

Rappresentazione dell'informazione

I calcolatori gestiscono dati di varia natura: testi, immagini, suoni, filmati, nei calcolatori rappresentati con sequenze di bit: mediante un'opportuna **codifica** presentiamo le codifiche dei dati gestite dall'hardware: numeri (e caratteri).

Argomenti trattati:

- **numeri**: naturali, interi, reali e le operazioni aritmetiche nell'hardware,
- **caratteri**: diversi codici di rappresentazione,
- **codici di correzione degli errori**,
- organizzazione della **memoria**,

Codifica: Teoria generale

- **insieme dei dati** rappresentabili (D),
- **alfabeto** ($A = \{0, 1\}$): insieme di simboli,
- **codifica** ($D \rightarrow A^*$): mappa tra dati e le sequenze di bit

In una codifica di lunghezza costante, con n bit si rappresentano sino a 2^n dati diversi.

Esistono codifiche a lunghezza variabile (dati diversi occupano un diverso numero di bit).

Proprietà di una codifica:

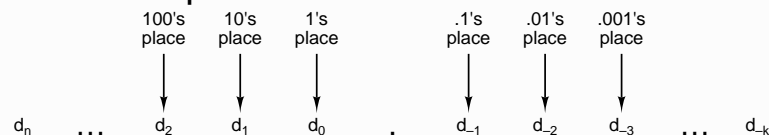
- **compatta**: si limita in numero di byte necessari,
- **pratica**: facilitare la computazione,
- **fedele**: codifiche senza perdita di informazione, o con poca informazione persa.

Esigenze contrapposte: si cerca un compromesso.

L'aritmetica dei calcolatori

- come codificare i numeri: **naturali, interi, reali**.
- come eseguire le operazioni

Notazione posizionale: il peso di una cifra dipende dalla sua posizione:



$$\text{Number} = \sum_{i=-k}^n d_i \times 10^i$$

La stessa idea con *basi* diverse

Binary	1	1	1	1	1	0	1	0	0	0
	1×2^{10}	$+ 1 \times 2^9$	$+ 1 \times 2^8$	$+ 1 \times 2^7$	$+ 1 \times 2^6$	$+ 0 \times 2^5$	$+ 1 \times 2^4$	$+ 0 \times 2^3$	$+ 0 \times 2^2$	$+ 0 \times 2^1$
	1024	+ 512	+ 256	+ 128	+ 64	+ 0	+ 16	+ 0	+ 0	+ 0
Octal	3	7	2	1						
	3×8^3	$+ 7 \times 8^2$	$+ 2 \times 8^1$	$+ 1 \times 8^0$						
	1536	+ 448	+ 16	+ 1						
Decimal	2	0	0	1						
	2×10^3	$+ 0 \times 10^2$	$+ 0 \times 10^1$	$+ 1 \times 10^0$						
	2000	+ 0	+ 0	+ 1						
Hexadecimal	7	D	1							
	7×16^2	$+ 13 \times 16^1$	$+ 1 \times 16^0$							
	1792	+ 208	+ 1							

Notazione binaria

Il calcolatore utilizza base 2

- un segnale digitale rappresenta una cifra
- semplificazione dell'hardware

Alternativa: **BCD** (Binary Coded Decimal)

- si rappresenta una sequenza di cifre decimali,
- ogni cifra rappresentata da 4 bit,
- **vantaggi** nessun arrotondamento per numeri con virgola,
- **svantaggi** complica i circuiti per le operazioni, usa più bit dello stretto necessario.

Conversioni di base: da 2 a 10

Due possibili metodi (algoritmi).

1) Sommare il peso delle singole cifre.

$$\begin{aligned}
 &101110110111_{two} = \\
 &2^{11} + 2^9 + 2^8 + 2^7 + 2^5 + 2^4 + 2^2 + 2^1 + 2^0 \\
 &= 2048 + 512 + 256 + 128 + 32 + 16 + 4 + 2 + 1 = 2999_{ten}
 \end{aligned}$$

Intuitivo ma poco efficiente.

Ambiguità

“Esistono 10 tipi di persone: quelle che capiscono la notazione binaria e quelli che non la capiscono.”

