



## Fondamenti di Informatica

Laurea in  
Ingegneria Civile e Ingegneria per l'Ambiente e il Territorio

Rappresentazione dell'Informazione

Stefano Cagnoni e Monica Mordonini

## Informatica = Informazione + Automatica

■ **Informazione**: notizia, dato o elemento che consente di avere conoscenza più o meno esatta di fatti, situazioni, modi di essere.

■ **Dato**: ciò che è immediatamente presente alla conoscenza, prima di ogni elaborazione; (in informatica) elemento di informazione costituito da simboli che devono essere elaborati.  
(dal *Vocabolario della Lingua Italiana*, Istituto dell'Encyclopædia Italiana)

Rappresentazione dell'informazione

2

## Informazione

- E' l'oggetto del complesso processo di comunicazione fra due entità che condividono un medesimo codice d'interpretazione
- Informazione & rumore: l'informazione si dice significativa se ha un effetto sull'utilizzatore, altrimenti è rumore

Rappresentazione dell'informazione

3

## Rappresentazione dell'Informazione

- L'informazione può essere rappresentata in due forme:
  - Analogica
  - Digitale
- Nella forma analogica una grandezza è rappresentata in modo continuo.
- Nella forma digitale una grandezza è rappresentata in modo discreto.

Rappresentazione dell'informazione

4

## Rappresentazione dell'Informazione

- La maggior parte delle grandezze fisiche è di tipo continuo.
- Tuttavia alcuni tipi di informazione "artificiali" sono di tipo discreto (ad esempio, un testo scritto).

Rappresentazione dell'informazione

5

## Elaboratore elettronico (computer o calcolatore)

- Calcolatore = strumento per fare calcoli ?
- Definizione legata alle origini, oggi troppo limitativa!
- In francese = ordinateur (elaboratore)
- Un computer è uno strumento "universale" per l'elaborazione dei dati.

Rappresentazione dell'informazione

6

## Elaboratore elettronico (computer o calcolatore)

- Strumento per la rappresentazione, la memorizzazione e l'elaborazione delle informazioni
  - uno strumento in grado di eseguire insiemi di *azioni elementari*
  - le azioni vengono eseguite su oggetti (*dati*) per produrre altri oggetti (*risultati*)
  - l'esecuzione di azioni viene richiesta all'elaboratore attraverso frasi scritte in un qualche linguaggio (*istruzioni*)

Rappresentazione dell'informazione

7

## Programmazione

- L'attività con cui si predisponde l'elaboratore a eseguire un particolare insieme di azioni su un particolare insieme di dati allo scopo di risolvere un problema

Rappresentazione dell'informazione

8

## Risoluzione di un problema

- La descrizione del problema non indica direttamente (in genere) un modo per ottenere il risultato voluto
- differenza tra *specifica di un problema* e *processo di risoluzione*
- La risoluzione di un problema è quel processo che
  - dato un problema
  - individuato un opportuno metodo risolutivo **trasforma**
    - i dati iniziali
    - nei corrispondenti risultati finali

Rappresentazione dell'informazione

9

## Cenni storici I

- 1600 - Blaise Pascal realizza la prima macchina programmata meccanicamente per eseguire operazioni aritmetiche. E' la così detta Pascalina. Poteva effettuare addizioni e sottrazioni.
- 1671 – Leibniz realizza una macchina dello stesso tipo che poteva eseguire le quattro operazioni elementari e la radice quadrata.

Rappresentazione dell'informazione

10

## Cenni storici II

- 1804 – Joseph Jacquard realizza un telaio per tessitura controllato automaticamente da schede perforate.
- 1833 Charles Babbage progetta la “Analytical Engine” . Possedeva una memoria fatta da pile di ruote dentate e una unità di calcolo in grado di effettuare le quattro operazioni. I dati erano immessi in memoria tramite schede perforate.

Rappresentazione dell'informazione

11

## Cenni storici III

- Hollerith fonda la *Computing Tabulating Recording Company* che nel 1923 diventerà *International Business Machine* (IBM)
- 1904: *invenzione del tubo a vuoto*
- 1945 - All' Università di Princeton J. von Neumann sviluppa l'idea di calcolatore “a memoria programmata”. La macchina immagazzina nella memoria non solo i dati da elaborare ma anche le istruzioni del programma. L'architettura di von Neumann è quella usata ancora oggi.

Rappresentazione dell'informazione

12

## Cenni storici IV

- 1947: *invenzione del transistor*
- 1951 – nasce il primo calcolatore commerciale l'UNIVAC I (Universal Automatic Computer).
- 1969: *invenzione dei circuiti integrati*
- 1981: Personal Computer IBM

Rappresentazione dell'informazione

13

## Le generazioni I

### ■ I generazione – Inizia nel 1951.

- I calcolatori sono realizzati con la tecnologia delle valvole termoioniche e con memorie a tamburo magnetico.
- Hanno capacità di memoria limitata, occupano molto spazio e consumano molta energia.
- Vengono programmati in linguaggio macchina.
- Solo più tardi compaiono i primi linguaggi di alto livello come il FORTRAN (1957).

Rappresentazione dell'informazione

14

## Le generazioni II

### ■ II generazione – 1959-1965.

- Vengono utilizzati i transistor (che sostituiscono le valvole) e le memorie sono costituite da nuclei magnetici. Nascono dischi e nastri magnetici,
- Nascono il COBOL (linguaggio per applicazioni congressuali) e l'ALGOL (1960) per applicazioni scientifiche (precursore di Pascal, C etc.).
- Compiono i primi sistemi operativi.

Rappresentazione dell'informazione

15

## Le generazioni III

### ■ III generazione – 1965-1972.

- Vengono utilizzati i circuiti integrati.
- Più transistor vengono "integrati" su di una unica piastrina di silicio detta "chip".
- Nascono i sistemi in multiprogrammazione ed i sistemi in time-sharing in cui più utenti, collegati tramite terminali, possono utilizzare contemporaneamente lo stesso computer.

