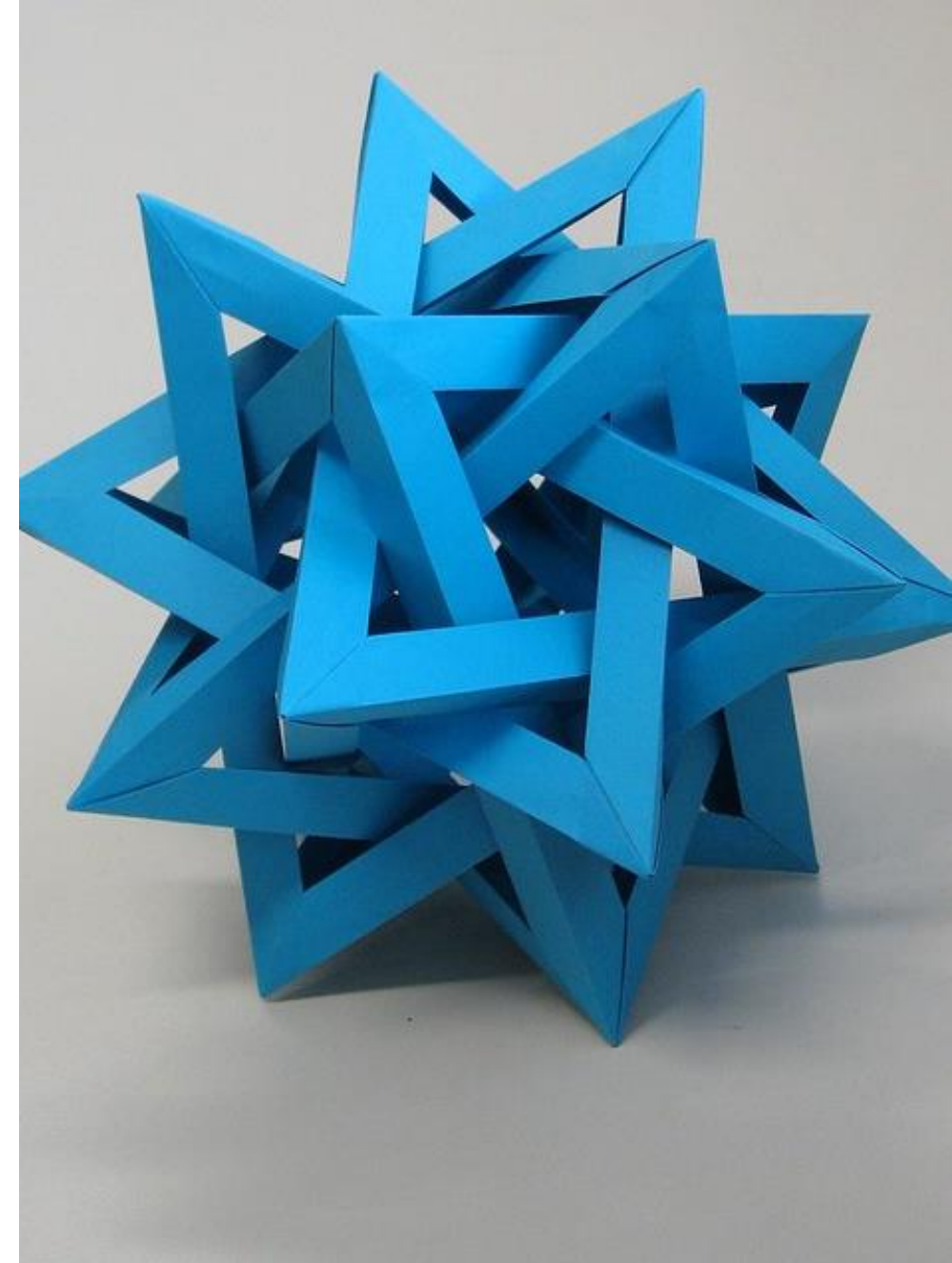




# Unità T1: Rappresenta- zione dei dati

---



[This Photo](#) by Unknown Author is licensed under [CC BY-SA](#)

# Come contiamo?

- Il sistema di numerazione del mondo occidentale (sistema indo-arabo) è:
  - decimale
  - posizionale

$$\begin{aligned} 252 &= 2 \times 100 + 5 \times 10 + 2 \times 1 \\ &= 2 \times 10^2 + 5 \times 10^1 + 2 \times 10^0 \end{aligned}$$

# Sistemi di numerazione

- Non posizionali (additivi):
  - egiziano
  - romano
  - greco
- Posizionali:
  - babilonese (2 cifre, sessagesimale)
  - inuit, selti, maya (ventesimale)
  - indo-arabo (decimale)
- Ibridi:
  - cinese

# Sistema di numerazione posizionale

- Occorre definire la base  $B$  da cui discendono varie caratteristiche:
  - cifre =  $\{ 0, 1, 2, \dots, B-1 \}$
  - **peso** della cifra  $i$ -esima =  $B^i$
  - rappresentazione (numeri naturali) su  $N$  cifre
    - $a_{N-1} a_{N-2} \dots a_3 a_2 a_1 a_0$

$$A = \sum_{i=0}^{N-1} a_i \cdot B^i$$

# Il sistema binario

- Base = 2
- Cifre = { 0, 1 }
- BIT = BInary DigiT

- Esempio:

$$\begin{aligned} 101_2 &= 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 \\ &= 1 \times 4 + 1 \times 1 \\ &= 5_{10} \end{aligned}$$

# Binario e Decimale

## ALCUNI NUMERI BINARI

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

## ALCUNE POTENZE DI DUE

$2^0$ ...1	$2^9$ ...	512
$2^1$ ...2	$2^{10}$ ...	1024
$2^2$ ...4	$2^{11}$ ...	2048
$2^3$ ...8	$2^{12}$ ...	4096
$2^4$ ...16	$2^{13}$ ...	8192
$2^5$ ...32	$2^{14}$ ...	16384
$2^6$ ...64	$2^{15}$ ...	32768
$2^7$ ...128	$2^{16}$ ...	65536
$2^8$ ...256		