Se si usano diverse basi, bisogna specificare la base utilizzata.

Diverse modi, ma in genere:

un pedice alla fine della sequenza di cifre.

Esempi: 257_{ten} , $(257)_{10}$, 257_{eight} , $257H$.

Alternative: lettere all'inizio della sequenza di cifre:

$H328C$, $HABCD$, $0xABCD$, $O127$

Secondo metodo di conversione

Si convertono le sottosequenze iniziali della sequenza.

Per convertire 101110110111_{two} :

$$1_{two} = 1_{ten}$$

$$10_{two} = 2_{ten}$$

$$101_{two} = 5_{ten} = 2 * 2 + 1$$

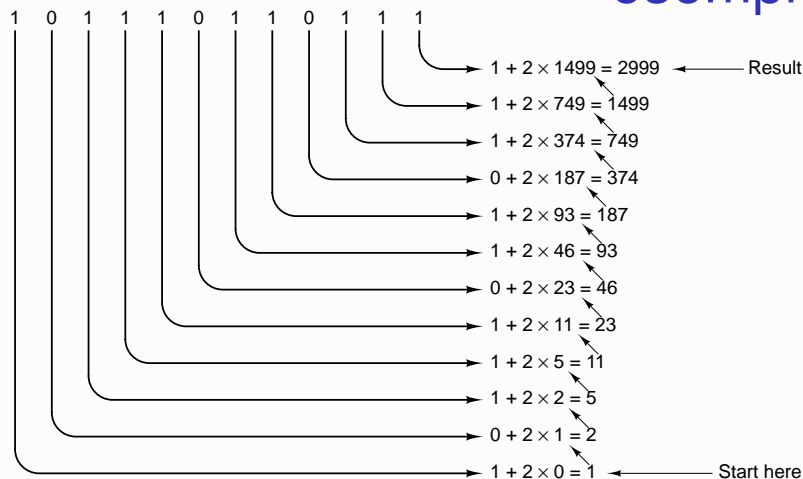
$$1011_{two} = 11_{ten} = 5 * 2 + 1$$

Ad ogni passo:

“nuovo valore” =

“valore precedente” * 2 + “nuova cifra”

2° metodo di conversione: esempio



Metodo applicabile per convertire da una qualsiasi base in base 10.

Conversione da base 10 a base 2

Due possibili metodi (algoritmi):

1) Scomporre in potenze di 2

$$\begin{aligned} 1492 &= 1024 + 468 = 1024 + (256 + 212) \\ &= 1024 + (256 + (128 + 84)) \dots \\ &= 1024 + 256 + 128 + 64 + 16 + 4 \\ &= 2^{10} + 2^8 + 2^7 + 2^6 + 2^4 + 2^2 \end{aligned}$$

Metodo intuitivo ma poco pratico.

Altro metodo: serie di divisioni - resti

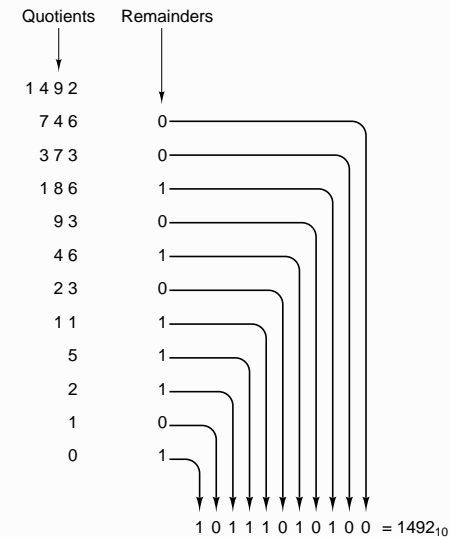
Dividendo un numero (decimale) per 2 ottengo:

- l'ultima cifra binaria,
- il numero rappresentato dalle rimanenti cifre.

Con un serie di divisioni per 2 valuto tutte le cifre.

Metodo applicabile per convertire da base dieci ad una qualsiasi base (serie di divisione per la "base").

