

# Rappresentazione dell'informazione

---

Architettura dei Calcolatori

Prof. Andrea Marongiu

[andrea.marongiu@unimore.it](mailto:andrea.marongiu@unimore.it)

Anno accademico 2018/19

# Rappresentazione binaria

- Tutta l'informazione interna ad un computer è codificata con sequenze di due soli simboli: 0 e 1
  - è facile realizzare dispositivi elettronici che discriminano fra due stati, molto meno se gli stati sono tanti
- L'unità elementare di informazione si chiama bit da 'binary digit'
- Byte : sequenza di 8 bit

# Sistema decimale posizionale (1)

- Un numero (es. 5) può essere rappresentato in molti modi:



- cinque, five, 5, V, XXXXX .....
- Rappresentazioni diverse hanno proprietà diverse
  - moltiplicare due numeri in notazione romana è molto più difficile che moltiplicare due numeri in notazione decimale ....
- Noi siamo abituati a lavorare con numeri rappresentati in notazione posizionale in base 10

# Sistema decimale posizionale (2)

- La rappresentazione di un numero intero in base 10 è una sequenza di cifre scelte fra l'insieme **{0 1 2 3 4 5 6 7 8 9}**
- Il valore di una rappresentazione

$$a_N a_{N-1} \dots a_0 , a_{-1} a_{-2} a_{-3} a_{-4} \dots$$

è dato da

$$\begin{aligned} & a_N \cdot 10^N + a_{N-1} \cdot 10^{N-1} \dots + a_1 \cdot 10^1 + a_0 \cdot 10^0 \\ & \quad + \\ & \quad a_{-1} \cdot 10^{-1} + a_{-2} \cdot 10^{-2} + a_{-3} \cdot 10^{-3} + a_{-4} \cdot 10^{-4} + \dots \end{aligned}$$

- $b = 10$  è la **base**
- $10^i$  è il **peso** della cifra  $a_i$  nel valore del numero
- **Sistema decimale posizionale**

# Sistema decimale posizionale (3)

- $253 = 2 \times 100 + 5 \times 10 + 3 \times 1 =$   
 $= 2 \times 10^2 + 5 \times 10^1 + 3 \times 10^0$
- $23,47 = 2 \times 10 + 3 \times 1 + 4 \times 0.1 + 7 \times 0.01 =$   
 $= 2 \times 10 + 3 \times 1 + 4 \times (1/10) + 7 \times (1/100) =$   
 $= 2 \times 10^1 + 3 \times 10^0 + 4 \times 10^{-1} + 7 \times 10^{-2}$
- Sistema *posizionale* (romani: sistema non posizionale)
- Sistema *decimale* (maya: sistema non decimale)

# Sistema decimale posizionale (4)

Alcune proprietà di questa notazione :

- Il massimo numero rappresentabile con N cifre è **99....9** (N volte 9, la cifra che vale di più), pari a  $10^N - 1$ 
  - es: su tre cifre il massimo numero rappresentabile è **999** pari a  $10^3 - 1 = 1000 - 1$
- Quindi se voglio rappresentare K diversi numeri (cioè  $0\ 1\ 2\ \dots\ K-1$ ) mi servono almeno almeno x cifre dove  $10^x$  è la più piccola potenza di 10 che supera K
  - es: se voglio 25 configurazioni diverse mi servono almeno 2 cifre perché  $10^2 = 100$  è la più piccola potenza di 10 maggiore di 25

# Notazione posizionale in base 2 (1)

- La rappresentazione di un numero intero in base 2 è una sequenza di cifre scelte fra  $\{0,1\}$  :

- es: 10, 110, 1

- Il valore di una rappresentazione

$a_N \dots a_0, a_{-1} a_{-2} a_{-3} a_{-4}$

- è dato da

$$a_N \times 2^N + a_{N-1} \times 2^{N-1} \dots + a_1 \times 2^1 + a_0 \times 2^0 + a_{-1} \times 2^{-1} + a_{-2} \times 2^{-2} + a_{-3} \times 2^{-3} + a_{-4} \cdot 2^{-4} + \dots$$

- $b=2$  è la base  $2^i$  è il peso della cifra  $a_i$  nel valore del numero

# Notazione posizionale in base 2 (2)

Esempi :

