neg. \rightarrow negarea celor positive
 \sim Nr

Complement de 2

MSB codifică semnul

$$N_2 C_2 = N_2 C_1 + 1$$

→ ignoră EAC la adunare

→ conversia SM \leftrightarrow C2

- bit semn neschimbăt
- negare la toti bitii
- adunare 1 (ignoră EAC dacă ajunge la MSB)

$$-4 = 10100_{SM}$$

$$= 11100_{C_2}$$

→ adunare / scădere mai simplă ca SM/C1

→ înmulțire mai grea

Avantajele aritmeticii în C₂

- > adunare / scădere
- > indiferent de semn $x - y = x + (-y)$
- > bitul de semn este folosit la fel ca cel de magnitudine
- > se ignorează ~~Este~~ rezultat

Compoziție → cele positive sunt identice

între SM și C₂

$$\begin{array}{rcl} -1 & = & -11 \\ -2 & = & -10 \\ \dots & & \dots \end{array} \quad (\text{pe } 5 \text{ biți})$$

Anomalie $-16 = 1.0000$

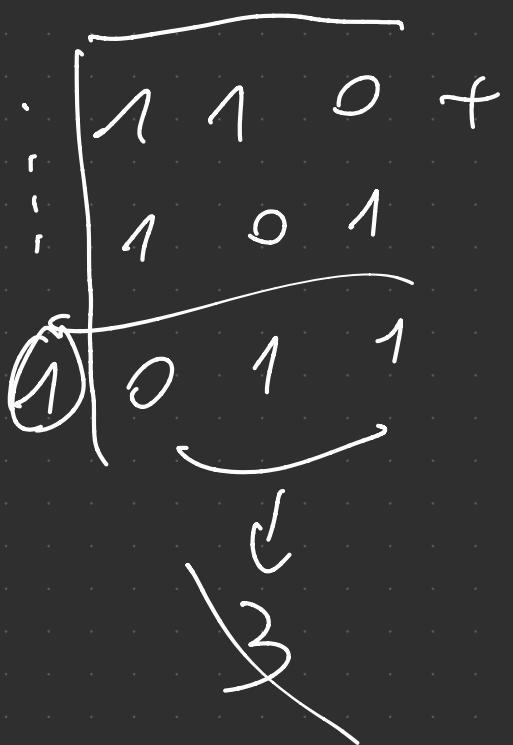
$$\begin{array}{rcl} -8 & \text{și} & 8 \\ & & \text{unsigned} \end{array} \quad \begin{array}{c} -2 \\ n-1 \end{array}$$

C → aceeași config. binară

Overflow

→ la op. lora semn

→ transport de MSB



Interpretarea Robertson

→ facilitățile înmulțirea op. în C_2
~ val. unic nr. neg. în C_2 este egal
cu val. nr. poz. obț.

Reprezentarea decimală

BCD 8421

Exces de 3

Dariclu-cinci

tetradă = nibble = 4 biți consec.

$$297_{10} = 0010_2 + 1001_2 - 0111_2 \quad \text{BCD}$$

pondere $10^i \times 2^j$ $i \rightarrow \text{pot. cif}$
 $j \in \{0, 3\}$

0.2	2	0
0.4	2	0
0.8	2	0
1.6	2	1
1.2	2	...

$j \rightarrow \text{pot. bit în tetradă}$

$$j \in \{0, 3\}$$

$$\begin{array}{r|l} 2 & 9 \\ 00\ 10 & 1001 \end{array}$$

$$\begin{array}{r|l} 10 \cdot 2^0 & 2 \\ 10 \cdot 2^1 & 3 \\ 10 \cdot 2^2 & 2 \\ 10 \cdot 2^3 & 2 \end{array}$$

\rightarrow reprezentare
pozițională