Serie di divisioni - resti: esempio



Base 8 (ottale) o 16 (esadecimale)

A volte necessario rappresentare numeri binari di decine di cifre.

Rappresentazioni ottale e esadecimale sono comode:

- un insieme di cifre simile a quello della notazione decimale;
- più compatte della notazione binaria;
- esiste un metodo semplice e veloce per convertire di base.

La notazione esadecimale richiede **cifre extra**:

A (10), B (11), C (12), D (13), E (14), F (15).

Conversioni

Da base 2 a base 16 (8)

- dividere la sequenza di cifre in gruppi di 4 (3),
- trasformare ciascun gruppo in una cifra.

Da base 16 (8) a base 2

- trasformare ciascuna cifra in sequenza di 4 (3) cifre binarie,
- riunire le sequenze così ottenute.

Esempi

Example 1

Hexadecimal

Binary

Octal

1	9	4	8	.	B	6
$\overbrace{0001}^1 \overbrace{1001}^4 \overbrace{1010}^5 \overbrace{1000}^1 \overbrace{1000}^0 . \overbrace{1011}^5 \overbrace{1011}^5 \overbrace{1000}^4$						

Example 2

Hexadecimal

Binary

Octal

7	B	A	3	.	B	C	4
$\overbrace{0111}^7 \overbrace{1011}^5 \overbrace{1010}^6 \overbrace{1001}^4 \overbrace{1111}^3 . \overbrace{1011}^5 \overbrace{1110}^7 \overbrace{0010}^0 \overbrace{0100}^4$							

Una argomento per la correttezza

$$\begin{aligned}
 (d_7 d_6 d_5 d_4 d_3 d_2 d_1 d_0)_{\text{two}} &= \\
 &= 2^7 d_7 + 2^6 d_6 + 2^5 d_5 + 2^4 d_4 + 2^3 d_3 + 2^2 d_2 + 2^1 d_1 + 2^0 d_0 \\
 &= (2d_7 + d_6)2^6 + (4d_5 + 2d_4 + d_3)2^3 + (4d_2 + d_1 + d_0) \\
 &= (2d_7 + d_6)2^{3*2} + (4d_5 + 2d_4 + d_3)2^{3*1} + (4d_2 + d_1 + d_0) \\
 &= (2d_7 + d_6)8^2 + (4d_5 + 2d_4 + d_3)8^1 + (4d_2 + 2d_1 + d_0) \\
 &= ((2d_7 + d_6)(4d_5 + 2d_4 + d_3)(4d_2 + 2d_1 + d_0))_{\text{eight}}
 \end{aligned}$$

L'aritmetica del calcolatore

Tre diverse classi di numeri: **naturali** (unsigned), **interi** (signed), **reali** (floating point).

Rappresentati con un numero fisso di cifre.

- Naturali e interi: 16 – 32 – 64 bit.
- Reali (frazionari): 32 – 64 – 128.

Conseguenze.

- L'insieme dei numeri rappresentabili è limitato. Massimo rappresentabile.
- Per i numeri reali, il calcolatore dà risultati approssimati. (le rappresentazioni sono approssimate, le operazioni introducono errori).
- Più formati per numeri e operazioni.

Errore di overflow

Errore di overflow: il risultato di un operazione è più grande del massimo valore rappresentabile.

Esempio: la somma o il prodotto di due numeri di cui uno uguale al massimo numero rappresentabile.

L'hardware segnala eventuali gli errori di overflow,

Esempio: nella somma di due numeri naturali, l'hardware controlla se le cifre più significative generano un riporto.

Operazioni aritmetiche nell'hardware

L'hardware implementa le 4 operazioni aritmetiche. Gli algoritmi (metodi) validi per base dieci restano validi per base due.

Per motivi di efficienza, l'hardware usa algoritmi più sofisticati.

Addizione:

- somme e riporti;
- in hardware: bisogna gestire il problema della propagazione del riporto.

Operazioni aritmetiche

Sottrazione:

- sottrazioni e prestiti;
- in hardware: si calcola l'opposto e esegue un addizione, soluzione utile perché viene usata la notazione *complemento a due* per i negativi.

