

# Informatica Generale 1 - Esercitazioni

## *Flowgraph, algebra di Boole e calcolo binario*

Daniele Pighin  
*pighin@fbk.eu*

FBK  
Via Sommarive, 18 I-38050 Trento, Italy

February 27, 2008

# Outline

- 1 Algebra di Boole**
  - Funzioni booleane
- 2 Progettazione di algoritmi**
  - Diagrammi di flusso
- 3 Rappresentazione binaria**
  - Numeri naturali
  - Numeri interi (con segno)
  - Numeri reali
  - Rappresentazione in virgola mobile

# Funzioni booleane: riepilogo

## Scopo

Ricavare l'espressione di una variabile booleana (output) il cui valore di verità è funzione di altre variabili (input).

## Procedimento

- 1 Capire il problema (semantica delle variabili di ingresso e di uscita);
- 2 Scrittura della tabella di verità.  
Per  $n$  variabili di input, le dimensioni della tabella sono  $2^n \times n + 1$  (possibili combinazioni di input  $\times$  numero di variabili [in + out]);
- 3 Scrittura della forma canonica (somma di prodotti) delle configurazioni di input che soddisfano l'output.

## Esercizi

- 1 Siano  $a_2, a_1$  e  $b_2, b_1$  i bit che rappresentano due numeri interi positivi, rispettivamente  $A$  e  $B$ . Sia  $r$  una variabile booleana che vale 1 se e solo se  $A > B$ . Si scriva la forma canonica di  $r$ .
- 2 I signori  $A, B, C, D$  fanno parte di un consiglio d'amministrazione ed hanno, rispettivamente, partecipazioni azionarie del 40%, 25%, 9%, 26%. Descrivere in forma canonica la funzione che decide quando il CdA è in grado di approvare una mozione.
- 3 Un dispositivo ha quattro sensori di controllo booleani  $A, B, C, D$ . Scrivere la forma canonica della funzione che attiva il dispositivo se almeno tre dei sensori sono nello stesso stato.
- 4 Un climatizzatore ha 3 sensori:  $L$  verifica se è giorno (1) o notte (0);  $T$  se è caldo (1) o freddo (0);  $U$  se è umido (1) o secco (0). Scrivere la forma canonica della funzione che permette al climatizzatore di attivarsi quando è giorno e fa caldo oppure è notte e c'è aria secca.

## Soluzione Es. 3

```

A  0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1
B  0 0 0 0 1 1 1 1 0 0 0 0 1 1 1 1
C  0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1
D  0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1

```

```

out 1 1 1 0 1 0 0 1 1 0 0 1 0 1 1 1

```

$$\begin{aligned}
 out &= \overline{ABCD} + \overline{AB\overline{C}D} + \overline{A\overline{B}CD} + \overline{A\overline{B}\overline{C}D} + \overline{A\overline{B}C\overline{D}} + \\
 &+ \overline{A\overline{B}CD} + \overline{A\overline{B}\overline{C}D} + \overline{A\overline{B}C\overline{D}} + \overline{A\overline{B}C\overline{D}} + \overline{A\overline{B}C\overline{D}}
 \end{aligned}$$

## Esercizio 2: osservazione

### Problema

I signori  $A, B, C, D$  fanno parte di un consiglio d'amministrazione ed hanno, rispettivamente, partecipazioni azionarie del 40%, 25%, 9%, 26%. Descrivere in forma canonica la funzione che decide quando il CdA è in grado di approvare una mozione.

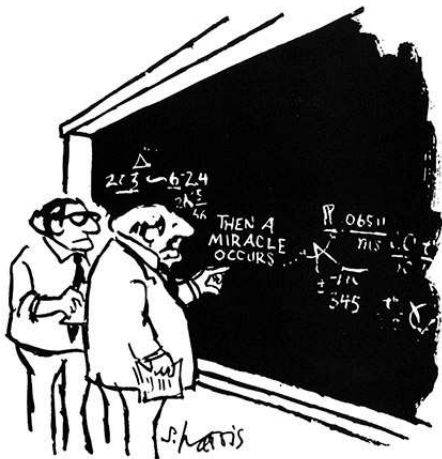
### Domanda

Cosa potete osservare? Può essere semplificato il problema?

