

Esercitazione sulle Rappresentazioni Numeriche

**Esistono 10 tipi di persone al mondo:
quelli che conoscono il codice binario e quelli che non lo conoscono**

ALESSANDRO PELLEGRINI

Cosa studiare prima

- Conversione da un numero da binario a decimale e viceversa
- Definizione delle rappresentazioni:
 - senza segno
 - con modulo e segno
 - in complemento alla base
 - in virgola mobile
- Operazioni elementari (somma, sottrazione, moltiplicazione e divisione) tra numeri nelle diverse rappresentazioni (naturalmente la coppia di numeri su cui si opera ha la stessa rappresentazione per i due operandi)
- definizione di overflow ed underflow

000. Conversione da binario a decimale

Per rappresentare un numero (intero) in base binaria si possono utilizzare soltanto due cifre: 0 e 1. In linea generale, un qualsiasi numero in base due ha un valore decimale che può essere calcolato secondo il seguente esempio.

Considerando $N = 101011.1011_2$:

2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0	2^{-1}	2^{-2}	2^{-3}	2^{-4}
1	0	1	0	1	1	1	0	1	1

da cui si ha: $N = 1 \cdot 2^5 + 0 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 + 1 \cdot 2^{-1} + 0 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} + 1 \cdot 2^{-4} = 43.6875_{10}$

001. Conversione da decimale a binario

Per convertire un numero da decimale a binario, è necessario distinguere la parte intera dalla parte frazionaria. È infatti necessario convertirle separatamente, utilizzando due regole pratiche differenti, e poi unire insieme il risultato.

Regola pratica per la conversione della parte intera In generale, per convertire un numero decimale in un'altra base, è sufficiente dividere ripetutamente il numero per la nuova base finché non si ottiene 0 come risultato, e scrivere poi i resti ottenuti, a partire dalla posizione meno significativa. Ad esempio, per convertire il numero 57_{10} in base due è sufficiente dividerlo ripetutamente per due:

$/2$		
57	28	R = 1
28	14	R = 0
14	7	R = 0
7	3	R = 1
3	1	R = 1
1	0	R = 1
0		

ordine ↑

da cui si ottiene che $57_{10} = 111001_2$

Regola pratica per la conversione della parte frazionaria Per convertire la parte frazionaria di un numero decimale in binario, è sufficiente:

- moltiplicare la parte frazionaria per 2
- scrivere il valore della parte intera ottenuta
- ripetere il procedimento sulla nuova parte frazionaria ottenuta, finché non si ottiene una parte frazionaria nulla
- Prendere le parti intere dalla più significativa alla meno significativa

Nota: nel caso dei numeri periodici, si potrebbe non ottenere mai una parte frazionaria nulla.

Ad esempio, per convertire 0.6875_{10} in binario:

$*2$		
0.6875	1.375	U = 1
0.375	0.75	U = 0
0.75	1.5	U = 1
0.5	1.0	U = 1
0		

ordine ↓

da cui si ottiene che $0.6875_{10} = 0.1011_2$.

Se si volesse convertire il numero 57.6875_{10} sarebbe sufficiente unire i due risultati (per la parte intera e per la parte frazionaria), ottenendo 111001.1011_2 .

È importante osservare come, passando da una base all'altra, non tutte le proprietà dei numeri vengono sempre conservate. Un esempio evidente è la *periodicità*. Questo significa che non si può affermare con assoluta certezza che se un numero frazionario è rappresentabile con un numero finito di cifre in una determinata base, questo sarà rappresentabile comunque con un numero finito di cifre (per quanto differente) in un'altra base: si commette, cioè, un *errore di approssimazione*.

Prendiamo ad esempio in considerazione il numero $(0.1)_{10}$, questo non è un numero periodico. Andando ad effettuare la conversione in base 2, otteniamo:

			$\begin{matrix} *2 \\ \curvearrowright \end{matrix}$	
0.1	0.2	U = 0		
0.2	0.4	U = 0		
0.4	0.8	U = 0		
0.8	1.6	U = 1		
0.6	1.2	U = 1		
0.2	0.4	U = 0		
				ordine ↓

e così via. La conversione, pertanto, è tale per cui $(0.1)_{10} = (0.\overline{00011})_2$, ovverosia $(0.1)_{10}$ corrisponde ad un numero periodico in base 2.

