

Esercitazione 01

Codifica Binaria

Soluzioni

Credits A. Montenegro

Codifica Binaria

Esercizio 1

Rappresentazione Posizionale - Base 10

BASE: 10

ALFABETO per la RAPPRESENTAZIONE:

$$A = \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 \}$$

→ sono 10 SIMBOLI!

il numero di simboli è rappresentabile
con una sequenza di tali cifre

Si analizzi la sequenza: $(3\ 1\ 7\ 4)_{10}$

10^3	10^2	10^1	10^0	] → PESO della CIFRA
3	1	7	4	

il numero rappresentato è:

$$\begin{aligned} N &= 3 \cdot 10^3 + 1 \cdot 10^2 + 7 \cdot 10^1 + 4 \cdot 10^0 \\ &= 3000 + 100 + 70 + 4 \\ &= 3174 \end{aligned}$$

CONVERSIONE del numero 3174
in base 10

		RESTO	DIVISIONE INTERA per 10
3 1 7 4	↓ /10	4	% 10
QUOZIENTE DIVISIONE INTERA per 10	3 1 7	7	
	3 1	1	
	3	3	
	0		

CIFRA MENO SIGNIFICATIVA

CIFRA PIÙ SIGNIFICATIVA

Esercizio 2

Rappresentazione Posizionale - Base 2

$$B = 2$$

$$A = \{ 0, 1 \}$$

CONVERTIRE in base 10 la SEQUENZA

$$(1011)_2$$

2^3	2^2	2^1	2^0	→ PESO dei SIMBOLI
1	0	1	1	

$$\begin{aligned}(1011)_2 &= 1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 \\ &= 8 + 0 + 2 + 1 = (11)_{10}\end{aligned}$$

CONVERTIRE $(11)_{10}$ in base 2

Q_2	R_2
11	1
5	1
2	0
1	1
0	



Esercizio 3

Conversione da Base 10 a Base 2

Convertire il numero 124 (in base 10) in base 2. Si usi la semplice rappresentazione posizionale.

Quanti bit occorrono? almeno 7!

con 7 bit si possono rappresentare

$2^7 = 128$ valori nell'intervallo

$$[0, 2^7 - 1] = [0, 127]$$

$\downarrow \quad \downarrow$
0000000 1111111

6 bit non bastano $\rightarrow$ numeri nell'intervallo

$$[0, \underbrace{2^6 - 1}_{= 63}]$$

$$\# \text{BIT} = \lceil \log_2 124 \rceil = 7$$

Q_2	R_2
124	0
62	0
31	1
15	1
7	1
3	1
1	1
0	

$$(124)_{10} = (1111100)_2$$

SONO 7 BIT!

VERIFICHIAMO CHE IL RISULTATO SIA GIUSTO

$$(\overset{6}{1} \overset{5}{1} \overset{4}{1} \overset{3}{1} \overset{2}{1} \overset{1}{0} \overset{0}{0})_2$$

$$= 1 \cdot 2^6 + 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0$$

$$= 64 + 32 + 16 + 8 + 4 + 0 + 0$$

$$= (124)_{10}$$

Esercizio 4

Conversione da Base 10 a Base 2 e Somma

Usando la rappresentazione posizionale, convertire in base 2 i numeri 77 e 156. Sommare in base 2 i numeri ottenuti. Verificare che il risultato sia corretto.

A) CONVERSIONE del numero $(77)_{10}$

quanti bit ? almeno 7 $[0, \overset{127}{2^7-1}]$
 $\lceil \log_2 77 \rceil \rightarrow$

77		1		$(77)_{10} = (1 \overset{6}{0} \overset{5}{0} \overset{4}{0} \overset{3}{1} \overset{2}{1} \overset{1}{0} \overset{0}{1})_2$
38		0		
19		1		
9		1		
4		0		
2		0		
1		1		
0				

[VERIFICA : $2^6 + 2^3 + 2^2 + 2^0$
 $= 64 + 8 + 4 + 1$
 $= 77 \dots \text{ok!}$]