Moltiplicazione:

- serie di somme;
- in hardware: stessa idea ma parallelizzata, più somme contemporaneamente, meno cicli di somme (Dadda and Wallace multipliers).

Operazioni aritmetiche

Divisione:

- serie di sottrazioni;
- in hardware: serie di sottrazione o, per i numeri floating-point, calcolo dell'inverso e prodotto.

Interi: 4 rappresentazioni.

In hardware: 4 possibili alternative.

- **segno e valore assoluto**

$$9_{\text{dieci}} = 0\ 0001001$$

$$-9_{\text{dieci}} = 1\ 0001001$$

- **complemento a 1**

$$9_{\text{dieci}} = 0\ 0001001$$

$$-9_{\text{dieci}} = 1\ 1110110$$

- **complemento a 2**

$$9_{\text{dieci}} = 0\ 0001001$$

$$-9_{\text{dieci}} = 1\ 1110111$$

- **eccesso (128)**

$$9_{\text{dieci}} = 1\ 0001001 \quad (9 + 128 = 137)$$

$$-9_{\text{dieci}} = 0\ 1110111 \quad (-9 + 128 = 119)$$

Complemento a 2

La rappresentazione maggiormente usata.

- **Motivazioni:** semplifica l'ALU (Arithmetic Logic Unit).
- **Definizione alternativa:** con n cifre binarie, il numero negativo $-i$ viene rappresentato da $2^n - i$. I due valori sono congruenti modulo 2^n , $-i \equiv_{2^n} (-i + 2^n)$.
- **Appunto:** è una notazione per numeri sia negativi che positivi.

Operazioni in complemento a 2

Somma di interi:

- eseguo la somma come se i numeri fossero numeri naturali scritti in notazione binaria.
- Perché funziona? Proprietà dell'aritmetica modulo.
Il numero negativo $-i$ viene rappresentato da $2^n - i$
 $(-i \equiv_{2^n} 2^n - i)$.
Se $j \equiv_{2^n} j'$, $k \equiv_{2^n} k'$
allora $(j + k) \equiv_{2^n} (j' + k')$
- **diverso** il controllo dell'**overflow**: il segno degli addendi non coincide con quello del risultato.

Operazioni in complemento a 2

- **Opposto:** con un'**operazione di complemento a 2** del numero (inverto le cifre e aggiungo uno).
- **Estensione del numero di cifre** (scrivo un numero con più cifre preservandone il valore): aggiungo cifre uguali alla cifra segno.
- **Conversione in base dieci:** Per convertire un numero negativo n : determino il valore assoluto calcolando l'opposto di n .

Numeri frazionari (con virgola)

I **pesi** delle cifre dopo la virgole sono potenze negative di due.

$$1,011 = 1*2^0 + 0*2^{-1} + 1*2^{-2} + 1*2^{-3} = 1 + 1/4 + 1/8$$

Solo i numeri nella forma $z/2^n$ sono rappresentabili con un numero finito di cifre;
esempio : 0,4 scritto in base due diventa un numero periodico.

Metodi di conversione

Si convertono separatamente parte intera e parte frazionaria.

Conversione della parte frazionaria:

- da base due (o base b) a base dieci:
calcolo la sommatoria delle cifre decimali moltiplicate per il loro peso.
- da base dieci a base due (o base b):
cifre ottenute attraverso un ciclo,
ad ogni iterazione:
moltiplico parte frazionaria per 2 (b),
 - parte intera del risultato: nuova cifra del risultato;
 - parte frazionaria: valore da usare prossima iterazione.

Operazioni su numeri frazionari

Le tecniche usuali:

- Somma e sottrazione: sommo (sottraggo) cifre dello stesso peso.
- opero con i numeri senza virgola e poi valuto dove posizionare la virgola nel risultato.

Notazione floating-point

Per i numeri frazionari si usa la notazione **floating-point** (scientifica) (esponente—mantissa).

Il numero X è rappresentato da una coppia (m, e)

- $X = m \times 10^e$
- m : mantissa, numero frazionario,
($1 \leq |m| < 10$),
- e : esponente, numero intero

Vantaggi: si rappresentano numeri grandi (e piccoli) sinteticamente, evitando gli zeri non significativi.

