

Rappresentazione di un naturale in binario

Sia dato il numero naturale 87. Rappresentarlo su un byte, se possibile.

Soluzione

Prima di tutto occorre sapere se il numero è esprimibile su 8 bit. L'intervallo di rappresentazione dei naturali su 8 bit è $[0, 2^8-1] = [0, 255]$. Il numero 87 rientra in tale intervallo, quindi è esprimibile su 8 bit.

Applichiamo quindi l'algoritmo div&mod per portarlo in base 2:

$$q_0 = 87$$

$$q_1 = q_0 \text{ div } 2 = 43 \quad \mathbf{a_0} = q_0 \text{ mod } 2 = \mathbf{1}$$

$$q_2 = q_1 \text{ div } 2 = 21 \quad \mathbf{a_1} = q_1 \text{ mod } 2 = \mathbf{1}$$

$$q_3 = q_2 \text{ div } 2 = 10 \quad \mathbf{a_2} = q_2 \text{ mod } 2 = \mathbf{1}$$

$$q_4 = q_3 \text{ div } 2 = 5 \quad \mathbf{a_3} = q_3 \text{ mod } 2 = \mathbf{0}$$

$$q_5 = q_4 \text{ div } 2 = 2 \quad \mathbf{a_4} = q_4 \text{ mod } 2 = \mathbf{1}$$

$$q_6 = q_5 \text{ div } 2 = 1 \quad \mathbf{a_5} = q_5 \text{ mod } 2 = \mathbf{0}$$

$$q_7 = q_6 \text{ div } 2 = \mathbf{0} \quad \mathbf{a_6} = q_6 \text{ mod } 2 = \mathbf{1}$$

Quindi $87 = (\mathbf{1010111})_2$. Il numero sta su 7 bit, se vogliamo rappresentarlo su 8 basta aggiungere un bit a 0 in testa: $87 = (\mathbf{01010111})_2$.

Controprova con metodo della sommatoria:

$$0 \cdot 2^7 + 1 \cdot 2^6 + 0 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 64 + 16 + 4 + 2 + 1 = 87.$$

Conversione da binario ad esadecimale

Portare il numero in base 2 $(01011101)_2$ in base 16.

Soluzione

Esiste una scorciatoia per convertire da base 2 a base 16 e viceversa. Ogni cifra in base 16 è rappresentata da 4 bit. Quindi basta raggruppare i bit a gruppi di 4, e convertire singolarmente ogni gruppo di quattro bit in una cifra esadecimale. Per convertire i gruppi di 4 bit si può utilizzare il metodo della sommatoria, tenendo in mente che $10 = (A)_{16}$, $11 = (B)_{16}$, ecc.

$$(01011101)_2 = (0101 | 1101)_2.$$

$$(0101)_2 = 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 4 + 1 = 5 = (5)_{16}$$

$$(1101)_2 = 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 8 + 4 + 1 = 13 = (D)_{16}$$

$$\text{Quindi } (01011101)_2 = (\mathbf{5D})_{16}.$$

Controprova con metodo della sommatoria:

$$5 \cdot 16^1 + 13 \cdot 16^0 = 80 + 13 = 93.$$

$$0 \cdot 2^7 + 1 \cdot 2^6 + 0 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 64 + 16 + 8 + 4 + 1 = 93.$$

Rappresentazione di un intero in complemento a due

Sia dato il numero $a = -107$. Rappresentarlo su un byte in complemento a due, se possibile.

Soluzione

L'intervallo di rappresentazione in complemento a due su 8 bit è $[-2^{-7}, 2^{-7}-1] = [-128, 127]$. Il numero -107 rientra in tale intervallo, quindi è esprimibile su 8 bit.

Prima di tutto occorre trasformare l'intero nel naturale che ha la stessa rappresentazione:

$$2^8 - |a| = 256 - |-107| = 149.$$

Adesso andiamo a rappresentare 149 su 8 bit con il metodo div&mod:

$$q_0 = 149$$

$$q_1 = q_0 \text{ div } 2 = 74 \quad \mathbf{a_0} = q_0 \text{ mod } 2 = \mathbf{1}$$

$$q_2 = q_1 \text{ div } 2 = 37 \quad \mathbf{a_1} = q_1 \text{ mod } 2 = \mathbf{0}$$

$$q_3 = q_2 \text{ div } 2 = 18 \quad \mathbf{a_2} = q_2 \text{ mod } 2 = \mathbf{1}$$

$$q_4 = q_3 \text{ div } 2 = 9 \quad \mathbf{a_3} = q_3 \text{ mod } 2 = \mathbf{0}$$

$$q_5 = q_4 \text{ div } 2 = 4 \quad \mathbf{a_4} = q_4 \text{ mod } 2 = \mathbf{1}$$

$$q_6 = q_5 \text{ div } 2 = 2 \quad \mathbf{a_5} = q_5 \text{ mod } 2 = \mathbf{0}$$

$$q_7 = q_6 \text{ div } 2 = 1 \quad \mathbf{a_6} = q_6 \text{ mod } 2 = \mathbf{0}$$

$$q_8 = q_7 \text{ div } 2 = \mathbf{0} \quad \mathbf{a_7} = q_7 \text{ mod } 2 = \mathbf{1}$$

Quindi la rappresentazione in complemento a due di a è $A = \mathbf{10010101}$. È importante verificare che il bit più significativo (quello in testa) sia 1, perché esso rappresenta il bit del segno, che nel caso di -107 deve essere negativo.

Controprova con metodo della sommatoria:

$$1 \cdot 2^7 + 0 \cdot 2^6 + 0 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 128 + 16 + 4 + 1 = 149.$$

$$-(256 - 149) = -107.$$

Somma di due naturali tramite le loro rappresentazioni

Siano date le rappresentazioni su un byte dei naturali a e b , rispettivamente $A=01000111$ e $B=10011101$. Si calcoli la rappresentazione C della somma $c = a + b$.

Soluzione

Si esegue l'operazione in colonna con calcoli binari, ovvero tenendo in mente che $1+0 = 1$ e porto 0, $1+1=0$ e porto 1, ecc.

$$A = 01000111 +$$

$$B = 10011101 =$$

$$\begin{array}{r} \text{-----} \\ 11111 \text{ (riporti)} \\ 11100100 \end{array}$$

Non c'è un riporto finale, quindi possiamo concludere che il risultato **11100100** è la corretta rappresentazione C della somma $c = a + b$. Se ci fosse stato un riporto finale, avrebbe significato che c non poteva essere rappresentato su un byte.

Somma di due interi tramite le loro rappresentazioni in complemento a due

Siano date le rappresentazioni su un byte degli interi a e b, rispettivamente A=01100111 e B=10011100. Si calcoli la rappresentazione C della somma $c = a + b$.

Soluzione

Si esegue l'operazione in colonna con calcoli binari sulle rappresentazioni in complemento a due.

A = 01100111 +

B = 10011100 =

```
_____
111111 (riporti)
00000011
```

C'è un riporto finale che viene scartato. Esso non indica una condizione di overflow, perché la somma non è tra naturali, ma tra interi in complemento a due. Nel caso degli interi in complemento a due, la condizione di overflow si capisce confrontando il segno degli operandi con quello del risultato. Se il segno degli operandi è concorde, ma il risultato è discorde da loro, allora c'è overflow. In tutte le altre condizioni, non c'è overflow. In questo caso i segni degli operandi sono discordi, quindi non c'è stato overflow. Possiamo concludere che **00000011** è la corretta rappresentazione C della somma $c = a + b$.