- $10 = 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 2$
- $110 = 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 4 + 2 + 0 = 6$
- $1 = 1 \cdot 2^0 = 1$

*10 si legge “uno-zero” e non “dieci” !!!*



# Notazione posizionale in base 2 (3)

Per la base due valgono proprietà analoghe a quelle viste per la base 10 :

- Il massimo numero rappresentabile con N cifre è **11...1** (N volte 1, la cifra che vale di più), pari a  $2^N - 1$ 
  - es: su tre cifre il massimo numero rappresentabile è **111** pari a  $2^3 - 1 = 8 - 1 = 7$
- Quindi se voglio rappresentare K diversi numeri (cioè  $0\ 1\ 2\ \dots\ K-1$ ) mi servono almeno almeno x cifre dove  $2^x$  è la più piccola potenza di 2 che supera K
  - es : se voglio 25 configurazioni diverse mi servono almeno 5 cifre perché  $2^5=32$  è la più piccola potenza di 2 maggiore di 25

# Conversione di interi : Base 10 $\rightarrow$ Base 2

- Successione di divisioni per 2 :
  - termina quando il resto è 0
- La conversione in binario si ottiene leggendo i resti determinati in ordine inverso

es.:	13	6	3	1	0	Quozienti
		1	0	1	1	Resti

$$13_{10} = \mathbf{1101}_2$$

# Conversione di interi Base 2 $\rightarrow$ Base 10

- Somma pesata delle cifre binarie:

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

# Numeri binari interi: esempi

0	<b>0</b>	8	<b>1000</b>	16	<b>10000</b>
1	<b>1</b>	9	<b>1001</b>	17	<b>10001</b>
2	<b>10</b>	10	<b>1010</b>	18	<b>10010</b>
3	<b>11</b>	11	<b>1011</b>		.....
4	<b>100</b>	12	<b>1100</b>		
5	<b>101</b>	13	<b>1101</b>		
6	<b>110</b>	14	<b>1110</b>		
7	<b>111</b>	15	<b>1111</b>		

# Numeri binari interi: esempi(2)

$$\begin{aligned}2^0 &= 1 \\2^1 &= 2 \\2^2 &= 4 \\2^3 &= 8 \\2^4 &= 16 \\2^5 &= 32 \\2^6 &= 64 \\2^7 &= 128\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}2^8 &= 256 \\2^9 &= 512 \\2^{10} &= 1024 \\2^{11} &= 2048 \\2^{12} &= 4096 \\&\dots \\2^{16} &= 65536 \\&\dots \\2^{24} &\cong 16 \text{ milioni} \\&\dots\end{aligned}$$

# Aritmetica binaria

- Necessità di codificare nel mondo dei numeri binari ogni operazione aritmetica.

- addizione: es.:

$$0+0=0$$

$$0+1=1$$

$$1+0=1$$

$$1+1=0 \text{ col riporto di } 1$$

$$\begin{array}{r} 111 \\ 0101 + \\ 0011 = \\ \hline 1000 \end{array} \qquad \begin{array}{r} 5_{10} + \\ 3_{10} = \\ \hline 8_{10} \end{array}$$

- Sottrazione

$$0-0=0$$

$$0-1=1 \text{ col prestito di } 1 \text{ dalla cifra precedente}$$

$$1-0=1$$

$$1-1=0$$

# Aritmetica binaria (2)

- Moltiplicazione:
- es.: per  $2$ ,  $2^2$ ,  $2^3$ , ...  $\leftrightarrow$  'shift' (traslazione) verso sx di 1, 2, 3 bit