# Conversione di numeri naturali da binario a decimale

- Si applica direttamente la definizione effettuando la somma pesata delle cifre binarie:

$$\begin{aligned} 1101_2 &= 1 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 \\ &= 8 + 4 + 0 + 1 \\ &= 13_{10} \end{aligned}$$

# Conversione da sistema decimale a binario

- Dall'interpretazione della codifica binaria
- Regola pratica:
  - Divisioni successive per due
  - Si prendono i resti in ordine inverso

13	6	3	1	0	quozienti
	1	0	1	1	resti

←  $13_{10} = 1101_2$



# Limiti del sistema binario (rappresentazione naturale)

- Consideriamo numeri naturali in binario:
  - 1 bit  $\sim$  2 numeri  $\sim \{0, 1\}_2 \sim [0 \dots 1]_{10}$
  - 2 bit  $\sim$  4 numeri  $\sim \{00, 01, 10, 11\}_2 \sim [0 \dots 3]_{10}$
- Quindi in generale per numeri naturali a N bit:
  - combinazioni distinte:  $2^N$
  - intervallo di valori
$$\begin{array}{rcll} 0 & \leq x \leq & 2^N - 1 & [ \text{base } 10 ] \\ (000 \dots 0) & \leq x \leq & (111 \dots 1) & [ \text{base } 2 ] \end{array}$$

# Terminologia

- Bit rappresenta una singola cifra
- Aggregazioni di bit rilevanti:
  - Byte = 8 bit
- Word = aggregazione di byte
  - 1,2,4,8
  - Utilizzate per le celle di memoria
- Dato un qualunque numero di bit

MSB  
(Most  
Significant  
Bit)

1 0 1 1 ..... 0 1 1 0

LSB  
(Least  
Significant  
Bit)

# Limiti del sistema binario (rappresentazione naturale)

Bit	Simboli	Min10	Max10
4	16	0	15
8	256	0	255
16	65 536	0	65 535
32	4 294 967 296	0	4 294 967 295

# Somma in binario

- Regole base:

$$0 + 0 = 0$$

$$0 + 1 = 1$$

$$1 + 0 = 1$$

$$1 + 1 = 0 \quad (\text{carry} = 1)$$

- Si effettuano le somme parziali tra i bit dello stesso peso, propagando gli eventuali **riporti**:

$$\begin{array}{cccc} \textcolor{green}{1} & \textcolor{green}{1} & & \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ \hline 1 & 1 & 0 & 1 \end{array} \quad \begin{array}{l} + \\ = \end{array}$$

# Sottrazione in binario

- Regole base:

$$0 - 0 = 0$$

$$0 - 1 = 1 \quad ( \text{borrow} = 1 )$$

$$1 - 0 = 1$$

$$1 - 1 = 0$$

# Sottrazione in binario

- Si effettuano le differenze parziali tra i bit dello stesso peso, gestendo gli eventuali prestiti:

$$\begin{array}{r} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{-} \\ \phantom{1} \phantom{0} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{-} \\ 1 \phantom{0} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{-} \\ 0 \phantom{1} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{0} \phantom{=} \\ \hline 0 \phantom{0} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{=} \end{array}$$

# Overflow

- Si usa il termine *overflow* per indicare l'errore che si verifica in un sistema di calcolo automatico quando il risultato di un'operazione **non è rappresentabile con la medesima codifica e numero di bit degli operandi.**
- L'overflow è una condizione “dinamica”
  - Esiste solo come risultato di un'operazione

# Overflow

- Nella somma in binario puro si ha overflow quando:
  - si lavora con numero fisso di bit
  - si ha carry sul MSB
- Esempio: numeri da 4 bit codificati in binario puro

$$\begin{array}{r} 0101 + \\ 1110 = \\ \hline 10011 \end{array}$$



overflow



# Il sistema ottale

- base = 8 (talvolta indicata con Q per Octal)
  - cifre =  $\{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7 \}$
  - utile per scrivere in modo compatto i numeri binari ( 3:1 )

■  $\underbrace{1\ 0}_{\phantom{2}}\ \underbrace{1\ 1\ 1}_{\phantom{7}}\ \underbrace{0\ 0\ 1}_{\phantom{1}}\ (\text{base } 2)$

■  $\phantom{1\ 0}\ 2\phantom{1\ 1\ 1}\ 7\phantom{0\ 0\ 1}\ 1\phantom{0\ 0\ 1}\ (\text{base } 8)$

# Il sistema esadecimale

- base = 16 (talvolta indicata con H per Hexadecimal)
  - cifre = { 0, 1, ..., 9, A, B, C, D, E, F }
  - utile per scrivere in modo compatto i numeri binari ( 4:1 )

- $$\begin{array}{ccccccc} 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ \underbrace{\hspace{1.5cm}} & & \underbrace{\hspace{1.5cm}} & & & & & 2 \\ & B & 9 & & & & & \end{array}$$
- $16$

# Rappresentazione dei numeri relativi

---

# I numeri con segno

- Il segno dei numeri può essere solo di due tipi:
  - positivo ( + )
  - negativo ( − )
- È quindi facile rappresentarlo in binario ... ma non sempre la soluzione più semplice è quella migliore!
- Varie soluzioni, le più usate sono
  - Modulo e segno
  - Complemento a due

# Codifica “modulo e segno”

- un bit per il segno (tipicamente il MSB):
  - 0 = segno positivo ( + )
  - 1 = segno negativo ( − )
- N-1 bit per il valore assoluto (anche detto modulo)



# Modulo e segno: esempi

- Usando una codifica su quattro bit:

$+ 3_{10}$	$\rightarrow$	$0011_{\text{M\&S}}$
$- 3_{10}$	$\rightarrow$	$1011_{\text{M\&S}}$
$0000_{\text{M\&S}}$	$\rightarrow$	$+ 0_{10}$
$1000_{\text{M\&S}}$	$\rightarrow$	$- 0_{10}$

# Modulo e segno

- Svantaggi:
  - doppio zero (+ 0, - 0)
  - operazioni complesse
  - es. somma  $A+B$

	$A > 0$	$A < 0$
$B > 0$	$A + B$	$B -  A $
$B < 0$	$A -  B $	$- (  A  +  B  )$

# Modulo e segno: limiti

- In una rappresentazione M&S su N bit:

$$- ( 2^{N-1} - 1 ) \leq x \leq + ( 2^{N-1} - 1 )$$

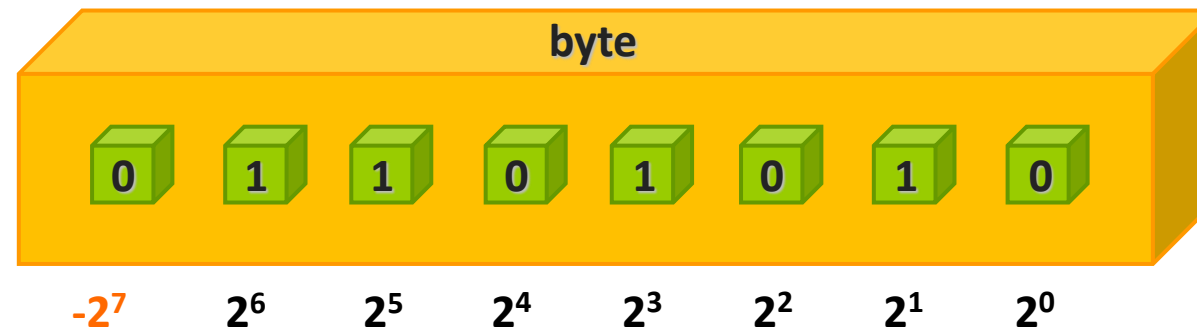
- Esempi:

- 8 bit = [ -127 ... +127 ]
- 16 bit = [ -32 767 ... +32 767 ]



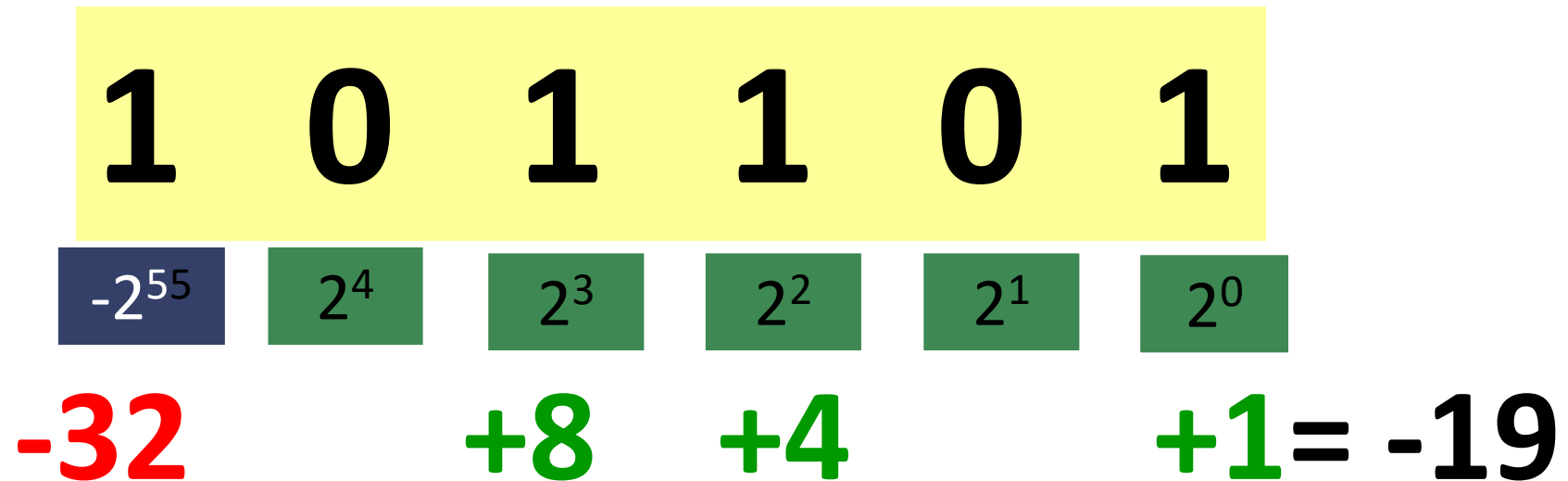
# Codifica in complemento a due

- In questa codifica per un numero a N bit:
  - il MSB ha peso negativo (pari a  $-2^{N-1}$ )
  - gli altri bit hanno peso positivo



- Ne consegue che MSB indica sempre il segno:
  - $0 = +$      $1 = -$

# Complemento a due (esempio)



# Da decimale a complemento a 2

- Per convertire un numero decimale in complemento a 2:
- Se **positivo**, si effettua la solita conversione
- Se **negativo**:
  - Si converte il modulo in binario
  - Si complementa ogni bit (0→1, 1→0)
  - Si somma 1 (sul corrispondente numero di bit)