010. Somma e sottrazione di due numeri interi

Somma e sottrazione, nel sistema binario, seguono le stesse regole del sistema decimale. Pertanto, se vogliamo sommare 110_2 con 10_2 procediamo così:

$$\begin{array}{r} 110 \\ 10 \\ \hline 1000 \end{array} \quad \begin{array}{r} + \\ = \\ \hline \end{array} \quad \begin{array}{r} 6 \\ 2 \\ \hline 8 \end{array}$$

Allo stesso modo, se vogliamo sottrarre 11_2 da 1110_2 , procediamo così:

$$\begin{array}{r} 1110 \\ 11 \\ \hline 1011 \end{array} \quad \begin{array}{r} - \\ = \\ \hline \end{array} \quad \begin{array}{r} 14 \\ 3 \\ \hline 11 \end{array}$$

011. Rappresentazione di numeri interi con segno

Data una parola di lunghezza n , 1 bit viene utilizzato per rappresentare il segno, $n-1$ bit vengono utilizzati per rappresentare il numero in valore assoluto. Il valore 0 assume il significato di segno +, il valore 1 assume il significato di segno -. Ad esempio, utilizzando 8 bit si ha:

$$\boxed{1 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid 1 \mid 1 \mid 0 \mid 0} = -12$$

$$\boxed{0 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid 1 \mid 1 \mid 0 \mid 0} = 12$$

Esisteranno quindi due codifiche per il valore 0:

$$\boxed{0 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid 0} = +0$$

$$\boxed{1 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid 0} = -0$$

Questa rappresentazione assume anche il nome di *grandezza e segno*.⁷

100. Rappresentazione di numeri interi in complemento a 2

Nel complemento a 2, data una parola di n bit, si possono rappresentare 2^n numeri. Essi verranno divisi in due metà, una positiva ed una negativa. Si potranno rappresentare, quindi, tutti quei numeri nell'intervallo $[-2^{n-1}, +2^{n-1} - 1]$, considerando lo 0 nella metà dei numeri positivi.

Pertanto, i numeri positivi sono rappresentati normalmente (rappresentazione binaria dei numeri positivi), con il bit più significativo pari a 0. I numeri negativi si ottengono come complemento a 2 del numero positivo corrispondente, ed hanno il bit più significativo pari a 1.

Il complemento a 2 di un numero N in base 2 rappresentato utilizzando n cifre binarie è dato da:

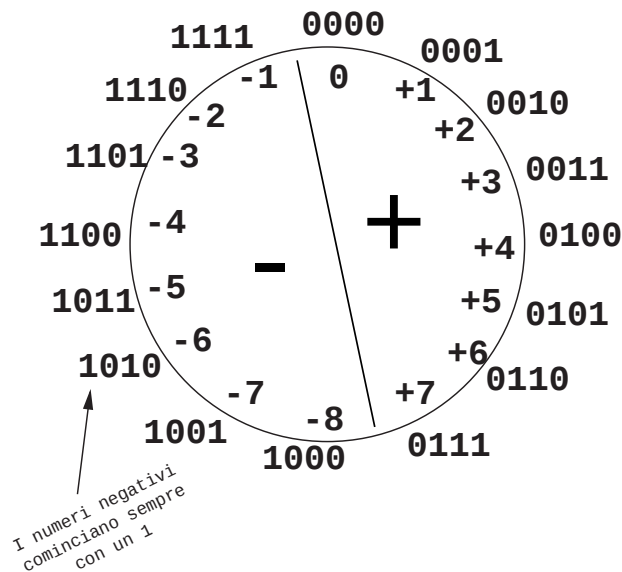
$$C_2 = 2^n - N$$

Ad esempio, considerando $N = 10100$ e $n = 8$:

$$\begin{array}{r} C_2 = \quad 10000000 \quad - \\ \quad \quad 00010100 \quad = \\ \hline \quad \quad 11101100 \end{array}$$

Regola pratica: per calcolare il complemento a due, si parte dal primo bit meno significativo (a destra) e si lasciano immutati tutti i bit fino al primo 1, dopo si invertono tutti gli altri.