$$1101 \times 100 = 110100$$

$$(13 \times 4 = 52)$$

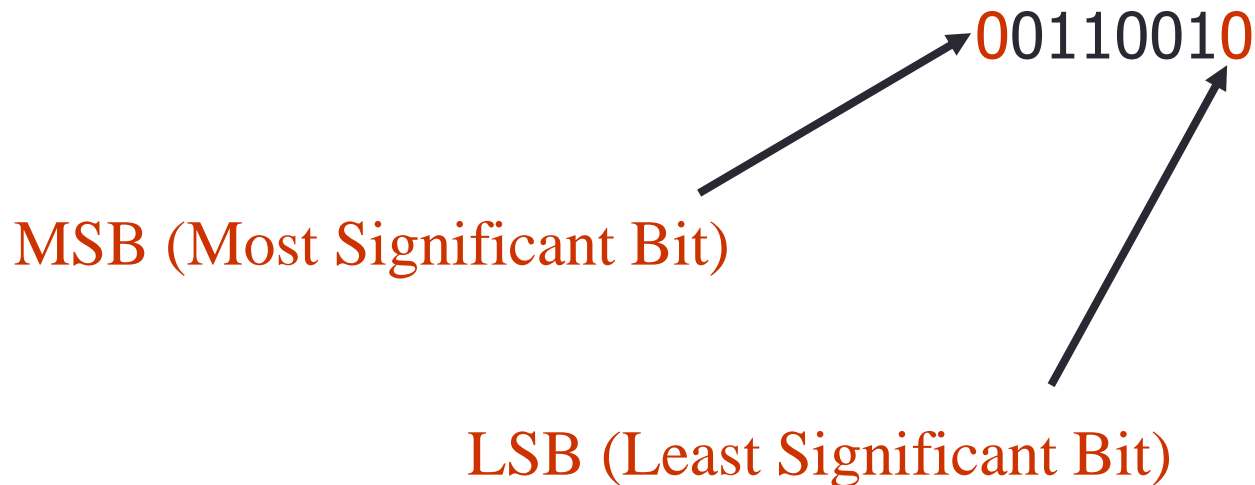
# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer

- Usa la notazione binaria
- Ogni numero viene rappresentato con un numero finito di cifre binarie (*bit*)
- Numeri di 'tipo' diverso hanno rappresentazioni diverse
  - es. interi positivi, interi (pos. e neg.), razionali, reali, complessi



# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (1)

- Alcuni termini utili:
  - *byte* : una sequenza di 8 bit
  - *word* (parola) : 2, 4, 8 byte (dipende dalla macchina) unità minima che può essere fisicamente letta o scritta nella memoria
- Tipicamente gli interi positivi si rappresentano usando 2 o 4 byte
- Notazione



# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (2)

- Alcuni punti importanti:

- se uso 4 byte (32 bit) posso rappresentare solo i numeri positivi da 0 a  $2^{32}-1$ , che sono molti ma non *tutti* !
- se moltiplico o sommo due numeri molto elevati posso ottenere un numero che non è rappresentabile

- es: vediamo cosa succede in base 10 con solo 3 cifre :

$$500 + 636 = 1136 \text{ risultato } \underline{136}$$

se uso solo 3 cifre non ho lo spazio fisico per scrivere la prima cifra (1) che viene 'persa', è un fenomeno chiamato *overflow*

$$\begin{array}{r} 101 + \quad \quad \quad \text{il primo } 1 \text{ non trova spazio} \\ 110 = \\ 1011 \end{array}$$

# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (3)

- Interi positivi e negativi :
  - ci sono diverse convenzioni di rappresentazione
    - *modulo e segno* in cui il primo bit viene riservato al segno (1 negativo, 0 positivo) e gli altri 31 al modulo
    - *Complemento a due*
    - *Complemento a uno* (la trascuriamo)
  - rimane comunque il problema dell'overflow

# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (4)

## Numeri relativi

- **Modulo e segno** (es con 3 bit)

0 segno +  
1 segno -

- codifica semplice
- operazioni aritmetiche più complesse

es.: +2  $\leftrightarrow$  010 e -2  $\leftrightarrow$  110

001 +	1 +
110 =	-2 =
<hr/>	<hr/>
111	-3

Errato!

Occorre differenziare tra i bit del numero e quelli di segno  
Bisogna codificare in modo diverso le operazioni aritmetiche.

# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (5)

- **Complemento a due** (es con 4 bit)

es:  $+5 = 0101$  **-5 ??**

- Partendo da  $+5 = 0101$  si invertono gli 1 con gli 0 :  $1010$

- Si aggiunge 1:  $1010 + 1 = 1011 = -5$

$$- 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 1 \times 2^0$$

$$= - 8 + 0 + 2 + 1 = -5$$

**Il primo bit non rappresenta solo il segno!**

Non occorre più pertanto differenziare i bit.

# Esempio

$$\begin{array}{r} 0001 + \\ 1011 = \\ \hline 1100 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 1 + \\ -5 = \\ \hline -4 \end{array}$$

OK!