# Da decimale a complemento a 2

## ■ Esempio

■ +15 su 5 bit in c.a.2  $\Rightarrow +15 = 01111_2 \Rightarrow \mathbf{01111}$

■ -12 su 5 bit in c.a.2  $\Rightarrow +12 = 01100_2$

complementiamo i bit  $\Rightarrow 10011$

sommiamo +1 (su bit)  $\Rightarrow 10011 + 00001 =$

---

**10100**

# Complemento a 2 e operazioni

- La rappresentazione in complemento a due è oggi la più diffusa perché semplifica la realizzazione dei circuiti per eseguire le operazioni aritmetiche
- Possono essere applicate le regole binarie a tutti i bit, segno compreso!
- La somma e sottrazione si effettuano direttamente, senza badare ai segni degli operandi
- La sottrazione si può effettuare sommando al minuendo il CA2 del sottraendo

# Somma in CA2 - esempio

$$00100110 + 11001011$$

$$\begin{array}{r} 00100110 + \\ 11001011 = \\ \hline 11110001 \end{array}$$

$$\text{verifica: } 38 + (-53) = -15$$

# Sottrazione in CA2 - esempio

$$00100110 - 11001011$$

$$\begin{array}{r} 00100110 - \\ 11001011 = \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \text{-----} \\ 01011011 \end{array}$$

$$\text{verifica: } 38 - (-53) = 91$$

# Overflow nella somma in CA2

- Operandi con segno discorde: non si può mai verificare overflow.
- Operandi con segno concorde: c'è overflow quando il risultato ha segno discorde.
- In ogni caso, si trascura sempre il carry sul MSB.



# Complemento a 2: limiti

- In una rappresentazione c.a 2 su N bit:

$$- (2^{N-1}) \leq x \leq + (2^{N-1} - 1)$$

- Esempi:

- 8 bit = [ -128 ... +127 ]
- 16 bit = [ -32 768 ... +32 767 ]

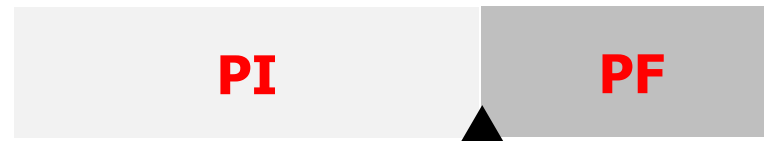
# Rappresentazione di numeri reali

---

# Rappresentazione di numeri reali

- Due opzioni:

1. Dati N bit disponibili riservarne M per la parte frazionaria e N-M per la parte intera (**VIRGOLA FISSA**)



Virgola “virtuale”

2. Implementare negli N bit la notazione esponenziale (“scientifica”) (**VIRGOLA MOBILE**)

3.14	$0.314 \times 10^{+1}$
0.000001	$0.1 \times 10^{-5}$


$$X = \pm M \times 2^E$$

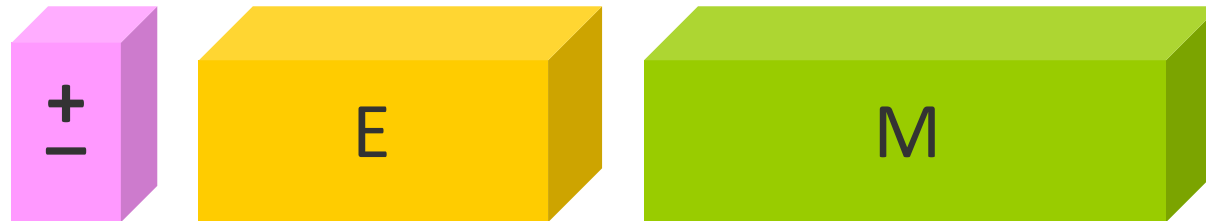
# Perche' virgola mobile?

- Virgola **fissa** = si riserva un numero di posizioni (bit) predefinite alla parte intera ed alla parte frazionaria
  - **Precisione fissa**
- NOTA: I bit della parte frazionaria hanno peso  $2^{-i}$
- Virgola **mobile** = **precisione variabile**
  - Nella stessa rappresentazione possiamo rappresentare sia numeri molto grandi (esponenti grandi) sia molto piccoli (esponenti piccoli)

# Rappresentazione in virgola mobile (Floating Point)

Nella memoria del calcolatore si memorizzano:

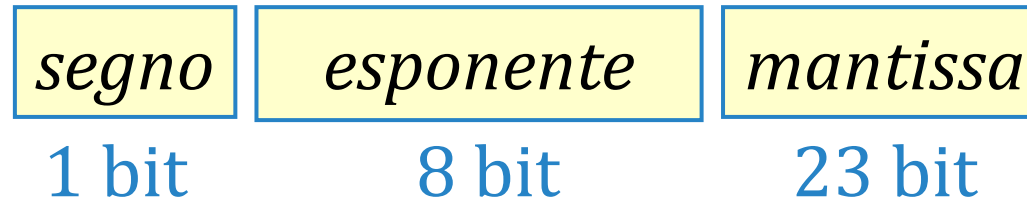
- Segno
- Esponente (con il suo segno)
- Mantissa



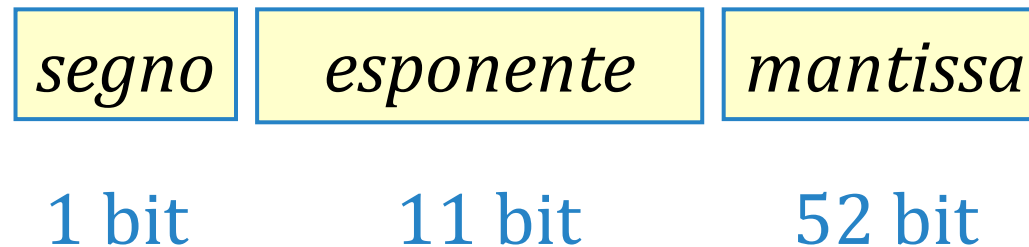
$$X = \pm M \times 2^E$$

# Formato IEEE-754

- Mantissa nella forma '1,...' (valore max  $< 2$ )
- Base dell'esponente pari a 2
- IEEE 754 SP: (**float**)