B) CONVERSIONE del NUMERO $(156)_{10}$

$\lceil \lg_2 156 \rceil$

156	0
78	0
39	1
19	1
9	1
4	0
2	0
1	1
0	

quanti bit? almeno 8
 $\lceil \lg_2 156 \rceil$
 $\lceil \lg_2 156 \rceil$

$$(156)_{10} = (10011100)_2$$

$$\begin{aligned} \text{[VERIFICA: } & 2^7 + 2^4 + 2^3 + 2^2 \\ & = 128 + 16 + 8 + 4 \\ & = 156 \dots \text{ok!}] \end{aligned}$$

c) SOMMA tra $(10011100)_2$ e $(1001101)_2$

PROBLEMA! i numeri non hanno lo stesso numero di bit ... in questa rappresentazione si possono aggiungere "0" nelle posizioni più significative senza alterazioni

BIT AGGIUNTO

0	1	0	0	1	1	0	1	77
1	0	0	1	1	1	0	0	156
1	1	1	0	1	0	0	1	233

(?)

VERIFICA : $156 + 77 = 233$

$$\begin{aligned}
 & \begin{array}{cccccccc} & 7 & 6 & 5 & 4 & 3 & 2 & 1 & 0 \\ (1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1) & _2 \end{array} \\
 &= 2^7 + 2^6 + 2^5 + 2^3 + 2^0 \\
 &= 128 + 64 + 32 + 8 + 1 \\
 &= 233
 \end{aligned}$$

Esercizio 5

Somma in Rappresentazione Posizionale

Usando la rappresentazione posizionale, convertire in base due i numeri 125 e 156.

Effettuare la somma in base due e verificare il risultato.

A) CONVERSIONE $(156)_{10}$

$$\begin{aligned}
 (156)_{10} &= [\dots \text{VEDI ESERCIZIO PRECEDENTE} \dots] \\
 &= (100\ 111\ 00)_2
 \end{aligned}$$

B) CONVERSIONE $(125)_{10}$ (almeno 7 bit)

2^7	2^6
125	1
62	0
31	1
15	1
7	1
3	1
1	1
0	



$$(125)_{10} = (1111101)_2$$

$$\begin{aligned}
 [\text{VERIFICA: } 2^6 + 2^5 + 2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^0 \\
 = 64 + 32 + 16 + 8 + 4 + 1 \\
 = 125]
 \end{aligned}$$

c) SOMMA

(NOTA: dobbiamo aggiungere uno 0 nella posizione più significativa di $(1111101)_2$)

1	1	1	1	1	1	1	0	1	125
0	1	1	1	1	1	1	0	1	156
0	1	0	0	1	1	1	0	0	
1	0	0	0	1	1	0	0	1	

OVERFLOW

$(125)_{10} + (156)_{10} = (281)_{10} \rightarrow$ occorrono almeno 9 bit per rappresentare il numero

nella somma svolta, mantenendo lo stesso numero di bit degli addendi (i.e., 8) non si può rappresentare il numero giusto

RISULTATO : $(00011001)_2$

$$\begin{aligned}
 &= (11001)_2 \\
 &= 2^4 + 2^3 + 2^0 \\
 &= 16 + 8 + 1 \\
 &= (25)_{10} \neq (281)_{10}
 \end{aligned}$$

se mantenessimo il bit di CARRY ?

$$(100011001)_2 = 2^8 + 25 = 256 + 25 = 281 = (281)_{10}$$

OK!

Esercizio 6

Conversione da Base 16 a Base 2 - Notazione Modulo e Segno

Usando la notazione modulo e segno, si convertano i numeri A170, -1B90 e CF412 (espressi in base 16) in base 2.

A) CONVERSIONE $(A170)_{16}$

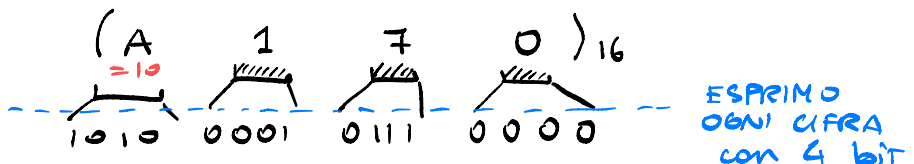
ci sono due vie:

-  1) BASE 16 $\rightarrow$ BASE 10 $\rightarrow$ BASE 2
 $(A170)_{16} \rightarrow (41328)_{10} \rightarrow (1010\ 0001\ 0111\ 0000)_2$
 $\rightarrow 0\ 1010\ 0001\ 0111\ 0000$
SEGNO
-  2) si passa direttamente da BASE 16 a BASE 2

ogni simbolo della BASE 16 fa parte dell'ALFABETO

$A = \{ 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, \overset{10}{A}, \overset{11}{B}, \overset{12}{C}, \overset{13}{D}, \overset{14}{E}, \overset{15}{F} \}$

per rappresentare uno qualsiasi di questi simboli occorrono 4 bit ($[0, 2^4 - 1] = [0, 15]$)



NOTA:

questo trucco vale anche per tutte le basi che sono potenza di 2

i) modulo 2 $(1010\ 0001\ 0111\ 0000)_2$

per rappresentarlo in notazione modulo e segno, si aggiunge uno **0** nella posizione più significativa (dato che il numero di partenza è positivo)

0 1 0 1 0 0 0 0 1 0 1 1 0 0 0 0

SEGNO MODULO

B) CONVERSIONE $(-1390)_{10}$

MODULO :

$\begin{array}{c} 1 \\ \diagdown \quad \diagup \\ 0001 \end{array}$	$\begin{array}{c} B \\ = 11 \\ \diagdown \quad \diagup \\ 1011 \end{array}$	$\begin{array}{c} 9 \\ \diagdown \quad \diagup \\ 1001 \end{array}$	$\begin{array}{c} 0 \\ \diagdown \quad \diagup \\ 0000 \end{array}$
---	---	---	---

SEGNO : 1

$1\ 0001\ 1011\ 1001\ 0000 \}$ 1 BIT per 21 regno
 16 BIT per il modulo
 $\downarrow \oplus$
 $1\ 1\ 1011\ 1001\ 0000 \}$ 1 BIT per regno
 13 BIT per modulo

C) CONVERSIONE $(CF412)_{16}$

MODULO :	C	F	4	1	2
	= 12	= 15			
	1100	1111	0100	0001	0010

SEGNO : 0

0 1100 1111 0100 0001 0010 } 1 BIT per
il SEGNO
e 24 BIT
per il
MODULO

Esercizio 7

CP2: Conversione e Somma

Usando la notazione in CP2, si convertano i numeri 113 e 78. Con il risultato ottenuto si calcolino $113+78$, $113-78$ e $78-113$. Si verifichino i risultati ottenuti.

NOTA : IL COMPLEMENTO a 2

- INTERVALLO di RAPPRESENTAZIONE
con n bit

$$[-2^{n-1}, 2^{n-1}-1]$$

- QUANTI bit per il numero N ?

$$n = \lceil \log_2 |x+1| \rceil + 1$$

- il bit più significativo ha peso NEGATIVO

A) CONVERSIONE $(113)_{10}$

per prima cosa si converte solo in MODULO
(almeno 7 bit)

113	1
56	0
28	0
14	0
7	1
3	1
1	1
0	


$$(113)_{10} = (1110001)_2$$
$$= (01110001)_{CP2}$$

B) CONVERSIONE $(78)_{10}$

78	0
39	1
19	1
9	1
4	0
2	0
1	1
0	


$$(78)_{10} = (1001110)_2$$
$$= (01001110)_{CP2}$$

$$c) (113)_{10} + (78)_{10} [= (191)_{10}]$$

$$(113)_{10} = (01110001)_{CP2}$$

$$(78)_{10} = (01001110)_{CP2}$$

$$\begin{array}{r|l} \begin{array}{cccccccc} & 1 & & & & & & \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ \hline 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{array} & \begin{array}{l} 113 \\ 78 \end{array} \end{array}$$

è giusto il risultato?

$$(1 \overset{7}{0} \overset{6}{1} \overset{5}{1} \overset{4}{1} \overset{3}{1} \overset{2}{1} \overset{1}{1} \overset{0}{1})_{CP2}$$

$$= -2^7 + 2^6 + 2^5 + 2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^1 + 2^0$$

$$= -128 + 32 + 16 + 8 + 4 + 2 + 1$$

$$= (-65)_{10} \neq (191)_{10}$$

↙ c'è un OVERFLOW!