## Algoritmo: definizione

Un **algoritmo** si può definire come un procedimento che consente di ottenere un **risultato atteso** eseguendo, in un **determinato ordine**, un insieme di **passi semplici** corrispondenti ad azioni scelte solitamente da un **insieme finito**.

(fonte: Wikipedia)



"I think you should be more explicit here in step two."

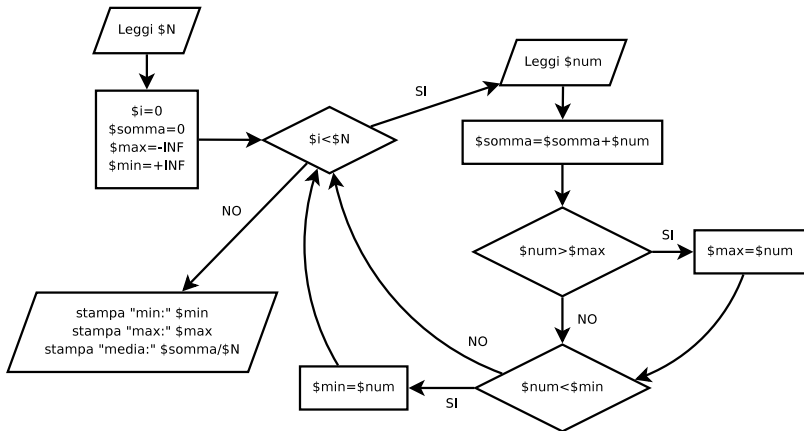
# Esercizi

- 1** Leggi una sequenza di numeri naturali e stampane il minimo. La sequenza si ritiene interrotta se viene introdotto un numero negativo o nullo.
- 2** Leggi una sequenza di numeri naturali e stampane massimo, minimo e media.
- 3** Leggi un numero naturale  $N$ , quindi accetta in ingresso  $N$  numeri interi. Stampa massimo, minimo e media degli  $N$  interi letti.
- 4** Leggi un intero che rappresenta un anno e stampa “vero” se l’anno è bisestile, “falso” altrimenti. Un anno è bisestile se è divisibile per 4 ma non per 100 oppure è divisibile per 400.
- 5** Leggi una data (gg mm aaaa) e stampa il numero di giorni trascorsi dall’inizio dell’anno.



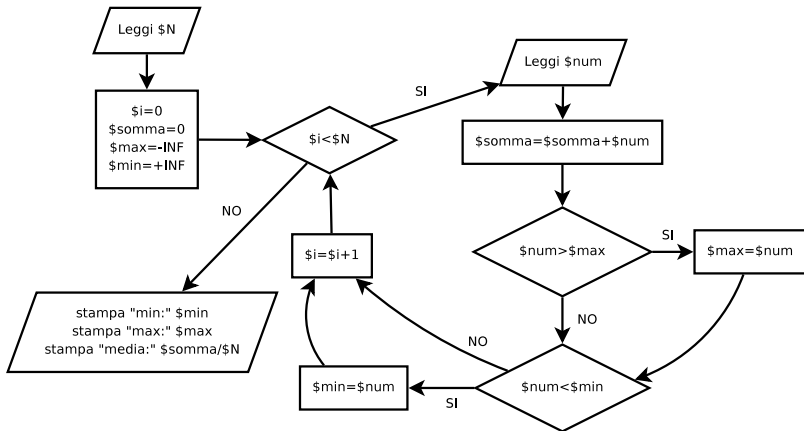
## Soluzione Es. 3 (con errore)

Leggi un numero naturale  $N$ , quindi accetta in ingresso  $N$  numeri interi. Stampa massimo, minimo e media degli  $N$  interi letti.