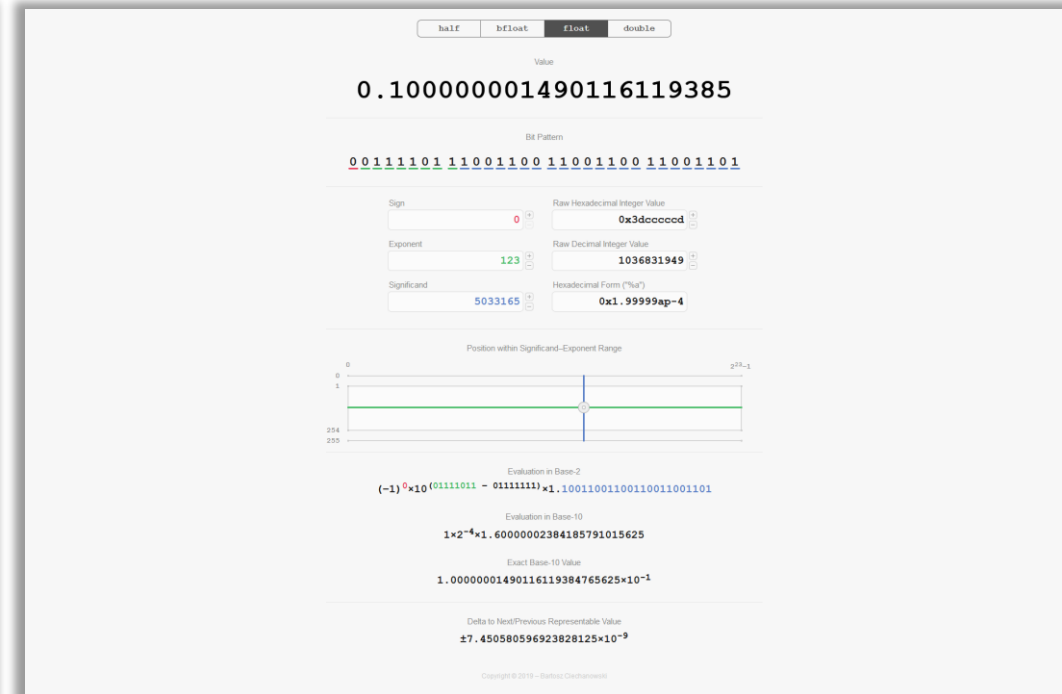
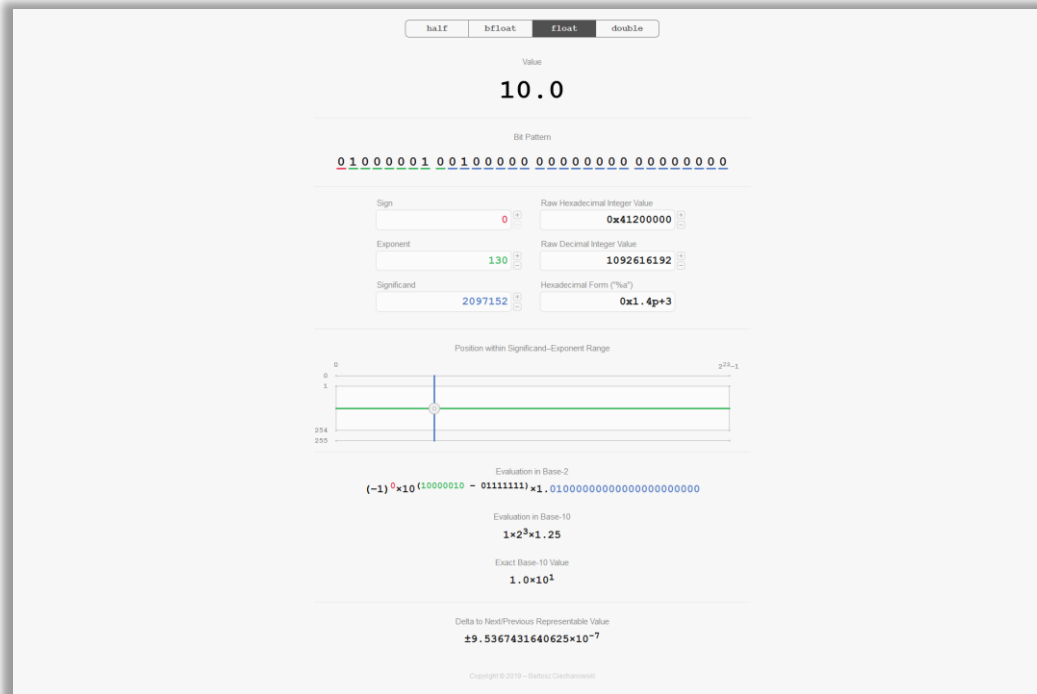


- IEEE 754 DP: (**double**)