Rappresentazione dell'informazione

16

## Le generazioni IV

### ■ IV generazione – 1972 - oggi.

- Nel 1972 nascono i microprocessori. Una unità centrale (CPU) può essere contenuta in un unico circuito integrato.
- Collegando la CPU alla memoria e ai dispositivi di I/O (input/output) si ottengono i minicomputer. Velocità di elaborazione raggiunte 100 MIPS (Milioni di istruzioni per secondo).
- Contemporaneo sviluppo della telematica (applicazione delle telecomunicazioni all'informatica).
- Nascono i primi computer paralleli.

Rappresentazione dell'informazione

17

## Tipi di Calcolatore

- **Supercalcolatori**: elevata potenza di calcolo per applicazioni scientifiche e modellazione di sistemi complessi
- **Mainframe**: elevata capacità di gestire periferiche per applicazioni gestionali su ampia scala
- **Minicalcolatori**: caratteristiche simili ai mainframe ma su scala più ridotta, per piccole aziende
- **Workstation**: stazioni di lavoro per applicazioni avanzate di progettazione e grafica computerizzata
- **Personal Computer (PC)**: sistemi destinati ad uso personale utilizzabili in diverse configurazioni (postazione singola di lavoro, sistemi multimediali, server di rete, workstation economiche, laptop)

Rappresentazione dell'informazione

18

## Tipi di dati

- Dati **numerici** (interi e reali)
- Dati **simbolici** (codifica di concetti o simboli: es. vero e falso, caratteri alfanumerici, ecc.)
- Dati **multimediali**
  - testi
  - suoni
  - immagini (fisse o in movimento)
- La **potenza e la versatilità** del calcolatore derivano dalla possibilità di utilizzare una codifica comune per i diversi tipi di dati.
- Eseguendo operazioni dello stesso tipo a livello **fisico** si possono ottenere risultati interpretabili in modo molto diverso a livello **logico**

Rappresentazione dell'informazione

19

## Codifica dell'informazione

- Gli esseri viventi ricevono informazione direttamente dal mondo circostante e dai propri simili attraverso i sensi (**percezione**).
- La percezione, tuttavia, è un fatto immediato. L'informazione percepita deve poter anche essere **memorizzata** e **trasmessa** agli altri.
- La memorizzazione e la trasmissione dell'informazione richiedono che questa sia **codificata**.
- Se devo descrivere un fenomeno che non posso riprodurre direttamente o un oggetto che non ho a portata di mano o un concetto astratto ho bisogno di **simboli**.

Rappresentazione dell'informazione

20

## Codifica dell'informazione

- Un insieme di **simboli** e di regole che determinano come interpretarli costituiscono un **codice**.  
Es. la scrittura  
SIMBOLI = a b c d e f g h ... x y z , . + ' ( ) ...  
ARCO  
(potremmo anche leggerlo ocra, cane ecc.)
- Esistono regole che creano una corrispondenza fra ogni simbolo e un suono, che determinano come interpretare gruppi di più simboli ecc.

Rappresentazione dell'informazione

21

## Codifica dell'informazione

- Alcuni codici usati quotidianamente:
  - la scrittura
  - le lingue
  - i gesti
  - la rappresentazione dei numeri
- Utilizzare gli stessi codici permette la **COMUNICAZIONE** (dell'informazione)
- **COMUNICARE** permette di:
  - descrivere oggetti, idee, percezioni, emozioni
  - trasmettere conoscenza, esperienza

Rappresentazione dell'informazione

22

## Comunicazione

### Problema

- Un uomo atterra su un pianeta sconosciuto e incontra una diversa forma di vita.  
Come può far capire che non ha cattive intenzioni se non esiste alcun codice riconosciuto da entrambi ?
- *Per comunicare è necessario condividere gli stessi codici!*
- Due persone di provenienza diversa hanno lingue e gestualità diverse. Però trasmettono le proprie emozioni attraverso espressioni spontanee simili.
- I codici possono collocarsi a livelli diversi.

Rappresentazione dell'informazione

23

## Rappresentazione dell'informazione

- La codifica dell'informazione può avere due forme:
  - **Analogica**
  - **Digitale**
- Nella forma *analogica* una grandezza è rappresentata in modo continuo da un'altra grandezza continua (es. una tensione elettrica).  
Es.  
suono -> *microfono* -> tensione  
tensione -> *altoparlante* -> suono
- La tensione prodotta dal microfono è tanto più alta quanto più elevato è il livello del suono.
- La vibrazione dell'altoparlante è tanto più ampia quanto più elevata è la tensione

Rappresentazione dell'informazione

24

## Rappresentazione dell'informazione

- Nella forma **digitale** una grandezza è rappresentata in modo **discreto** da una sequenza di **campioni** (interpretabili come numeri interi).
- Un campione può rappresentare:
  - il livello di colore di un pixel (punto colorato)
  - l'ampiezza di un suono in un certo istante
  - un carattere
  - un numero!
- La rappresentazione digitale usata all'interno di un calcolatore:
  - è una approssimazione della realtà (continua).
  - l'errore di approssimazione dipende dalla precisione (numero di cifre a disposizione) della rappresentazione digitale.