# Altre basi numeriche utilizzate

- **Ottale** (base8): { 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7} (10↔8)
- **Esadecimale** (base 16): { 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F}  
(10↔16)
- Usate perché semplici conversioni da base 2 a base 8 o 16:

Esempio:  $111000110101_2$

$$\underbrace{111} \underbrace{000} \underbrace{110} \underbrace{101} = 7065_8$$

$$\underbrace{1110} \underbrace{0011} \underbrace{0101} = E35_{16}$$

# Ulteriore sistema di codifica dei numeri

## BCD (Binary-Coded Decimal)

- Si codificano in binario (4 bit) le singole cifre decimali.
- es.: 254

$\begin{array}{ccc} \overbrace{2} & \overbrace{5} & \overbrace{4} \\ 0010 & 0101 & 0100 \end{array}$

- nessun errore di conversione
- precisione dei calcoli decimali
- spreco di cifre
- usato nelle calcolatrici tascabili



# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (6)

- Razionali
  - numero finito di cifre periodiche dopo la virgola (ad esempio 3.12 oppure 3.453)
  - rappresentazione solitamente su 4/8 byte
  - rappresentazione in *virgola fissa* : riservo X bit per la parte frazionaria
- es : con 3 bit per la parte intera e 2 per quella frazionaria 011.11, 101.01



# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (7)

- Come si converte in base 10 una rappresentazione in virgola fissa

- es :

$$\begin{aligned} 101.01 &= 1 * 2^2 + 0 * 2^1 + 1 * 2^0 + 0 * 2^{-1} + 1 * 2^{-2} = \\ &= 4 + 1 + 0.25 = 5.25 \end{aligned}$$

dove  $2^{-1} = 1/2 = 0.5$ ,  $2^{-2} = 1/2^2 = 0.25$

e in generale  $2^{-n} = 1/2^n$

# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (8)

- Problemi della rappresentazione in virgola fissa
  - **overflow**
  - **underflow** quando si scende al di sotto del minimo numero rappresentabile
    - es. vediamo in base 10, con 2 cifre riservate alla parte frazionaria  $0.01 / 2 = 0.005$  non rappresentabile usando solo due cifre

# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (9)

- Problemi della rappresentazione in virgola fissa (cont.)
  - spreco di bit per memorizzare molti '0' quando lavoro con numeri molto piccoli o molto grandi
    - es. vediamo in base 10, con 5 cifre per la parte intera e 2 cifre riservate alla parte frazionaria  
**10000.00** oppure **00000.02**
  - i bit vengono usati più efficientemente con la notazione *esponenziale* o *floating point* (*virgola mobile*)

# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (10)

- Rappresentazione in virgola mobile
  - idea : quando lavoro con numeri molto piccoli uso tutti i bit disponibili per rappresentare le cifre dopo la virgola e quando lavoro con numeri molto grandi le uso tutte per rappresentare le cifre in posizioni elevate
  - questo permette di rappresentare numeri piccoli con intervalli minori fra loro rispetto ai numeri grandi
  - questo riduce gli errori nel calcolo a parità di bit utilizzati

# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (11)

- Rappresentazione in virgola mobile (cont.)

- ogni numero  $N$  è rappresentato da una coppia (*mantissa*  $M$ , *esponente*  $E$ ) con il seguente significato

$$N = M * 2^E$$

- esempi:

1. in base 10, con 3 cifre per la mantissa e 2 cifre per l'esponente riesco a rappresentare

$$349\ 000\ 000\ 000 = 3,49 * 10^{11}$$

con la coppia (3.49,11) perché  $M = 3.49$  ed  $E = 11$

# La rappresentazione dei numeri all'interno di un computer (12)

- Rappresentazione in virgola mobile (cont.)
  - in base 10, con 3 cifre per la mantissa e 2 per l'esponente riesco a rappresentare  $0.000\ 000\ 002 = 2.0 * 10^{-9}$  con la coppia (2.0,-9) perché  $M = 2.0$  ed  $E = -9$
  - sia  $0.000\ 000\ 002$  che  $349\ 000\ 000\ 000$  non sono rappresentabili in virgola fissa usando solo 5 cifre decimali