con $n=8$ bit in $CP2$ si copre un intervallo:

$$[-128, 127]$$

posso usare un bit in più (in $CP2$
posso estendere la cifra significativa
senza compromettere il numero)

$$\begin{array}{r|l}
 \begin{array}{cccccccc}
 & 1 & & & & & & \\
 \textcircled{0} & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\
 \textcircled{0} & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\
 \hline
 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1
 \end{array} & \begin{array}{l} 113 \\ 78 \end{array} \\
 \hline
 \begin{array}{l} \curvearrowright \\ = 2^7 + 2^5 + 2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^1 + 2^0 \\ = (191)_{10} \end{array}
 \end{array}$$

$$D) (113)_{10} - (78)_{10} [= (35)_{10}]$$

$$(113)_{10} = (\textcircled{0} 111 000 1)_{CP2}$$

$$(78)_{10} = (\textcircled{0} 100 111 0)_{CP2}$$

ci serve -78 in $CP2$:

1) COMPLEMENTO a BIT di 78

$$\begin{array}{l}
 \textcircled{0} 100 111 0 \\
 1 0 1 1 000 1
 \end{array}
 \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} \text{INVERTO i BIT}$$

2) SOMMO 1 al COMPLEMENTO

$$\begin{array}{r}
 \begin{array}{cccccccc}
 & & & & 1 & & & \\
 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\
 \textcircled{0} & \textcircled{0} & \textcircled{0} & \textcircled{0} & \textcircled{0} & \textcircled{0} & \textcircled{0} & 1 \\
 \hline
 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0
 \end{array}
 \end{array}$$

$$(-78)_{10} = (\overset{7}{1} \overset{6}{0} \overset{5}{1} \overset{4}{1} \overset{3}{0} \overset{2}{0} \overset{1}{1} \overset{0}{0})_{CP2}$$

$$\begin{aligned}
 \text{[VERIFICA : } -2^7 + 2^5 + 2^4 + 2^1 \\
 &= -128 + 32 + 16 + 2 \\
 &= -78 \quad \dots \text{ ok]}
 \end{aligned}$$

ora si possono sommare 113 e -78

$$\begin{array}{r|l}
 \begin{array}{cccccccc}
 & 1 & 1 & 1 & & & & \\
 & \textcolor{red}{0} & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\
 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\
 \hline
 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1
 \end{array}
 & \begin{array}{l} 113 \\ -78 \end{array}
 \end{array}$$

stiamo sommando un numero >0 e uno <0
in CP2 $\Rightarrow$ no OVERFLOW

$$\begin{aligned}
 &(\overset{7}{0} \overset{6}{0} \overset{5}{1} \overset{4}{0} \overset{3}{0} \overset{2}{0} \overset{1}{1} \overset{0}{1})_{CP2} \\
 &= 2^5 + 2^1 + 2^0 = 32 + 2 + 1 = (35)_{10} \quad \text{ok!}
 \end{aligned}$$

(ci noti che il CARRY si butta)

$$E) \quad -113 + 78 \quad [= -35]$$

$$(113)_{10} = (\textcolor{red}{0} 111 000 1)_{CP2}$$

$$(78)_{10} = (\textcolor{red}{0} 100 111 0)_{CP2}$$

la prima cosa da fare è Trovare l'opposto di 113:

1) COMPLEMENTO a BIT

2) SOMMA 1 al numero complementato

$$\left. \begin{array}{r} 01110001 \\ \downarrow \\ 10001110 \\ \hline 10001111 \end{array} \right\} (-113)_{10} = (10001111)_{CP2}$$

ora si può svolgere l'operazione richiesta

$$\begin{array}{r|l} 1000\overset{1}{1}\overset{1}{1}\overset{1}{1} & -113 \\ 01001110 & 78 \\ \hline 11011101 & \end{array}$$

stiamo sommando un numero >0 e uno <0
in CP2 $\Rightarrow$ NO OVERFLOW

... comunque facciamo un check

$$\begin{aligned} (\overset{7}{1}\overset{6}{1}\overset{5}{0}\overset{4}{1}\overset{3}{1}\overset{2}{1}\overset{1}{0}\overset{0}{1})_{CP2} &= -2^7 + 2^6 + 2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^0 \\ &= -128 + 64 + 16 + 8 + 4 + 1 \\ &= (-35)_{10} \longrightarrow \text{OK!} \end{aligned}$$