Visivamente, utilizzando 4 bit:



Alcuni esempi:

$$\boxed{0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0} = 0$$

$$\boxed{0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1} = 2^{n-1} - 1$$

$$\boxed{1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1} = -1$$

In questa rappresentazione, il bit più significativo identifica il gruppo di appartenenza (0: numeri positivi; 1: numeri negativi), ma non va confuso con il segno della rappresentazione in modulo e segno. È una rappresentazione più vantaggiosa di quella in modulo e segno, perché consente di eseguire somme e sottrazioni come un'unica operazione.

Se vogliamo rappresentare il numero -67 in complemento a due con 8 bit, applicando la regola pratica, otteniamo:

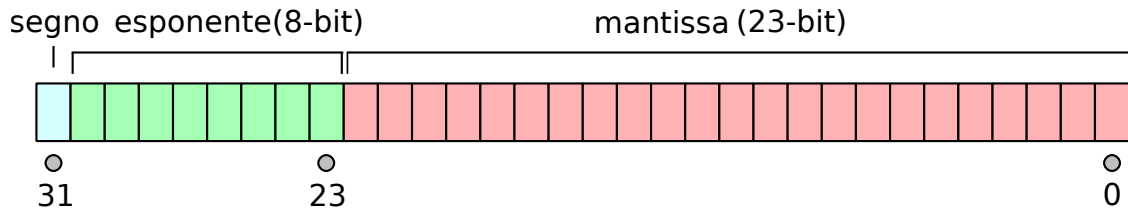
$$\begin{array}{|c|c|c|c|c|c|c|c|} \hline 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ \hline \end{array} = 67$$

$$\begin{array}{|c|c|c|c|c|c|c|c|} \hline 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ \hline \end{array} = -67$$

Esercizio: Cosa succede se si prova a calcolare il complemento a due, utilizzando soli quattro bit, del numero negativo -8 (1000)?

101. Rappresentazione di un numero in virgola mobile

Il formato standard per la rappresentazione dei numeri in virgola mobile è chiamato IEEE 754. Con parole di 32 bit, un numero in virgola mobile viene rappresentato come segue:



Il numero è quindi composto di tre campi:

1. *segno* s , di 1 bit
2. *esponente* e , di 8 bit
3. *mantissa* m , di 23 bit

Il **segno** ha valore 1 per indicare i numeri negativi, 0 per i positivi.

L'**esponente** e può individuare $2^8 = 256$ possibili valori. I valori 0 e 255 sono riservati per rappresentare famiglie di numeri particolari. Pertanto, i 254 valori restanti vengono suddivisi nell'intervallo $[-126, 127]$. I numeri negativi non vengono rappresentati utilizzando il complemento a 2, ma viene utilizzato un *bias* di 127. Pertanto, data una rappresentazione e di un esponente, il valore ad esso associato può essere calcolato come $E = e - 127$.

La **mantissa** è di solito normalizzata tra 1 e 1.9999999808 (corrispondente alla rappresentazione in base due $(1.111111111111111111111111)_2$). Nella rappresentazione di base, la cifra prima della virgola (che è quindi sempre 1) viene omessa dalla rappresentazione, perché considerata implicita.

Pertanto, il valore decimale del numero rappresentato può essere calcolato (in generale) come:

$$(-1)^s \cdot 2^E \cdot 1.m$$

Esistono delle eccezioni, individuate dai due valori riservati dell'esponente. La rappresentazione di un numero in formato IEEE 754 è riassunta in questa tabella:

e	m	Valore del numero
$[1, 254]$	qualsiasi	$(-1)^s \cdot 2^{-126} \cdot 1.m$ (numeri normali)
0	$\neq 0$	$(-1)^s \cdot 2^{-126} \cdot 0.m$ (numeri subnormali o denormalizzati)
0	0	$(-1)^s$ (zero con segno)
255	0	$(-1)^s \cdot \infty$ (infinito, con segno)
255	$\neq 0$	NaN (not a number)