Rappresentazione dell'informazione

25

## Rappresentazione dell'informazione

- La rappresentazione digitale della realtà è una rappresentazione basata su numeri (digit = cifra, quindi digitale = numerico) che necessita di un **CODICE** per poterli rappresentare.
- I circuiti di un calcolatore lavorano a due diversi livelli di tensione (di solito 0 e 5 Volt, ma anche 0 e 3.3 Volt)
- E' possibile usare i 2 livelli per rappresentare due **SIMBOLI** diversi, a cui associare due diversi significati  
Es. Vero/Falso Positivo/Negativo Presenza/Assenza  
Ma anche le **quantità** (cifre) **0/1**
- All'interno del calcolatore i numeri vengono rappresentati con 2 cifre (rappresentazione **binaria**)

Rappresentazione dell'informazione

26

## Codifica binaria

- Rappresentazione di numeri
- Notazione di tipo **posizionale** (come la notazione decimale).
- Ogni numero è rappresentato da una sequenza di simboli
- Il valore del numero dipende non solo dalla quantità rappresentata da ciascun simbolo, ma anche dalla posizione in cui si trovano i simboli.
  - 3456 è diverso da 6543
  - 1001 è diverso da 1100
- Utilizza solo 2 simboli (0 e 1)

Rappresentazione dell'informazione

27

## Notazione posizionale (caratteristiche generali)

- Scelta una **base** di rappresentazione B
  - ogni numero è rappresentato da una sequenza di simboli (**cifre**) appartenente a un alfabeto di **B simboli** distinti
  - ogni cifra rappresenta un valore compreso **fra 0 e B-1**
  - a ogni posizione corrisponde un **peso**, uguale ad una **potenza della base** crescente da dx a sx.
  - Valore del numero = somma dei prodotti di ciascuna cifra per il peso associato alla sua posizione

Esempio di rappresentazione su N cifre:

$$d_{N-1} d_{N-2} \dots d_1 d_0 = d_{N-1} * B^{N-1} + d_{N-2} * B^{N-2} + \dots + d_1 * B^1 + d_0 * B^0$$

Cifra più significativa

Cifra meno significativa

Rappresentazione dell'informazione

28

## Rappresentazioni mediante basi diverse

- Decimale (B=10)
- Binaria (B=2)
  - Un calcolatore rappresenta l'informazione attraverso la codifica binaria.
  - Ogni elemento di una sequenza binaria viene detto **bit** (**Binary digIT**).
  - Una sequenza di 8 bit si dice **byte**.
- Ottale (B=8)
- Esadecimale (B=16)

Rappresentazione dell'informazione

29

## Esempi

$$(102)_{10} = 1 * 10^2 + 0 * 10^1 + 2 * 10^0 = 100 + 0 + 2$$

$$(1100110)_2 = 1 * 2^6 + 1 * 2^5 + 0 * 2^4 + 0 * 2^3 + 1 * 2^2 + 1 * 2^1 + 0 * 2^0 \\ = 64 + 32 + 0 + 0 + 4 + 2 = (102)_{10}$$

$$(146)_8 = 1 * 8^2 + 4 * 8^1 + 6 * 8^0 = 64 + 32 + 6 = (102)_{10}$$

Rappresentazione dell'informazione

30

## Rappresentazioni mediante basi diverse

- Quanto più è piccola la base tanto più lunga sarà la rappresentazione di una stessa quantità.  
Es.  $(109)_{10} = (1101101)_2 = (6D)_{16}$
- Qualunque sia la notazione, il valore della base B è codificato con la sequenza 10  
Infatti:  $10 = 1 * B^1 + 0 * B^0$
- Con sequenze di N simboli in base B posso rappresentare  $B^N$  numeri diversi

Rappresentazione dell'informazione

31

## Multipli del byte

- 1 Byte = 8 bit
- 1 KiloByte (kB) = 1024 byte ( $2^{10} = 1024$ )
- 1 MegaByte (MB) = 1024 KB =  $2^{20}$  Byte
- 1 GigaByte (GB) = 1024 MB =  $2^{30}$  Byte
- 1 TeraByte (TB) = 1024 GB =  $2^{40}$  Byte

Rappresentazione dell'informazione

32

## Conversione da una base ad un'altra

La regola per convertire un numero da una base B (es. B=10) ad una diversa base b è (es. b=2):

Numero in base B		Base b
Q	35	2
u	17	1
o	8	1
z	4	0
i	2	0
e	1	0
n	1	0
t	0	1
i	0	1

$$(35)_{10} = (100011)_2$$

Rappresentazione dell'informazione

33

## Conversione binario - ottale/esadecimale

- Nella rappresentazione ottale (B=8) si usano gli 8 simboli 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7
- In quella esadecimale (B=16) i 16 simboli 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F
- Con 3 bit si rappresentano  $2^3 = 8$  simboli
- Con 4 bit si rappresentano  $2^4 = 16$  simboli
- Dato un numero binario, la corrispondente codifica ottale si ottiene considerando gruppi di 3 bit (a partire dalla cifra meno significativa) e sostituendo al valore rappresentato da tali bit la cifra ottale equivalente
- Per convertire in esadecimale si fa la stessa cosa considerando gruppi di 4 bit

Rappresentazione dell'informazione

34

## Conversione binario - ottale/esadecimale

Esempio:

Dato il numero binario 1100011001011011

la corrispondente codifica ottale è  
 $1/100/011/001/011/011 = 1\ 4\ 3\ 1\ 3\ 3$

La corrispondente codifica esadecimale è  
 $1100/0110/0101/1011 = C\ 6\ B\ D$

Rappresentazione dell'informazione

35

## Rappresentazione di Numeri Interi Positivi (numeri naturali)

- Un calcolatore assegna un numero fisso N di bit per ogni tipo di dato. N è di solito multiplo di 8.
- Con N bit si possono rappresentare  $2^N$  valori distinti (es. con 8 bit,  $2^8=256$ ), associabili, ad esempio, ai numeri naturali da 0 a  $2^N - 1$ .