Esercizio 8

Numeri Razionali Rappresentazione in Virgola Fissa

Utilizzando la rappresentazione in virgola fissa, si converta in base 2 il numero 6,365 con 8 bit per la parte frazionaria.

$$\text{PARTE INTERA : } (6)_{10} = (110)_2$$

$$\text{PARTE FRAZIONARIA : } (0.365)_{10}$$

$$0.365 \cdot 2 = 0 + 0.73$$

$$0.73 \cdot 2 = 1 + 0.46$$

$$0.46 \cdot 2 = 0 + 0.92$$

$$0.92 \cdot 2 = 1 + 0.84$$

$$0.84 \cdot 2 = 1 + 0.68$$

$$0.68 \cdot 2 = 1 + 0.36$$

$$0.36 \cdot 2 = 0 + 0.72$$

$$0.72 \cdot 2 = 1 + 0.44$$

$$(6.365)_{10}$$

$$= (110.01011101)_2$$

verifichiamo che la
parte frazionaria sia
corretta

$$(0.\overset{-1}{0}\overset{-2}{1}\overset{-3}{0}\overset{-4}{1}\overset{-5}{1}\overset{-6}{1}\overset{-7}{0}\overset{-8}{1})_2$$

$$= \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2^4} + \frac{1}{2^5} + \frac{1}{2^6} + \frac{1}{2^8}$$

$$= \frac{2^6 + 2^4 + 2^3 + 2^2 + 1}{2^8}$$

$$= \frac{64 + 16 + 8 + 4 + 1}{2^8}$$

$$= \frac{93}{256} \approx 0.36328125$$

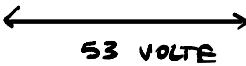
NOTA con 8 bit si può
rappresentare un
sottinsieme dell'
intervallo
[0, 1 - 2⁻⁸]
= [0, ≈ 0.996...]

l'errore di approssimazione è < 2⁻⁸ = 0.00390625

Esercizio 9

Calcolo di Potenze con Conversione in Binario degli Esponenti

Si calcoli il numero minimo di moltiplicazioni necessarie per calcolare il valore di x^{53} .

SOLUZIONE FACILE : $x^{53} = x \cdot x \cdot \dots \cdot x$

53 VOLTE

convertendo l'esponente di x in base 2, possiamo calcolare x^{53} in modo più efficiente

Q_2	R_2
53	1
26	0
13	1
6	0
3	1
1	1
0	

$$(53)_{10} = (110101)_2$$

[VERIFICA: $2^5 + 2^4 + 2^2 + 2^0$
 $= 32 + 16 + 4 + 1$
 $= 53 \dots ok$]

$$53 = 32 + 16 + 4 + 1$$

NOTA : $x^A \cdot x^B = x^{A+B}$ e $x^{2A} = x^A \cdot x^A$

$$x^{53} = x^{32} \cdot x^{16} \cdot x^4 \cdot x^1$$

BASTA CALCOLARE x^{32} sfruttando la POTENZA di 2

$$\begin{aligned} x &\longrightarrow x^2 \longrightarrow x^4 \longrightarrow x^8 \longrightarrow x^{16} \longrightarrow x^{32} \\ &= x \cdot x \quad = x^2 \cdot x^2 \quad = x^4 \cdot x^4 \quad = x^8 \cdot x^8 \quad = x^{16} \cdot x^{16} \end{aligned}$$

calcolando in questo modo x^{32}
possiamo "risparmiare" i valori che ci occorrono
per poi calcolare x^{53}

$$x^{53} = x^1 \cdot x^4 \cdot x^{16} \cdot x^{32}$$

QUANTE MOLTIPLICAZIONI?

3 MOLTIPLICAZIONI + 5 MOLTIPLICAZIONI = 8 MOLTIPLICAZIONI
FINALI per il calcolo di x^{32}

LL
32
MOLTIPLICAZ.
OIL CASO
BASE !