## Soluzione Es. 3 (corretta)

Leggi un numero naturale N, quindi accetta in ingresso N numeri interi. Stampa massimo, minimo e media degli N interi letti.



## Rappresentazione dei numeri in base 2

*“Ci sono 10 tipi di persone nell’universo: quelli che capiscono il binario e quelli che no.”*

### Notazione posizionale (richiami)

Rappresentazione in base  $b$  del numero naturale  $N$ :

$$\begin{aligned} N &= (c_{m-1}c_{m-2}\dots c_0)_b \\ &= \sum_{i=0}^{m-1} c_i \cdot b^i \\ \text{con } c_i &\in 0 \dots (b-1) \end{aligned}$$

Es:

$$(111001)_2 = 1 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^5 = 1 + 8 + 16 + 32 = 57$$

### Massimo intero rappresentabile con $m$ cifre binarie

$$N_{max} = 2^m - 1$$

(cioè:  $2^m$  numeri distinti, tra cui lo zero)

# Esercizi

Convertire:

- 1  $(101001101101)_2$  in base 10, 8 e 16
- 2  $(11001101111)_2$  in base 8
- 3  $(1101101101)_2$  in base 16
- 4  $(254)_{10}$  in base 2, 8 e 16
- 5  $(1023)_{10}$  in base 2, 8 e 16
- 6  $(ABF5)_{16}$  in base 2, 8 e 10

## Soluzione Es. 1

Convertire  $(101001101101)_2$  in base 10, 8 e 16.

### Soluzione

**base 10** espansione in sommatoria:

$$(101001101101)_2 = (2^0 + 2^2 + 2^3 + 2^5 + 2^6 + 2^9 + 2^{11})_{10} = 2669_{10}$$

**base 8** raggruppamenti ( $8 = 2^3$ ):

$$(101001101101)_2 = (101\ 001\ 101\ 101)_2 = (5\ 1\ 5\ 5)_8$$

verifica:

$$(5\ 1\ 5\ 5)_8 = (5 \cdot 8^0 + 1 \cdot 8^1 + 5 \cdot 8^2 + 5 \cdot 8^3)_{10} =$$

$$(5 + 5 \cdot 8 + 64 + 5 \cdot 512)_{10} = 2669_{10}$$

**base 16** raggruppamenti ( $16 = 2^4$ ):

$$(101001101101)_2 = (1010\ 0110\ 1101)_2 = (10\ 6\ 13)_{16} = (A\ 6\ D)_{16}$$

## Soluzione Es. 4

Convertire  $(254)_{10}$  in base 2, 8 e 16.

### Soluzione

**base 2** divisioni successive:

$$\begin{array}{rcll} 254 & : & 2 & = 127 + \mathbf{0} \quad \leftarrow \text{bit meno significativo, } c_0 \\ 127 & : & 2 & = 63 + \mathbf{1} \\ 63 & : & 2 & = 31 + \mathbf{1} \\ 31 & : & 2 & = 15 + \mathbf{1} \\ 15 & : & 2 & = 7 + \mathbf{1} \\ 7 & : & 2 & = 3 + \mathbf{1} \\ 3 & : & 2 & = 1 + \mathbf{1} \\ 1 & : & 2 & = \mathbf{0} + \mathbf{1} \quad \leftarrow \text{bit pi\u00f9 significativo, } c_7 \\ & & & \uparrow \text{condizione di uscita} \end{array}$$

$$\Rightarrow (254)_{10} = (11111110)_2$$

**8 e 16** raggruppamenti.

## Complemento a 2

### Riepilogo

Permette di rappresentare numeri con segno. Vantaggi rispetto al complemento a 1 e alla notazione in modulo e segno:

- una sola rappresentazione per lo 0 (compattezza);
- facilita le operazioni di somma algebrica;
- non causa problemi di overflow (entro i limiti di rappresentabilità).