# Esempi

<https://float.exposed/>

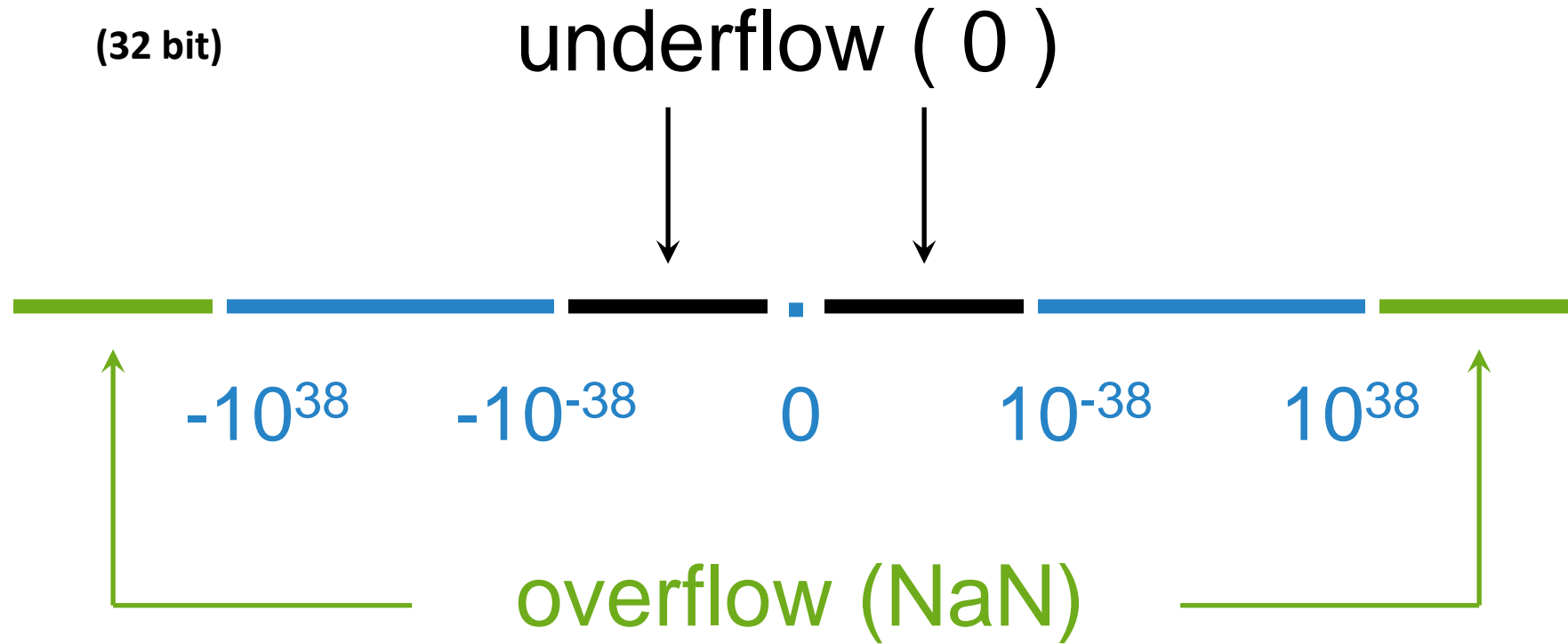


# Floating point ed approssimazioni

- La limitatezza della precisione porta ad avere problemi con le operazioni aritmetiche
- **Alcuni numeri NON sono rappresentabili in modo esatto**
  - E non sono numeri 'strani'...
    - Valori quali 0.1, 0.6 sono **approssimati**



# IEEE-754 SP: intervallo di valori



# Floating point ed approssimazioni

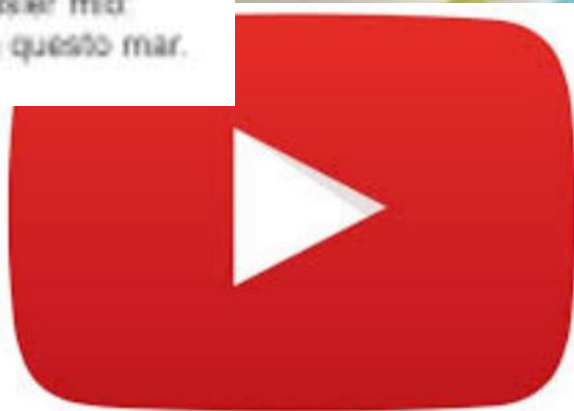
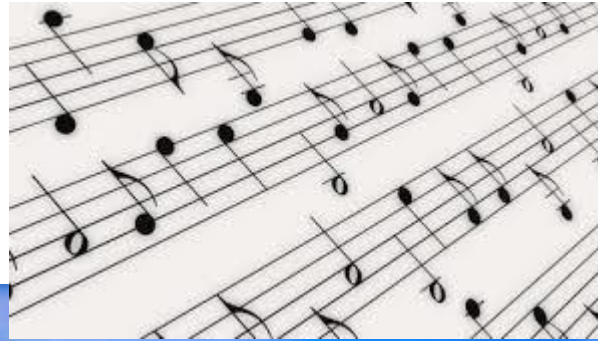
- La limitatezza della precisione porta ad avere problemi con le operazioni aritmetiche
- Esempio: in FP, **la somma NON e' associativa!!!**
  - $x+(y+z)$  puo' essere diverso da  $(x+y)+z$ !
- Esempio:
  - $x = -1.5_{10} * 10^{38}$
  - $y = +1.5_{10} * 10^{38}$
  - $z = 1.0_{10}$
  - Eseguendo su calcolatore
    - $x+(y+z) = -1.5_{10} * 10^{38} + (1.5_{10} * 10^{38} + 1) =$   
 $= -1.5_{10} * 10^{38} + 1.5_{10} * 10^{38} = 0$
    - $(x+y)+z = (-1.5_{10} * 10^{38} + 1.5_{10} * 10^{38}) + 1 = 1$