Conversione da decimale a virgola mobile

Prendiamo in considerazione il numero decimale $N = -5,828125_{10}$. Procediamo attraverso i seguenti passi:

a) Determinazione del segno

Poiché il numero è negativo, poniamo $s = 1$.

b) Conversione della parte intera

Procediamo come nel caso di numero intero qualsiasi:

$$\begin{array}{r|l}
 & /2 \\
 \hline
 5 & 2 \quad R = 1 \\
 2 & 1 \quad R = 0 \\
 1 & 0 \quad R = 1 \\
 0 & \\
 \hline
 \end{array}
 \begin{array}{l}
 \uparrow \\
 \text{ordine}
 \end{array}$$

da cui si ottiene che $5_{10} = 101_2$.

c) Conversione della parte frazionaria

Anche qui, la conversione segue sempre la stessa regola:

$$\begin{array}{r|l}
 & *2 \\
 \hline
 0.828125 & 1.65625 \quad U = 1 \\
 0.65625 & 1.3125 \quad U = 1 \\
 0.3125 & 0.625 \quad U = 0 \\
 0.625 & 1.25 \quad U = 1 \\
 0.25 & 0.5 \quad U = 0 \\
 0.5 & 1 \quad U = 1 \\
 0 & \\
 \hline
 \end{array}
 \begin{array}{l}
 \downarrow \\
 \text{ordine}
 \end{array}$$

da cui si ottiene che $0.828125_{10} = 0.110101_2$.

d) Normalizzazione della mantissa

Il numero che abbiamo calcolato fin'ora è 101.110101_2 . Lo standard IEEE 754 richiede che, per essere rappresentato, il numero sia nella forma $1.m$, così da poter omettere l'unità 1 che risulta essere sempre implicita¹. Pertanto vale l'uguaglianza:

¹La scelta di questa rappresentazione consente di aumentare di un bit l'espressività della mantissa, proprio perché l'1 prima della virgola viene omesso.

$$101.110101 = 1.\underbrace{01110101}_m \cdot 2^2$$

In cui, avendo spostato la virgola verso sinistra di due posizioni, dobbiamo moltiplicare il numero per 2^2 . La mantissa m è a questo punto determinata.

e) Rappresentazione dell'esponente

Il nostro numero è ora nella forma $1.m * 2^E$. Dobbiamo rappresentare il nostro esponente $E = 2$. Dobbiamo prima di tutto applicare il bias:

$$e = E + 127 = 2 + 127 = 129$$

E possiamo ora procedere a convertire questo valore in binario, come sempre:

129	64	R = 1	↑ ordine
64	32	R = 0	
32	16	R = 0	
16	8	R = 0	
8	4	R = 0	
4	2	R = 0	
2	1	R = 0	
1	0	R = 1	
0			

e pertanto il nostro esponente sarà $e = 10000001$.

f) Rappresentazione complessiva

Abbiamo determinato i valori di s , e ed m . Il numero in formato IEE 754 è dato dalla concatenazione dei tre campi:

= -5,828125

g) Rappresentazione in esadecimale della virgola mobile

Può essere utile adottare una notazione più compatta per rappresentare il numero. A questo scopo ci viene incontro la notazione in base 16, o esadecimale. Poiché $2^4 = 16$, abbiamo che ogni quartetto di bit viene rappresentato da una singola cifra esadecimale. Pertanto, per effettuare la conversione è sufficiente raggruppare i bit in gruppi di quattro ed effettuare a conversione gruppo a gruppo:

1100	0000	1011	1010	1000	0000	0000	0000
C	0	B	A	8	0	0	0

$$x \approx \bar{x} = 3.5648$$

Andiamo a calcolare qual è l'errore relativo che abbiamo introdotto con questa rappresentazione approssimata:

$$\varepsilon_R = \frac{x - \bar{x}}{x} = \frac{3.5648722189 - 3.5648}{3.5648722189} = 0,000020258$$

che ci indica che l'errore commesso è, di fatto, non molto grande.

Vale anche l'interessante relazione che ci dice che $-\log_{10}(\varepsilon_R) \simeq$ numero di cifre senza errore nella nostra rappresentazione. Infatti:

$$-\log_{10}(0,000020258) = 4.69$$