### Con $m$ cifre

Avendo a disposizione  $m$  cifre e quindi  $2^m$  diverse combinazioni:

- $2^{m-1}$  per gli **interi positivi** e **lo zero**  $\Rightarrow N_{max} = 2^{m-1} - 1$ ;
- $2^{m-1}$  per gli **interi negativi**  $\Rightarrow N_{min} = -1 \cdot 2^{m-1}$ ;

## Attenzione all'Overflow!

- Si hanno problemi di overflow quando il risultato di un'operazione non è rappresentabile con i bit a disposizione;
- Ci può essere overflow quando:
  - si sommano due numeri positivi:  
**riporto sul bit di segno ma non al di fuori** (il risultato è negativo!)  
Es: 
$$\begin{array}{r} 0111 \\ 7 \end{array} + \begin{array}{r} 0111 \\ 7 \end{array} = \begin{array}{r} (0)1110 \\ -2 \end{array}$$
$$14 \text{ non è rappresentabile, } N_{max} = 7$$
  - si sommano due numeri negativi:  
**riporto fuori dal bit di segno ma non sul bit di segno** (il risultato è positivo!)  
Es: 
$$\begin{array}{r} 1001 \\ -7 \end{array} + \begin{array}{r} 1010 \\ -6 \end{array} = \begin{array}{r} (1)0011 \\ 3 \end{array}$$
$$-13 \text{ non è rappresentabile, } N_{min} = -8$$
- Non ci può essere overflow se gli operandi sono rappresentabili e di segno opposto.



## Complemento a 2 (cont.)

**Esempio:**  $m = 6$ . Rappresentare  $-12_{10}$  in complemento a 2.

Limiti di rappresentabilità:

■  $N_{max} = 2^5 - 1 = 31$

■  $N_{min} = -1 \cdot 2^5 = -32$

Precedimento:

1  $12_{10} = 001100_2$

2 calcolo del complemento ad 1 (inversione di tutti i bit):  
 $001100 \rightarrow 110011$

3 aggiunta di 1:

$$\begin{array}{r} 110011 \quad + \\ 000001 \quad = \\ \hline 110100 \end{array}$$

Verifica:

$$\begin{array}{r} 001100 \quad + \\ 110100 \quad = \\ \hline (1)000000 \quad = \quad 0_{10} \end{array}$$

## Complemento a 2 (cont.)

### Interpretazione decimale di numeri in complemento a 2

Sia  $N_2 = (c_{m-1} \dots c_0)$  un numero binario di  $m$  cifre in complemento a 2.  
Per la sua interpretazione decimale  $N_{10}$ :

- se  $c_{m-1} = 0$

il numero è **positivo** e vale  $N_{10} = \sum_{i=0}^{m-2} c_i \cdot 2^i$ .

Es:  $01001 = (1 + 8)_{10} = 9_{10}$

- se  $c_{m-1} = 1$  il numero è **negativo** e vale  $N_{10} = N_{min} + \sum_{i=0}^{m-2} c_i \cdot 2^i$ .

Es:  $11001 = (-16 + 1 + 8)_{10} = -7_{10}$

Infatti:

$$\begin{array}{rcl} 01001 & + & \\ 11001 & = & \\ \hline (\cancel{1})00010 & = & 2_{10} = (9 - 7)_{10} \end{array}$$

## Esercizi

Eseguire, rappresentando addendi e risultato in complemento a 2, le seguenti somme algebriche per  $m = 5$ ,  $m = 6$ ,  $m = 7$ . Discutere la rappresentabilità degli addendi e dei risultati ottenuti e riportare in forma decimale i risultati.