# Rappresentazione di dati non numerici

---

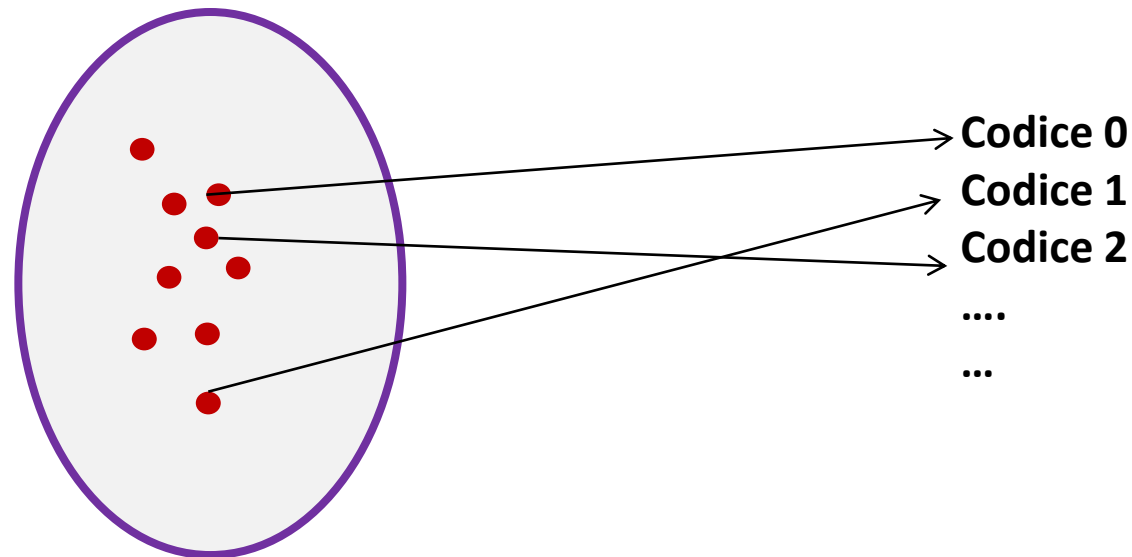
# Elaborazione dell'informazione non numerica

Sempre caro mi fu quest'ermo colle,  
e questa siepe, che da tanta parte  
dell'ultimo orizzonte il guardo esclude.  
Ma sedendo e mirando, interminati  
spazi di là da quella, e sovrumani  
silenzi, e profundissima quiete  
io nel pensier mi fingo; ove per poco  
il cor non si spaura. E come il vento  
odo stormir tra queste piante, io quello  
infinito silenzio a questa voce  
vo comparando: e mi sovvien l'eterno,  
e le morte stagioni, e la presente  
e viva, e il suon di lei. Così tra questa  
immensità s'annega il pensier mio:  
e il naufragar m'è dolce in questo mar.



# Informazione non numerica

- Il calcolatore è in grado di **manipolare SOLO numeri!**
- Per gestire dati non numerici l'unica possibilità è creare una **corrispondenza** tra oggetti e numeri
  - Ad ogni oggetto si assegna un **codice** univoco
  - Questo codice diventa la rappresentazione dell'oggetto
    - Nel calcolatore, il codice sarà binario...



# Oggetti e numeri

- Assumendo di assegnare codici binari, dati N bit si possono codificare  $2^N$  «oggetti» distinti
- Esempio (3 bit):

Codici binari	000	001	010	011	100	101	110	111
oggetti	0	1	2	3	4	5	6	7

- Se viceversa ho M oggetti, per codificarli tutti dovrò usare un numero di bit N pari a  $N = \lceil \log_2 M \rceil$ 
  - In pratica, la prima potenza di 2 tale che  $2^N > M$

# Codifica dei caratteri: codice ASCII

- Occorre una codifica standard perché è il genere di informazione più scambiata:
  - codice ASCII (American Standard Code for Information Interchange)
- Usa 8 bit (originariamente 7 bit per US-ASCII) per rappresentare:
  - 52 caratteri alfabetici (a...z A...Z)
  - 10 cifre (0...9)
  - segni di interpunzione (,;!?...)
  - caratteri di controllo