Rappresentazione dell'informazione

36

## Rappresentazione di Numeri Naturali

### ■ Dati N bit, quali numeri naturali si possono rappresentare?

I numeri da 0 a  $2^N - 1$

### ■ Dato un numero naturale, quanti bit sono necessari per rappresentarlo?

Per rappresentare un numero naturale  $I$  con  $N$  bit è necessario che  $2^N > I$ , cioè  $N > \log_2 I$

Es.  $I = 90 \quad N > \log_2 90 \quad N > 6.492$

Quindi  $N = 7$ . Infatti con 7 bit si possono rappresentare i numeri da 0 a 127

## Somma

$$\begin{array}{r} 0 + 0 = 0 \\ 0 + 1 = 1 \\ 1 + 1 = 10 \end{array}$$

Somma e sottrazione si eseguono esattamente come nel caso decimale, sulla base dei 4 casi riportati a fianco.

Es.  $22 + 21$

$$\begin{array}{r} & 1 & 1 & \leftarrow \text{riporto} \\ \hline & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 + \\ & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 = \\ \hline 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{array}$$

## Rappresentazione di Numeri Numeri relativi (interi con segno)

- E' possibile estendere in modo naturale la rappresentazione dei numeri naturali ai numeri relativi.
- I numeri relativi possono essere:
  - positivi (segno +)
  - negativi (segno -)
- Il segno può assumere 2 valori  
=> Basta aggiungere 1 bit per rappresentare il segno.

## Rappresentazione di numeri interi relativi (con N bit)

Prima rappresentazione possibile:

### ■ Segno e Valore Assoluto

- Il primo bit indica il segno (0=positivo, 1=negativo), cui segue la rappresentazione (su  $N-1$  bit) del valore assoluto del numero, cioè del numero naturale che si ottiene eliminando il segno.

Es. (con 8 bit)

$$10000011 = -3$$

## Rappresentazione di numeri interi relativi (con N bit)

Rappresentazione alternativa :

- Complemento a due
  - Un numero negativo  $-n$  è rappresentato attraverso il **complemento a 2 del suo valore assoluto**, cioè dal numero intero positivo  $2^N - n$ .

Es.  $N=8 \quad 2^N=256$

$$\begin{array}{l} (6)_{10} = (00000110)_2 \\ (-6)_{10} = (11111010)_2 \quad [\text{Infatti: } 256 - 6 = 250] \end{array}$$

## Osservazioni

- I numeri naturali e i corrispondenti numeri relativi positivi hanno la stessa rappresentazione e hanno come cifra più significativa 0  
 $(35)_{10} = (00100011)_2$  in tutte le rappresentazioni
- Tutti i numeri negativi hanno 1 come cifra più significativa (come nella rappresentazione in segno e valore assoluto)  
 $(-35)_{10} = (10100011)_2$  rappr. segno + val. ass.  
 $(11111010)_2$  rappr. mediante compl. a 2
- Lo zero ha un'unica rappresentazione
- E' possibile realizzare la proprietà dei numeri relativi per cui  
 $m - n = m + (-n)$

## Calcolo rapido del complemento a 2

- Il complemento a 2 di un numero in una rappresentazione ad N bit si definisce come:

$$C(n) = 2^N - n$$

- Possiamo scrivere anche  $C(n) = 2^N - n - 1 + 1$

### N.B. !!

Dati  $n$  (ad es. 00100011) ed  $N$  (ad es. 8)

la rappresentazione di  $2^N - 1 - n$  è uguale alla rappresentazione di  $n$  con le cifre invertite (11011100)

Allora: il complemento di un numero si calcola invertendo tutti i suoi bit e sommando 1

Rappresentazione dell'informazione

43

## E quindi.....

- Per calcolare il complemento a 2 di un numero
- 1. Si rappresenta il numero in binario
- 2. Si invertono tutte le cifre (1 ->0 e 0 ->1)
- 3. Si somma 1.

Es.

$$32 = 00100000$$

$$- 32 = 11011111 + 1 = 11100000$$

### N.B.

Il complemento del complemento di un numero è il numero stesso

$$C(32) = 256 - 32 = 224; \text{ (uso 8 bit)}$$

$$C(C(32)) = 256 - (256 - 32) = 32$$

Rappresentazione dell'informazione

44

## Esempi di rappresentazioni

- Avendo a disposizione un byte per la rappresentazione, il numero naturale 35 ha la seguente rappresentazione binaria:

$$00100011$$

Il numero -35 in segno e valore assoluto:

$$10100011$$

Il numero -35 in complemento a due:

rappr. di 35	00100011
scambio 0<->1	11011100
aggiungo 1	11011101

Rappresentazione dell'informazione

45

## Rappresentazione dello 0

### ■ modulo e segno

- rappresentazione ambigua
- $+0 = 00000000$
- $-0 = 10000000$

### ■ complemento a due

- rappresentazione univoca infatti il complemento a due di 00000000 è ancora 0 (*primo vantaggio*)

Quindi:

in una rappresentazione a  $N$  bit con complemento a 2 posso rappresentare i numeri da  $-(2^{N-1})$  a  $+2^{N-1}-1$

Es. con 8 bit rappresento i numeri da  
 $-128 = -(2^7)$  a  $127 = (2^7-1)$

Rappresentazione dell'informazione

46

## Addizione

Se si utilizza la notazione con complemento a 2, si può ragionare in termini "algebrici":

Es. $22 - 21$	$1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1$
Rappresento -21 in complemento a 2	$0\ 0\ 0\ 1\ 0\ 1\ 1\ 0$
	$1\ 1\ 1\ 0\ 1\ 0\ 1\ 1$
	$0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1$

La sottrazione equivale alla somma del minuendo con la negazione (rappresentazione complementata) del sottraendo.

Secondo vantaggio della rappresentazione in complemento a 2: all'interno del calcolatore somme e sottrazioni sono eseguite utilizzando la stessa operazione (circuito).