1  $2 - 16$

2  $16 - 2$

3  $12 + 6$

4  $5 - 16$

5  $15 - 16$

6  $-15 - 16$

7  $31 - 32$

8  $32 - 64$

## Soluzione Es. 1

Eeguire la somma algebrica  $(2 - 16)$  rappresentando i numeri in complemento a due con  $m = 5, m = 6, m = 7$ .

$$\begin{aligned} m = 5 \quad N_{max} &= 2^4 - 1 = 15; \quad N_{min} = -1 \cdot 2^4 = -16; \\ &\Rightarrow \text{entrambi gli operandi sono rappresentabili.} \\ 2_{10} &= (00010)_2 \\ -16_{10} &\Rightarrow (10000)_2 \quad (16_{10}) \\ &\Rightarrow 01111 \quad (\text{complemento ad 1}) \\ &\Rightarrow 10000 \quad (\text{complemento a 2}) \end{aligned}$$

**N.B.:** le rappresentazioni di 16 e -16 sono **coincidenti**.

L'interpretazione corretta (-16) è coerente con il fatto che solo i numeri negativi iniziano con "1".

$$\begin{array}{r} \text{Svolgimento della somma:} \\ 00010 \quad + \\ 10000 \quad = \\ 10010 \quad = (-16 + 2)_{10} = -14_{10} \end{array}$$

## Soluzione Es. 3

Eeguire la somma algebrica  $(12 + 6)$  rappresentando i numeri in complemento a due con  $m = 5$ ,  $m = 6$ ,  $m = 7$ .

$m = 5$   $N_{max} = 2^4 - 1 = 15$ ;  $N_{min} = -1 \cdot 2^4 = -16$ ;  
 $\Rightarrow$  entrambi gli operandi sono rappresentabili.

$$12_{10} = (01100)_2$$

$$6_{10} = (00110)_2$$

$$\begin{array}{r} \phantom{\text{Svolgimento della somma:}} \phantom{00110} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \\ \phantom{\text{Svolgimento della somma:}} 01100 \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} + \\ \text{Svolgimento della somma:} \phantom{01100} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} = \\ \phantom{\text{Svolgimento della somma:}} \phantom{01100} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} \phantom{=} 10010 = (-16 + 2)_{10} = -14_{10} \end{array}$$

### Overflow!

Infatti  $12 + 6 = 18 > N_{max}$  non è rappresentabile con  $m = 5$ .  
(Riporto sul bit di segno ma non al di fuori di esso.)

## Numeri decimali

Anche le parti decimali dei numeri possono essere rappresentate usando codifica binaria:

$$(0.)001001_2 = 1 \cdot 2^{-3} + 1 \cdot 2^{-6} = \frac{1}{8} + \frac{1}{64} = 0.140625_{10}$$

La **precisione** della rappresentazione indica la minima differenza tra due numeri che può essere codificata e dipende dal numero di bit impiegati. Es: se si usano  $m = 4$  bit, la precisione è  $\frac{1}{2^4} = 0.0625$ .

**Da decimale a binario: moltiplicazioni successive**

Es: Rappresentare con  $m = 4$  la parte decimale 0.265.

$$\begin{array}{rcll} 0.265 \cdot 2 & = & \mathbf{0} & , \quad 53 \quad \leftarrow \text{bit pi\`u significativo, } c_{-1} \\ 0.53 \cdot 2 & = & \mathbf{1} & , \quad 06 \\ 0.06 \cdot 2 & = & \mathbf{0} & , \quad 12 \\ 0.12 \cdot 2 & = & \mathbf{0} & , \quad 24 \quad \leftarrow \text{bit meno significativo, } c_{-4} \end{array}$$

$$\Rightarrow 0.265_{10} \sim (0.)0100_2$$

## Numeri decimali (cont.)

L'algoritmo termina:

- quando la parte decimale del prodotto è nulla (rappresentazione esatta);
- quando si esauriscono le posizioni decimali disponibili (rappresentazione approssimata).

### Errore di approssimazione

E' la misura della differenza tra il numero reale e la sua approssimazione finita.