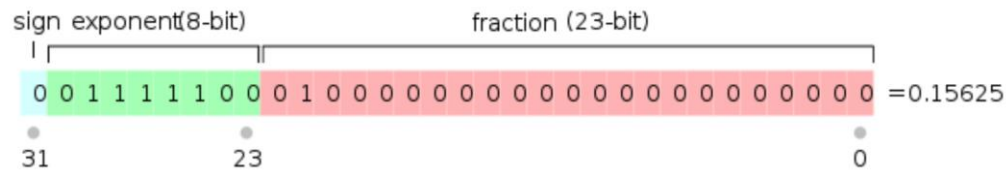
# Lo standard IEEE 754

- Insieme di rappresentazioni di valori numerici e simbolici usato per floating point computation attraverso software (librerie) o hardware
- Vari tipi di precisione
- Float e double in C seguono questo standard
- Il numero viene formato con un bit di segno, con un esponente e con la mantissa
- Si specificano 3 parametri:
  - $P$ : precisione o numero di bit che compongono la mantissa
  - $E_{\max}$ : esponente massimo
  - $E_{\min}$ : esponente minimo
- Ad esempio per la precisione singola  $P=23$ ,  $E_{\max}=127$  e  $E_{\min}=-126$
- La mantissa viene normalizzata scegliendo l'esponente in modo che sia sempre nella forma  $1,xxxx\dots$
- L'esponente è polarizzato, ovvero ci si somma  $E_{\max}$  (costante di polarizzazione)



# Esempio

- $0.15625_{10}$  in binario diventa  $0.00101_2$  (i.e.,  $1/8 + 1/32$ )
- $0.00101_2 = 1.01_2 \times 2^{-3}$
- Mantissa frazionaria:  $.01_2$
- Esponente:  $-3$
- Esponente polarizzato (precisione singola):  $-3 + 127 = 124$



- Esponente polarizzato (precisione doppia):  $-3 + 1023 = 1020$

# Lo standard IEEE 754

- Nel caso della precisione singola usare le seguenti relazioni:

	esp	M	numero
Numero normalizzato	$0 < \text{esp} < 255$	qualsiasi	$(-1)^s (1, M) 2^{\text{esp}-127}$
Numero denormalizzato	$\text{esp}=0$	$M \neq 0$	$(-1)^s (\underline{0}, M) 2^{-126}$ Riduce la perdita di precisione se underflow
Zero	$\text{esp}=0$	$M = 0$	$(-1)^s 0$
Infinito	$\text{esp}=255$	$M = 0$	$(-1)^s \infty$
NaN (Not a Number)	$\text{esp}=255$	$M \neq 0$	<i>NaN</i>

# Range e precisione

- I numeri piu' piccoli (vicini allo zero) rappresentabili
- Esp=1, M=0  $\rightarrow \pm 2^{-126} \approx \pm 1.17549 \times 10^{-38}$  (norm. singola)  
 $\pm 2^{-1022} \approx \pm 2.22507 \times 10^{-308}$  (norm. doppia)
- Esp=0, M=1  $\rightarrow \pm 2^{-149} \approx \pm 1.40130 \times 10^{-45}$  (denorm. singola)  
 $\pm 2^{-1074} \approx \pm 4.94066 \times 10^{-324}$  (denorm. doppia)
  
- I numeri finiti piu' grandi (lontani dallo zero) rappresentabili a singola precisione sono
- Esp=254, M=11...1  $\rightarrow \pm (1 - 2^{-24}) \times 2^{128} \approx \pm 3.40282 \times 10^{38}$
  
- A doppia:  $\pm 1.79769 \times 10^{308}$

# Esempio


- Voglio rappresentare il numero -36,47 usando la convenzione IEEE754, ovvero vedere come viene realmente memorizzata la variabile

```
float f=-36.47
```


- Prima di tutto calcolo la rappresentazione binaria. A tal fine calcolo parte intera e frazionaria mediante iterazione di divisioni/moltiplicazioni per 2.

# esempio (2)

36 div 2	(resto)
18	0
9	0
4	1
2	0
1	0
0	1



0,47 x 2	0	,94
0,94 x 2	1	,88
0,88 x 2	1	,76
0,76 x 2	1	,52
0,52 x 2	1	,04
0,04 x 2	0	,08
...	...	...



$$-36.47_{10} = -100100,011110..._2 = -1,0010001111x2^5$$

Ora ho tutti gli elementi da collocare nella rappresentazione.