Floating-point nel calcolatore

Un numero reale X viene rappresentato da una sequenza di bit spezzata in due parti:

- una parte per la mantissa m ,
notazione **normalizzata**, la virgola in posizione fissa (es. dopo la prima cifra) non viene rappresentata,
- una parte per l'esponente e (numero intero)

$$X = m \times 2^e$$

L'esponente indica di quante posizioni deve essere spostata la virgola nella mantissa.

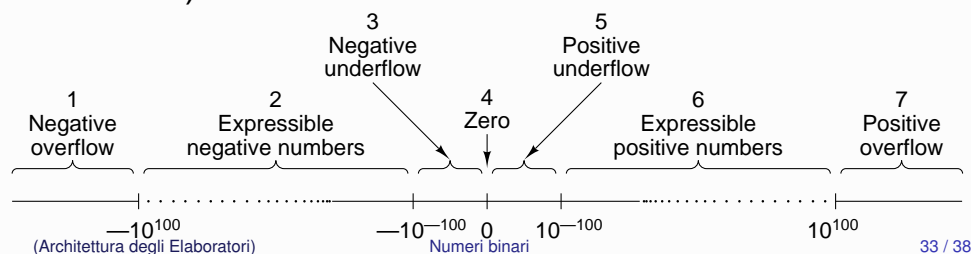
Floating-point nel calcolatore

Un numero fisso di bit per m ed e .

Un numero finito di valori rappresentabili.

A secondo di come partiziono le cifre:

- più bit per $e \Rightarrow$ più ampio l'intervallo
- più bit per $m \Rightarrow$ maggiore precisione (numeri più densi)



Computazione floating-point

Difetti:

- **imprecisioni nei calcoli**: ogni operazione può generare un errore,
- **overflow**: risultati non rappresentabili, perché troppo grandi,
- **underflow**: risultati non rappresentabili, perché troppo vicini a 0, approssimati con 0.

(Architettura degli Elaboratori)

Numeri binari

34 / 38

Notazione IEEE standard

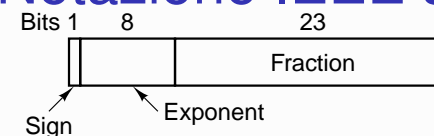
- Fino agli anni 80: processori diversi usavano notazioni diverse, problemi nello scambio dati.
- Produttori informatici affidano a Williams Kahan la definizione di uno standard,
- notazione **IEEE 754** standard.
- gestazione molto lunga,
- Usata in tutti i calcolatori,
- Turing award.

(Architettura degli Elaboratori)

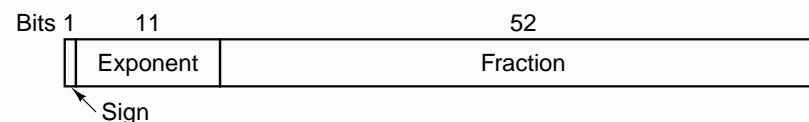
Numeri binari

35 / 38

Notazione IEEE standard



(a)



(b)

segno 0: positivo, 1: negativo,
esponente eccesso 127 (1023)
mantissa notazione normalizzata, la mantissa inizia con 1, implicito (non viene rappresentato)

(Architettura degli Elaboratori)

Numeri binari

36 / 38

Casi particolari

Nel caso l'esponente abbia valore minimo o massimo si usano altre regole.

Bit di esponente:

- 00000000: inizio implicito della mantissa: 0,; esponente: -126 (numeri denormalizzati).
- 11111111, con mantissa 00...00: infinito (gestisce l'overflow)
- 11111111, con mantissa diversa da 00...00: not a number (NaN), risultato non rappresentabile, (es. $0/0$)

Normalized	\pm	$0 < \text{Exp} < \text{Max}$	Any bit pattern
Denormalized	\pm	0	Any nonzero bit pattern
Zero	\pm	0	0
Infinity	\pm	1 1 1...1	0
Not a number	\pm	1 1 1...1	Any nonzero bit pattern

↖ Sign bit