# Codice ASCII

Dec	Hx	Oct	Char	Dec	Hx	Oct	Html	Chr	Dec	Hx	Oct	Html	Chr	Dec	Hx	Oct	Html	Chr
0	0	000	<b>NUL</b> (null)	32	20	040	&#32;	<b>Space</b>	64	40	100	&#64;	<b>@</b>	96	60	140	&#96;	<b>`</b>
1	1	001	<b>SOH</b> (start of heading)	33	21	041	&#33;	<b>!</b>	65	41	101	&#65;	<b>A</b>	97	61	141	&#97;	<b>a</b>
2	2	002	<b>STX</b> (start of text)	34	22	042	&#34;	<b>"</b>	66	42	102	&#66;	<b>B</b>	98	62	142	&#98;	<b>b</b>
3	3	003	<b>ETX</b> (end of text)	35	23	043	&#35;	<b>#</b>	67	43	103	&#67;	<b>C</b>	99	63	143	&#99;	<b>c</b>
4	4	004	<b>EOT</b> (end of transmission)	36	24	044	&#36;	<b>\$</b>	68	44	104	&#68;	<b>D</b>	100	64	144	&#100;	<b>d</b>
5	5	005	<b>ENQ</b> (enquiry)	37	25	045	&#37;	<b>%</b>	69	45	105	&#69;	<b>E</b>	101	65	145	&#101;	<b>e</b>
6	6	006	<b>ACK</b> (acknowledge)	38	26	046	&#38;	<b>&amp;</b>	70	46	106	&#70;	<b>F</b>	102	66	146	&#102;	<b>f</b>
7	7	007	<b>BEL</b> (bell)	39	27	047	&#39;	<b>'</b>	71	47	107	&#71;	<b>G</b>	103	67	147	&#103;	<b>g</b>
8	8	010	<b>BS</b> (backspace)	40	28	050	&#40;	<b>(</b>	72	48	110	&#72;	<b>H</b>	104	68	150	&#104;	<b>h</b>
9	9	011	<b>TAB</b> (horizontal tab)	41	29	051	&#41;	<b>)</b>	73	49	111	&#73;	<b>I</b>	105	69	151	&#105;	<b>i</b>
10	A	012	<b>LF</b> (NL line feed, new line)	42	2A	052	&#42;	<b>*</b>	74	4A	112	&#74;	<b>J</b>	106	6A	152	&#106;	<b>j</b>
11	B	013	<b>VT</b> (vertical tab)	43	2B	053	&#43;	<b>+</b>	75	4B	113	&#75;	<b>K</b>	107	6B	153	&#107;	<b>k</b>
12	C	014	<b>FF</b> (NP form feed, new page)	44	2C	054	&#44;	<b>,</b>	76	4C	114	&#76;	<b>L</b>	108	6C	154	&#108;	<b>l</b>
13	D	015	<b>CR</b> (carriage return)	45	2D	055	&#45;	<b>-</b>	77	4D	115	&#77;	<b>M</b>	109	6D	155	&#109;	<b>m</b>
14	E	016	<b>SO</b> (shift out)	46	2E	056	&#46;	<b>.</b>	78	4E	116	&#78;	<b>N</b>	110	6E	156	&#110;	<b>n</b>
15	F	017	<b>SI</b> (shift in)	47	2F	057	&#47;	<b>/</b>	79	4F	117	&#79;	<b>O</b>	111	6F	157	&#111;	<b>o</b>
16	10	020	<b>DLE</b> (data link escape)	48	30	060	&#48;	<b>0</b>	80	50	120	&#80;	<b>P</b>	112	70	160	&#112;	<b>p</b>
17	11	021	<b>DC1</b> (device control 1)	49	31	061	&#49;	<b>1</b>	81	51	121	&#81;	<b>Q</b>	113	71	161	&#113;	<b>q</b>
18	12	022	<b>DC2</b> (device control 2)	50	32	062	&#50;	<b>2</b>	82	52	122	&#82;	<b>R</b>	114	72	162	&#114;	<b>r</b>
19	13	023	<b>DC3</b> (device control 3)	51	33	063	&#51;	<b>3</b>	83	53	123	&#83;	<b>S</b>	115	73	163	&#115;	<b>s</b>
20	14	024	<b>DC4</b> (device control 4)	52	34	064	&#52;	<b>4</b>	84	54	124	&#84;	<b>T</b>	116	74	164	&#116;	<b>t</b>
21	15	025	<b>NAK</b> (negative acknowledge)	53	35	065	&#53;	<b>5</b>	85	55	125	&#85;	<b>U</b>	117	75	165	&#117;	<b>u</b>
22	16	026	<b>SYN</b> (synchronous idle)	54	36	066	&#54;	<b>6</b>	86	56	126	&#86;	<b>V</b>	118	76	166	&#118;	<b>v</b>
23	17	027	<b>ETB</b> (end of trans. block)	55	37	067	&#55;	<b>7</b>	87	57	127	&#87;	<b>W</b>	119	77	167	&#119;	<b>w</b>
24	18	030	<b>CAN</b> (cancel)	56	38	070	&#56;	<b>8</b>	88	58	130	&#88;	<b>X</b>	120	78	170	&#120;	<b>x</b>
25	19	031	<b>EM</b> (end of medium)	57	39	071	&#57;	<b>9</b>	89	59	131	&#89;	<b>Y</b>	121	79	171	&#121;	<b>y</b>
26	1A	032	<b>SUB</b> (substitute)	58	3A	072	&#58;	<b>:</b>	90	5A	132	&#90;	<b>Z</b>	122	7A	172	&#122;	<b>z</b>
27	1B	033	<b>ESC</b> (escape)	59	3B	073	&#59;	<b>;</b>	91	5B	133	&#91;	<b>[</b>	123	7B	173	&#123;	<b>{</b>
28	1C	034	<b>FS</b> (file separator)	60	3C	074	&#60;	<b>&lt;</b>	92	5C	134	&#92;	<b>\</b>	124	7C	174	&#124;	<b> </b>
29	1D	035	<b>GS</b> (group separator)	61	3D	075	&#61;	<b>=</b>	93	5D	135	&#93;	<b>]</b>	125	7D	175	&#125;	<b>}</b>
30	1E	036	<b>RS</b> (record separator)	62	3E	076	&#62;	<b>&gt;</b>	94	5E	136	&#94;	<b>^</b>	126	7E	176	&#126;	<b>~</b>
31	1F	037	<b>US</b> (unit separator)	63	3F	077	&#63;	<b>?</b>	95	5F	137	&#95;	<b>_</b>	127	7F	177	&#127;	<b>DEL</b>



# Caratteri di controllo

CR	( 13 )	Carriage Return
LF, NL	( 10 )	New Line, Line Feed
FF, NP	( 12 )	New Page, Form Feed
HT	( 9 )	Horizontal Tab
VT	( 11 )	Vertical Tab
NUL	( 0 )	Null
BEL	( 7 )	Bell
EOT	( 4 )	End-Of-Transmission
...	...	...

# UNICODE e UTF-8

- **Unicode** utilizza 21 bit per carattere ed esprime tutti i caratteri di tutte le lingue del mondo (più di un milione), oltre agli emoji 🤖.
- È il codice usato per rappresentare i caratteri in Python
- **UTF-8** è la codifica di Unicode su file più usata:
  - 1 byte per caratteri US-ASCII (MSB=0)
  - 2 byte per caratteri Latini con simboli diacritici, Greco, Cirillico, Armeno, Ebraico, Arabo, Siriano e Maldiviano
  - 3 byte per altre lingue di uso comune
  - 4 byte per caratteri rarissimi



<https://home.unicode.org/>  
<https://unicode-table.com/it/>

# Codifiche o formati di testo/stampa

- Non confondere il formato di un file word, con il codice ASCII!!
- Un testo può essere memorizzato in due formati
  - **Formattato**: sono memorizzate sequenze di byte che definiscono l'aspetto del testo (e.g., font, spaziatura)
  - **Non formattato**: sono memorizzati unicamente i caratteri che compongono il testo

# Codifiche audio, video, ...

- Molto più articolate, ma basate sul solito principio di associazione oggetti  $\leftrightarrow$  codici
  - Per es: I colori sono codificati su 8 bit per canale (R,G,B), quindi fino a 256 sfumature di colore per canale
- Oggetto di corsi più avanzati...