# Rappresentazione di un insieme finito di oggetti

- Vogliamo rappresentare i giorni della settimana :
  - {Lu, Ma, Me, Gio, Ve, Sa, Do}
  - usando sequenze 0 e 1
- Questo significa costruire un 'codice', cioè una tabella di corrispondenza che ad ogni giorno associa una opportuna sequenza
- In principio possiamo scegliere in modo del tutto arbitrario.....

# Rappresentazione di un insieme finito di oggetti

- Una possibile codifica binaria per i giorni della settimana

Lunedì	0100010001
Martedì	001
Mercoledì	1100000
Giovedì	1
Venerdì	101010
Sabato	111111
Domenica	000001

# Rappresentazione di un insieme finito di oggetti

- Problema : la tabella di corrispondenza fra codifiche tutte di lunghezza diversa
  - spreco di memoria
  - devo capire come interpretare una sequenza di codifiche
  - 110000011 = Me Gio Gio
  - 110000011 = Gio Gio Do Gio
- Soluzione
  - si usa un numero di bit uguale per tutti : il minimo indispensabile



# Rappresentazione di un insieme finito di oggetti

- Per rappresentare 7 oggetti diversi servono almeno 3 bit (minima potenza di due che supera 7 è  $8 = 2^3$ ) quindi :
  - 000 Lunedì
  - 001 Martedì
  - 010 Mercoledì
  - 011 Giovedì
  - 100 Venerdì
  - 101 Sabato
  - 110 Domenica
  - 111 non ammesso

# Rappresentazione di caratteri e stringhe

- **Tipologia di caratteri:**
  - alfabeto e interpunzioni: A, B, ..., Z, a, b, ..., z, ;, :, “, ..
  - cifre e simboli matematici: 0, 1, ..., 9, +, -, >, ..
  - caratteri speciali: £, \$, %, ...
  - caratteri di controllo: CR, DEL, ....
- Le stringhe sono sequenze di caratteri terminate in modo particolare.
- I caratteri sono un insieme finito di oggetti e seguono la strategia vista per i giorni della settimana

# Rappresentazione di caratteri e stringhe (2)

- **ASCII** (*American Standard Code for Information Interchange*): Codice a 7 bit (standard)
- **ASCII** esteso a 8 bit (non standard)
- es.: A      01000001  
      (      00101000
- **UNICODE**: su 16 bit (65536 diverse configurazioni): più recente, permette di rappresentare anche alfabeti diversi e simboli per la scrittura di lingua orientali.

# Rappresentazione di caratteri e stringhe (3)

- **ASCII a 7 bit**

I 7 bit sono suddivisi logicamente in due campi rispettivamente di 3 e 4 bit.



I primi tre bit rappresentano categorie di caratteri, mentre gli ultimi quattro servono a rispettare l'ordinamento dei caratteri all'interno di ogni categoria.

# Rappresentazione di caratteri e stringhe (4)

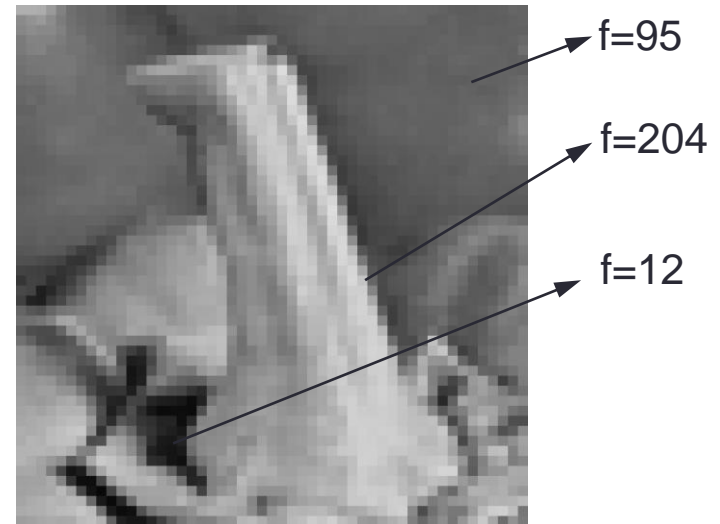
- Categorie

1°bit	2°bit	3°bit	Caratteri rappresentati
0	1	0	simboli di punteggiatura, simboli speciali e di operazione
0	1	1	numerali
1	0	0	maiuscole (A - O)
1	0	1	maiuscole (P - Z)
1	1	0	minuscole (a - o)
1	1	1	minuscole (p - z)