Rappresentazione dell'informazione

47

## Esercizi

- Verificare che, in una rappresentazione senza segno,  $(10000101)_2 = (133)_{10}$
- Data una rappresentazione intera a 4 bit senza segno, rappresentare e calcolare in binario le seguenti operazioni (decimali):
  - $5 + 5$
  - $13 + 5$  (che risultato "apparente" ottengo ???)
- Data una rappresentazione a 8 bit in complemento a 2
  - determinare il minimo numero rappresentabile
  - determinare il massimo numero rappresentabile

Rappresentazione dell'informazione

48

## Rappresentazioni a lunghezza fissa: problemi

Usare rappresentazioni di lunghezza fissa porta ad avere valori non rappresentabili (solo un certo numero di configurazioni è disponibile). Questo può provocare errori di due tipi:

### Overflow

### Underflow

Rappresentazione dell'informazione

49

## Rappresentazioni a lunghezza fissa: problemi

- **Overflow** indica un errore nella rappresentazione di un certo numero (di solito il risultato di una operazione) dovuto al fatto che la quantità di cifre disponibili è minore rispetto a quelle necessarie a rappresentare il numero.

Es. i due addendi di una somma possono essere rappresentabili ma il risultato della somma no.

Es. (interi senza segno su 8 bit)  $130 + 150 = 280$   
Ma con 8 bit rappresento al max. il numero 255.

- **Underflow** indica che il risultato è troppo piccolo per essere rappresentato, cioè minore del più piccolo numero rappresentabile.

Es. divisione fra interi quando il dividendo è minore del divisore.  
Il risultato in questo caso è 0.

$25/50 = 0.5$ , ma io posso rappresentare solo 0, 1, ...

Rappresentazione dell'informazione

50

## Esempio 1 (overflow)

- Con 8 bit posso rappresentare:  
interi positivi da 0 a 255  
interi con segno da -128 a +127
- Supponiamo di essere nel primo caso e di avere  $11111111 = (255)_{10}$   
 $255 + 1 = ?$

$1\ 1111111$
$11111111 +$
$00000001$
$-----$
$1\ 00000000$

■ Ma ho solo 8 bit => il risultato dell'operazione è 0!

Rappresentazione dell'informazione

51

## Esempio 2 (overflow)

- Con 8 bit posso rappresentare:  
interi positivi da 0 a 255  
interi con segno da -128 a +127
- Supponiamo di essere nel secondo caso e di avere  $01111111 = (127)_{10}$   
 $127 + 1 = ????$

$1111111$
$01111111 +$
$00000001$
$-----$
$10000000$

■ Ma 10000000 è negativo! (-128)

Rappresentazione dell'informazione

52

## Rappresentazione di Numeri Reali

- Un numero reale è una grandezza continua
- Può assumere infiniti valori
- In una rappresentazione di lunghezza limitata, deve di solito essere approssimato.
- Esistono due forme per rappresentare un numero reale
  - Segno, parte intera, parte decimale (rappresentazione in virgola fissa)
  - Segno, mantissa, esponente (rappresentazione in virgola mobile)

Rappresentazione dell'informazione

53

## Rappresentazione in virgola fissa (fixed-point)

- Utilizzando una rappresentazione su N cifre si assume che la posizione della virgola sia fissa in un preciso punto all'interno della sequenza. Quindi si assegnano k cifre per la parte intera e N-k cifre per la parte inferiore all'unità (che si può impropriamente definire *parte decimale*)

Es. con 8 cifre e 3 cifre 'decimali'

in base 10	123.45	00123.450
in base 2	111.1	00111.100

Rappresentazione dell'informazione

54

## Rappresentazione in virgola fissa (fixed-point)

**NB** In una rappresentazione di tipo posizionale le cifre alla destra della virgola vengono moltiplicate per potenze negative della base

Es.

$$(5.75)_{10} = 5 \cdot 10^0 + 7 \cdot 10^{-1} + 5 \cdot 10^{-2}$$
$$(11.011)_2 = 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3}$$

Si ricordi che:  $N^{-k} = 1 / N^k$

## Conversione decimale-binario di numeri non interi

- La parte intera si converte col metodo delle divisioni successive
- Per la parte alla destra della virgola:
  - si moltiplica la parte a destra della virgola per 2
  - si prende la parte intera del risultato come cifra utile
  - si ripetono i 2 passi precedenti finché la parte a destra della virgola non diventa 0

Es. 19.375 Sappiamo che  $(19)_{10} = (10011)_2$

$$0.375 \cdot 2 = 0.75$$
$$0.75 \cdot 2 = 1.5$$
$$0.5 \cdot 2 = 1.0$$

Quindi  $(19.375)_{10} = (10011.011)_2$

## Rappresentazione in virgola mobile (floating-point)

- Se ho una rappresentazione in virgola fissa (es. su segno e 8 cifre con 3 cifre alla destra della virgola) rappresento numeri (base 10) compresi fra

$$-99999.999 \quad \text{e} \quad 99999.999$$

Non posso rappresentare, quindi:

- numeri che richiedono più di 5 cifre intere, cioè maggiori di 99999.999 (es. 1000000)
- numeri che richiedono più di 3 cifre alla destra della virgola, come ad es. 123.0001

## Rappresentazione in virgola mobile (floating-point)

- Utilizza la cosiddetta *notazione scientifica* (esponenziale)
- Nel formato esponenziale un numero N viene espresso nella seguente forma

$$N = \pm m \cdot b^e$$

- $b$  base del sistema di numerazione
- $m$  mantissa del numero
- $e$  esponente (intero con segno)

## Rappresentazione in virgola mobile (floating-point)

$$N = \pm m \cdot b^e$$

- Fissata la base, per rappresentare un numero reale è necessario rappresentare segno, mantissa ed esponente. La mantissa si suppone in virgola fissa con la virgola all'inizio, seguita sempre da una cifra diversa da zero.

$$\text{Es (base 10)} \quad 523.45 = .52345 \cdot 10^3$$

$$(\text{base 2}) \quad 11.1011 = .111011 \cdot 2^2$$

- **Ricorda:** moltiplicare (dividere) un numero per una potenza della base equivale a far scorrere a sinistra (destra) il numero di un numero di posizioni pari all'esponente, ovvero a spostare la virgola di un uguale numero di posizioni in senso opposto.