Nel nostro esempio:

- $0.265_{10} \sim (0.)0100_2 = 1 \cdot 2^{-2} = \frac{1}{4} = 0.25$
- $\text{Errore} = |0.265 - 0.25| = 0.015.$

## Esercizi

Calcolare la rappresentazione binaria delle seguenti estensioni decimali utilizzando 4, 6 e 8 bit e calcolare l'errore di approssimazione.

- 1 0,5
- 2 0,55
- 3 0,556
- 4 0,003
- 5 0,08001
- 6 0,99999



## Numeri in virgola mobile

Notazione scientifica:  $\pm \cdot 1.(M) \cdot 2^{E-E'}$

- 1 bit per il segno;

- $m_E$  bit per l'esponente  $E$ .

L'esponente è rappresentato in **eccesso** rispetto a  $E' = 2^{m_E-1} - 1$ :

$$E_{max} = (2^{m_E} - 1) - E' = 2^{m_E} - 1 - 2^{m_E-1} + 1 = 2^{m_E-1}.$$

$$E_{min} = 0 - E' = -(2^{m_E-1} - 1).$$

- $m_M$  bit per la mantissa  $M$ .

Il bit non nullo più significativo viene sempre omissso.



## Virgola mobile: rappresentazione

Rappresentare  $N = -8,25_{10}$  con  $m_E = 3$  e  $m_M = 8$ .

$$E_{max} = 2^2 = 4.$$

$$E_{min} = -2^2 - 1 = -3.$$

$$E' = 2^2 - 1 = 3.$$

**Base 2:**

$$8_{10} = 1000_2.$$

$$(0.)25_{10} = (0.)01_2.$$

**Normalizzazione:**

$$N = 1000.01_2 \cdot 2^0 = 1.00001_2 \cdot 2^3.$$

**Calcolo dell'esponente:**

$$E - E' = 3.$$

$$\Rightarrow E = 3 + E' = 6_{10} = 110_2.$$

**Quindi:**

$$N = 1 \quad 110 \quad 00001000$$

segno    esp.            mant.

**Verifica:**

Esponente:

$$110_2 = 6_{10}; 6 - E' = 6 - 3 = 3.$$

$$|N| = (1.)00001_2 \cdot 2^3 =$$

$$(1000.01)_2 = 8 + 0.25 = 8.25$$

Il bit di segno è impostato a 1,  
quindi  $N = -8.25$ .

## Esercizi

Rappresentare in virgola mobile, usando 4 bit per l'esponente e 5 per la mantissa, i seguenti numeri reali. Calcolare l'errore di approssimazione, se presente.

- 1 0.256
- 2 1,250.76
- 3 1,650,000
- 4 23.5678

## Soluzione Es. 1

Rappresentare in virgola mobile, usando 4 bit per l'esponente e 5 per la mantissa, il numero 0.256 e calcolare l'eventuale errore.

$$E_{max} = 2^3 = 8.$$

$$E_{min} = -2^3 - 1 = -7.$$

$$E' = 2^3 - 1 = 7.$$

### Base 2:

$$(0.)256_{10} = (0.)0100000_2.$$

Calcolato con moltiplicazioni successive. Mi fermo 5 cifre dopo il primo 1 perché ho 5 bit per la mantissa.

### Normalizzazione:

$$N = 0.0100000_2 \cdot 2^0 =$$

$$1.00000_2 \cdot 2^{-2}.$$

### Calcolo dell'esponente:

$$E - E' = -2.$$

$$\Rightarrow E = -2 + E' = 5_{10} = 0101_2.$$

### Quindi:

$$N = 0\ 0101\ 00000$$

### Verifica:

Esponente:

$$0101_2 = 5_{10}; 5 - E' = 5 - 7 = -2.$$

$$N = 1.00000_2 \cdot 2^{-2} = (0.01)_2 = 0.25$$

$$\text{Errore: } |0.256 - 0.25| = 0.006.$$