# Cos'è un'immagine digitale

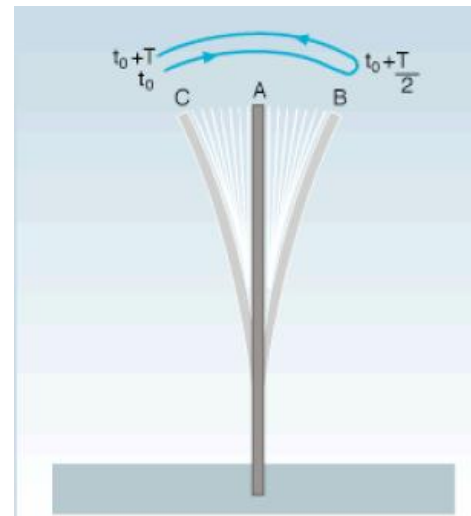
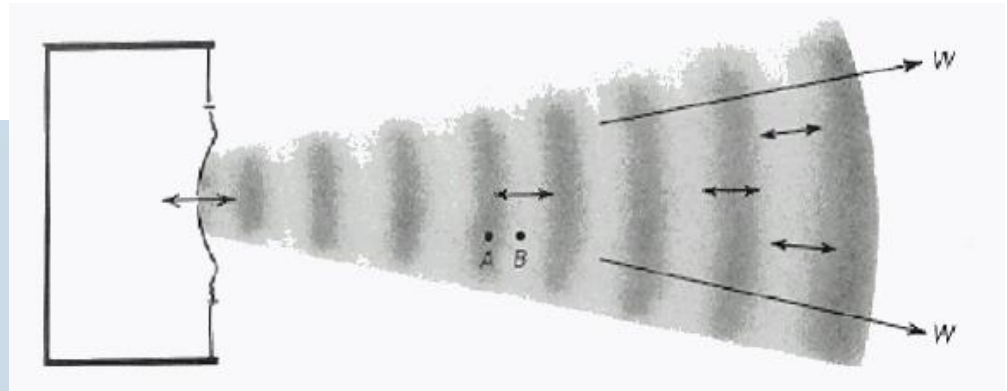
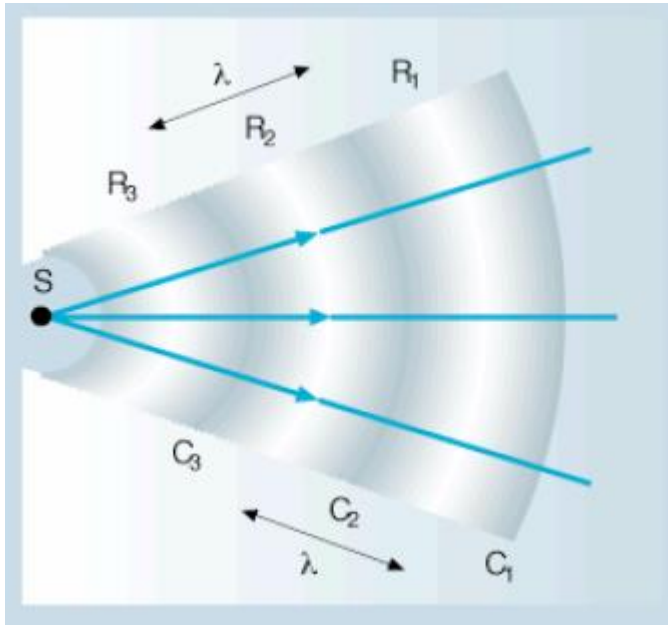
Un'immagine digitale può essere vista come una funzione bi-dimensionale  $f(x,y)$ , dove  $f$  rappresenta l'intensità o **livello di grigio** dell'immagine in quel punto: 0 rappresenta il **nero**, 255 il **bianco**



Un'immagine è quindi una **matrice** di elementi chiamati **pixels** (picture elements).

# La natura fisica del suono

- onde che trasportano energia lontano dalla sorgente (oggetto che vibra)





# Rappresentazione di audio

- E' possibile rappresentare il suono con la sua forma d'onda
- Al calcolatore, basta rappresentare una opportuna sequenza di campioni della forma d'onda