## Rappresentazione in virgola mobile (floating-point)

- Permette di manipolare numeri con ordini di grandezza molto differenti utilizzando per la rappresentazione un insieme limitato di cifre: con N cifre a disposizione per la mantissa (più un certo numero per l'esponente) posso rappresentare in modo esatto i numeri che richiedono meno di N cifre fra la cifra più significativa e quella meno significativa.
- Il numero di cifre usate per l'esponente determina di quante posizioni posso spostare la virgola rispetto alla posizione 'standard' (a sinistra della cifra più significativa)

## Approssimazioni nelle operazioni in floating point

- Quando il numero di cifre necessarie per una rappresentazione corretta del risultato di una operazione è maggiore del numero di cifre a disposizione, il numero viene *troncato*: si trascurano cioè le cifre meno significative per le quali "non c'è spazio".

Es. Supponendo di usare 4 bit per la mantissa

$$13 + 0.5$$

$$13 = .1101 * 2^4 \quad 0.5 = 0.1 * 2^0$$

Il risultato sarebbe  $0.11011 * 2^4$ , ma ho solo 4 bit

Quindi il risultato è  $0.1101 * 2^4$ , e quindi  $13+0.5=13!$

Rappresentazione dell'informazione

61

## Esercizi

- In una rappresentazione binaria in virgola fissa con 6 bit per la parte intera e 4 per la parte 'decimale':

- Posso rappresentare il numero (in base 10)  $16^{-1}$  ?
- Quale è il massimo intero che posso rappresentare ?

- In una rappresentazione in virgola mobile con 8 cifre di mantissa e 3 di esponente:

- Posso rappresentare senza approssimarla il numero (in base 10)  $1.03125017$  ?
- Come rappresento il numero  $122.625$  ?

Rappresentazione dell'informazione

62

## Algebra di Boole

- L'algebra di Boole è un formalismo che opera su variabili (dette *variabili booleane* o *variabili logiche* o *asserzioni*) che possono assumere due soli valori:

- *Vero*
- *Falso*

- L'algebra booleana nasce come tentativo di definire in forma algebrica processi di tipo logico-deduttivo

- Tuttavia, poiché di fatto l'algebra di Boole opera su variabili binarie (*vero* e *falso* sono i 2 soli simboli), i suoi operatori possono essere inclusi fra gli operatori dell'algebra binaria.

Rappresentazione dell'informazione

63

## Algebra di Boole

- Sulle variabili booleane è possibile definire delle funzioni (dette funzioni booleane o logiche). Anch'esse possono assumere i due soli valori vero e falso.

- Le funzioni booleane possono essere definite tramite le *tabelle di verità*. Una tabella di verità di una funzione di  $N$  variabili ha  $2^N$  righe, una per ogni possibile combinazione delle variabili, e  $N+1$  colonne,  $N$  per rappresentare la combinazione delle variabili più una per il valore corrispondente della funzione

X <sub>1</sub>	X <sub>2</sub>	X <sub>3</sub>	F
0	0	0	1
1	0	0	0
0	1	0	0
0	0	1	0
1	1	0	1
0	1	1	1
1	0	1	1
1	1	1	1

Rappresentazione dell'informazione

64

## Operatori ed Espressioni Booleane

- L'algebra di Boole si basa su un insieme di operatori:

- **AND** (indicato in genere dal simbolo  $\times$ )
- **OR** (indicato in genere dal simbolo  $+$ )
- **NOT** (indicato in genere dal simbolo  $\cdot$ )
- **XOR** (indicato in genere dal simbolo  $\oplus$ )
- **NAND** (indicato in genere dal simbolo  $\uparrow$ )
- **NOR** (indicato in genere dal simbolo  $\downarrow$ )

- In realtà, qualunque funzione booleana può essere realizzata utilizzando 2 soli operatori: AND e NOT oppure OR e NOT

Rappresentazione dell'informazione

65

## NOT - AND - OR

X	NOT
0	1
1	0

Il risultato è la negazione della variabile

X <sub>1</sub>	X <sub>2</sub>	AND
0	0	0
1	0	0
0	1	0
1	1	1

Il risultato è 1 (Vero) se entrambe le variabili hanno valore 1

Il risultato è 1 (Vero) se almeno una delle variabili ha valore 1

X <sub>1</sub>	X <sub>2</sub>	OR
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	1

Rappresentazione dell'informazione

66

## XOR - NAND - NOR

X <sub>1</sub>	X <sub>2</sub>	XOR
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	0

Il risultato è 1 (Vero) se una sola delle due variabili ha valore 1

X <sub>1</sub>	X <sub>2</sub>	NAND
0	0	1
1	0	1
0	1	1
1	1	0

NAND (X<sub>1</sub>, X<sub>2</sub>) = NOT (AND (X<sub>1</sub>, X<sub>2</sub>))

X <sub>1</sub>	X <sub>2</sub>	NOR
0	0	1
1	0	0
0	1	0
1	1	0

NOR (X<sub>1</sub>, X<sub>2</sub>) = NOT (OR (X<sub>1</sub>, X<sub>2</sub>))

Rappresentazione dell'informazione

67

## Interpretazione logica degli operatori

- Se si ha una operazione del tipo:

A \* B (\* indica una generica operazione),

il risultato è vero se:

\* **condizione**

OR A o B (o entrambe) sono vere

AND sia A che B sono vere

XOR A o B (ma non entrambe) sono vere

Rappresentazione dell'informazione

68

## Operatori ed Espressioni Booleane

- Questi operatori possono essere combinati in espressioni booleane che rappresentano funzioni booleane e si compongono con le stesse regole utilizzate per l'algebra tradizionale.

$$F(x_1, x_2, x_3) = ((\text{NOT } x_1) \text{ AND } x_2) \text{ OR } x_3$$

Rappresentazione dell'informazione

69

## Esercizio di logica booleana

- Ricavare la tavola di verità della seguente funzione booleana

$$F(a,b,c) = (a \text{ AND } b) \text{ OR } (\text{NOT } c)$$

Rappresentazione dell'informazione

70

## Espressioni equivalenti

- Due espressioni si dicono *equivalenti* quando per ogni combinazioni di valori delle variabili assumono lo stesso risultato

Esempio

- $a \oplus b$
- $\bar{a} \times b + a \times \bar{b}$

Rappresentazione dell'informazione

71

## Espressioni complementari

- T1 e T2 sono *complementari* se per quelle combinazioni in cui T1 risulta 1 T2 risulta 0 e viceversa

Esempio

- $t1 = (\bar{a} \times \bar{c}) + (a \times b)$

- $t2 = (\bar{a} \times c) + (a \times \bar{b})$

Rappresentazione dell'informazione

72

## Espressioni duali

■ T2 è detta *duale* di T1 se è ottenuta da essa sostituendo l'operatore AND con l'OR e viceversa, e la costante 0 con 1 e viceversa

$$\square T1 = (\bar{a} \times \bar{c}) + (a \times b) + 0$$

$$\square T2 = (\bar{a} + \bar{c}) \times (a + b) \times 1$$

Rappresentazione dell'informazione

73

## Esercizio di logica booleana

■ Una cassaforte ha 4 lucchetti x,y,v,w che devono essere aperti tutti. Le chiavi sono distribuite fra 3 persone A,B,C.

- A possiede le chiavi v e y
- B possiede le chiavi v ed x
- C possiede le chiavi w e y

Dire alla presenza di quali combinazioni di persone la cassaforte può essere aperta e costruire la tavola di verità della corrispondente funzione booleana

Rappresentazione dell'informazione

74

### altavista

Home > Advanced Text-Only Search > Results for macedonia

#### Boolean query:

macedonia

#### Sort by:

[ ] Italian  Search

From: [ ] To: [ ] (e.g. 31/12/99)

Others searched for: Repubblica di Macedonia \* Map of Macedonia \* where is Macedonia

We found 16,011 results:

#### 1 Results - Macedonia

Home > Advanced Text-Only Search > Results for macedonia

URL: <http://www.econ.org/bartolomeo/macedonia.htm>

Transl. More pages from this site

Value! Macedonia, cioè in frangere un monte, scava nelle rovine

Page: 1 of 10000 - About 1 of 10000 pages. Version 1. Gugno 2001, 12:49. Utente: In Primo Poco. In Italia. Politica. Economia. Estero...

URL: <http://www.yahoo.com/search/search?p=macedonia.htm>

Transl. More pages from this site

Macedonia (T) cerca Octopus, Valentine, GI, AlfaRomeo, Peugeot

Page: 1 of 10000 - About 1 of 10000 pages. In Primo Poco. In Italia. Politica. Economia. Estero. Hi-tech. Spettacolo. Società. Dalle. Sport...

URL: <http://www.yahoo.com/search/search?p=macedonia.htm>

Transl. More pages from this site

Deserterà sul sito di Macedonia Taz

MACEDONIA ADVENTURES - viaggi con moto stradali, enduro e auto 4x4. Si partecipa con mezzi propri o a noleggio o come passeggeri nei veicoli...

URL: <http://www.macedoniatours.com>

Transl. More pages from this site 10 found pages

Rappresentazione dell'informazione

75

### altavista

Home > Advanced Text-Only Search > Results for macedonia and frutta

#### Boolean query:

macedonia and frutta

#### Sort by:

[ ] Italian  Search

From: [ ] To: [ ] (e.g. 31/12/99)

We found 218,086 results:

#### 1 Results - Macedonia di frutta secca

Home > Advanced Text-Only Search > Results for macedonia and frutta

URL: [http://www.cucinareonline.com/ricette/ricettealimentare/ricettealimentare\\_macedonia.htm](http://www.cucinareonline.com/ricette/ricettealimentare/ricettealimentare_macedonia.htm)

Transl. More pages from this site

Macedonia di frutta

Home. Cucinare. Salse. Sughi. Antipasti. Internacci. Frittate. Brodi e minestrine. Minestrone. Zuppe. Zuppe di pesce. Paste e zuppe. Riso e risotti...

URL: [http://www.cucinareonline.com/ricette/ricettealimentare/ricettealimentare\\_macedonia.htm](http://www.cucinareonline.com/ricette/ricettealimentare/ricettealimentare_macedonia.htm)

Transl. More pages from this site

Cucinare a frutta secca - Cucinareonline.com

Curate a frutta secca

URL: [http://www.cucinareonline.com/ricette/ricettealimentare/ricettealimentare\\_macedonia.htm](http://www.cucinareonline.com/ricette/ricettealimentare/ricettealimentare_macedonia.htm)

Transl. More pages from this site

Bonjour Bonjour - Macedonia di frutta secca

URL: [http://www.cucinareonline.com/ricette/ricettealimentare/ricettealimentare\\_macedonia.htm](http://www.cucinareonline.com/ricette/ricettealimentare/ricettealimentare_macedonia.htm)

Transl. More pages from this site

76

## Search Builder

Type your terms and select the fields to use in the search. Click **Start Search** when you have found and click.

④ Terms:  in

(Terms anywhere)  
-- Fields below are unique to INSPEC --

CITN - CITATION  
TI - Title  
AU - Author

④ and ④ or ④ not

Terms:  in

(Terms anywhere)  
-- Fields below are unique to INSPEC --

CITN - CITATION  
TI - Title  
AU - Author

Rappresentazione dell'informazione

77

Result 1 of 4581 in INFOPAC 2001/18 Week 3

New limits on the production of magnetic monopoles at Fermilab

AU: [Author] Kaletta, G.; Strauss, M.G.; Gamberger, L.; Lue, W.; Smith, E.H.; SO: [Source] Proceedings of the 30th International Conference on High Energy Physics, World Scientific, Singapore, 2001, 2 vol.(vol.1+vol.2+vol.3)

PA: [Page]

LA: English

AB: First results from an experiment (Fermilab E882) searching for magnetically charged particles bound to elements from the CDF and DO detectors are reported. The experiment is described, and limits on magnetic monopole pair production cross sections for magnetic charges 1, 2, 3, and 6 times the Dirac pole strength are presented. These limits (> 1 pb), hundreds of times smaller than those from previous direct accelerator-based searches, use simple model assumptions for the photonic production of monopoles, as does the extraction of mass limits in the hundreds of GeV range.

AN: 708373

Get Record

View Complete Record

Result 2 of 4581 in INFOPAC 2001/18 Week 3

TI: The GREAT triggerless total data readout method

AU: Lazarus, I.H.; Apelle, P.C.; Buffer, P.A.; Coleren, Smith, P.J.; Crosswell, J.R.; Freeman, S.J.; Hershberg, P.D.; Hibbert, J.; Joss, D.;

Leib, J.; Loh, J.; Mazzoni, J.; Sampson, J.; Simpson, J.; Thirumalai, J.; Wiedenbeck, M.; SO: 2000 IEEE Nuclear Science Symposium, Conference Record (Cat. No.00CH37146); IEEE, Piscataway, NJ, USA; 2000; 3 vol.(vol.1+vol.2+vol.3) pp. 5116-5120

PA: [Page]

LA: English

AB: Readout Decay Tagging (RDT) is a very powerful method for the spectroscopy of exotic nuclei. RDT is a delayed coincidence technique between decay of the target and the decay of the recoil nuclei of a spectrometer. Such measurements are often limited by the dead time of the target. This paper describes a triggerless data acquisition method, which is being developed for the Recoil Electron Alpha Tagging (REAT) spectrometer that overcomes this limitation by virtually eliminating the dead time. Our solution is a Total Data Readout (TDR) method where all channels run independently and are associated in software to reconstruct events. The total dead time of the data taking is kept constant and is independent of the number of channels, which is in contrast with practically no dead time losses.

Each data word is assigned a timestamp from a global 100-MHz clock. Events are then reconstructed in real time in the event builder using temporal and spatial associations defined by the physics of the experiment.

AN: 708325

Get Record

View Complete Record

Rappresentazione dell'informazione

78

## Search Builder

Type your terms and select the fields to use in the search. Click **Start Search** when you have key and click.

Terms:  in  
(Terms anywhere)  
-- Fields below are unique to INSPEC --  
CITN - CITATION  
TI - Title  
AU - Author

and  or  not  
Terms:  in  
(Terms anywhere)  
-- Fields below are unique to INSPEC --  
CITN - CITATION  
TI - Title  
AU - Author

Rappresentazione dell'informazione

79

Record 1 of 49 in INSPEC 2001/01 - 2001/07  
TI: Robot spatial exploration by trial and error  
AU: Pollici, Z.; Probert, Smith-P.J.  
SP: *Evolutionary Programming*, 1998, Proceedings of the Third Annual Conference, Morgan Kaufmann Publishers, San Francisco, CA, USA, 1998, xxi+692 pp. p.807-15.  
PV: 1998  
LA: English

AB: We argue that evolutionary robotics (ER) techniques can act as useful and potentially wide ranging tools in the scientific investigation of adaptive behaviour. After discussing the kinds of investigations ER can play a central role in, a concrete example is presented. We conclude that these kinds of studies are not only scientifically useful, but are necessary for the field to develop as an engineering methodology for autonomous robotics.

AN: 6376975

[Check for holdings](#)

[View Complete Record](#)

Record 2 of 49 in INSPEC 2001/01 - 2001/07

TI: Classification of textured surfaces for robot navigation using continuous transmission frequency-modulated sonar signatures  
AU: Pollici, Z.; Probert, Smith-P.J.

SP: *Journal of International Journal of Robotics Research*, vol.20, no.2, Feb 2001; p.107-28.

PV: 2001

LA: English

AB: Whereas in the past ultrasonic sensors have been largely used only to estimate the proximity of objects and the location and identity of objects in the environment, in recent years the development of broadband sonar sensors has made possible their application. Broadband sonar echoes have sufficient resolution so that characteristics on reflection, especially geometry and texture, can be distinguished with only a few measurements. We describe how a model of texture can be used to distinguish between different surface materials using only a single sonar signal. The system is able to identify surfaces that might be considered typical pathways for a mobile robot, both those with periodicity in pattern and those with statistically homogeneous features. In particular, we consider textures corresponding to hard smooth floors, carpets and asphalt, and surfaces with a repeating pattern made up of tiles. Each random rough surface is modelled using an extension of the Kirschhoff approximation method. The model is able to predict the sonar wave patterns that are produced by the surface and to extract the most distinctive reflections from the tile borders. The continuous transmission frequency-modulated sonar signature corresponding to each class is derived and compared with the experimental measurement. A set of features is extracted that exploits the differences between the surface classes, and a hierarchical classification scheme is proposed for recognition.

AN: 6354966

[Check for holdings](#)

[View Complete Record](#)

Rappresentazione dell'informazione

80

## Esercizi

■ Verificare se le seguenti coppie di funzioni booleane sono equivalenti (cioè hanno la stessa tabella di verità):

C AND (A OR NOT B) e (NOT B OR A) AND C  
NOT (C AND B) NOR A e A NOR (B NAND C)  
C AND (NOT A OR B) e C NAND (A OR B)  
A AND (B AND NOT C) e (NOT A) OR ((NOT C) NAND B)

Rappresentazione dell'informazione

81