Fondamenti di Informatica Esercitazione 1 (Soluzioni)

19 settembre 2023

Codifica Binaria

1.1 Sono dati i seguenti interi **senza segno**:

$$x = (111001)_2$$
$$y = (27)_{10}$$

Si effettuino (a mano) le seguenti operazioni:

1. Convertire x in base 10

Usiamo la definizione:
$$(111001)_2=1\times 2^5+1\times 2^4+1\times 2^3+1\times 2^0=32+16+8+1=(57)_{10}$$

2. Convertire y in base 2. Quanti bit sono necessari per rappresentarlo?

Usiamo il metodo delle divisioni successive:

Leggendo i resti dal basso, $(27)_{10}=(11011)_2$; occorrono 5 bit. Verifica (conversione inversa usando la definizione): 16+8+2+1=27.

3. Calcolare la somma x+y in aritmetica binaria **senza segno**

4. Scrivere x e y in base 8 e in base 16.

$$\underbrace{(111,001)_{2}}_{7} \underbrace{(0011,1001)_{2}}_{1} = (71)_{8}$$

$$\underbrace{(0011,1001)_{2}}_{9} = (39)_{16}$$

$$\underbrace{(011,011)_{2}}_{3} = (33)_{8}$$

$$\underbrace{(0001,1011)_{2}}_{1} = (1B)_{16}$$

Complemento a due (CP2)

- **1.2** Si vogliono memorizzare delle temperature in gradi centigradi. Sappiamo che la temperatura sul pianeta Terra è compresa tra -90 e 60 (inclusi). Ipotizzando di rappresentare le temperature con la **codifica CP2**:
 - 1. Quanti bit sono necessari?

Il valore assoluto del numero negativo più piccolo possibile è 90. Richiede (senza segno) 7 bit.

Il numero positivo più grande possibile è 60. Richiede (senza segno) 6 bit.

Un numero di bit sufficienti è quindi $m = \max(7,6) + 1 = 8$.

Con m=8 possiamo rappresentare tutti i numeri nell'intervallo:

 $[-2^7, 2^7 - 1] = [-128, 127]$, estremi inclusi.

Con un bit in meno (m=7), potremmo rappresentare tutti i numeri nell'intervallo: [-64,63], il che non sarebbe sufficiente. Il numero di bit necessari è quindi 8.

2. Quali sono le temperature massima e minima effettivamente memorizzabili?

Vedi il punto precedente.

3. Quante temperature si possono memorizzare avendo a disposizione 500 byte di memoria?

Una memoria di 500 byte corrisponde a $500\times8=4000$ bit. Siccome una temperatura richiede 8 bit, possiamo memorizzare 4000/8=500 temperature.

4. (*Bonus*) Come cambiano le risposte se si vogliono memorizzare temperature del pianeta Marte, sapendo che sono sempre comprese tra -128 e 20 (inclusi)?

Il valore assoluto del numero negativo più piccolo possibile è 128. Richiede (senza segno) 8 bit.

Il numero positivo più grande possibile è 20. Richiede (senza segno) 5 bit.

Un numero di bit sufficienti è quindi $m = \max(8, 5) + 1 = 9$.

Con m=9 possiamo rappresentare tutti i numeri nell'intervallo:

[-256, 255], estremi inclusi.

Tuttavia, con un bit in meno (m=8), potremmo rappresentare tutti i numeri nell'intervallo [-128,127], che è sufficiente! Servono quindi 8 bit.

1.3 Sono dati i seguenti interi:

$$x = (10100101)_{CP_2}$$
$$y = (-62)_{10}$$

Si effettuino (a mano) le seguenti operazioni, precisando sempre il bit di carry e il bit di overflow:

1. Convertire x in base 10

Usiamo la definizione:
$$(10100101)_{CP2} = -2^7 + 2^5 + 2^2 + 1 = -128 + 32 + 4 + 1 = (-91)_{10}$$

2. Convertire y in codifica CP2. Quanti bit sono necessari per rappresentarlo?

Scriviamo prima la codifica binaria di |y| = 62:

$$\begin{array}{c|cc} 62 & 2 \\ \hline 31 & 0 \\ 15 & 1 \\ 7 & 1 \\ 3 & 1 \\ 1 & 1 \\ 0 & 1 \\ \end{array}$$

Quindi, $(63)_{10} = (111110)_2$; occorrono 6 bit per il numero senza segno, quindi 7 per il numero in CP2.

Aggiungiamo uno 0 a sinistra di 111110 (per utilizzare effettivamente 7 bit) ed eseguiamo l'operazione di complemento a 2. Prima complementiamo le cifre di 0111110:

Poi sommiamo 1:

3. Calcolare la differenza x - y in aritmetica **CP2**.

Questo equivare a calcolare $(-91)_{10} + (62)_{10}$. Dovremmo quindi negare (con l'operazione di complemento a 2) il secondo operando e poi effetuare la somma. In questo caso sappiamo già, dal punto 2, la rappresentazione binaria di $(62)_{10}$. Quindi:

Per allineare i due numeri, abbiamo aggiunto zeri alla sinistra del secondo addendo, in quanto è un numero **positivo**.

Il bit di carry è (0) e viene ignorato.

Essendo una somma di un numero positivo e uno negativo, il bit di overflow è sicuramente [0].

4. Calcolare la somma x + y in aritmetica **CP2**.

Questo equivare a calcolare $(-91)_{10} + (-62)_{10}$. In CP2:

Per allineare i due numeri, abbiamo aggiunto uni alla sinistra del secondo addendo, in quanto è un numero **negativo**.

Il bit di carry è (1) e viene ignorato.

Abbiamo sommato due numeri negativi e ottenuto un numero positivo. Il risultato è inconsistente, quindi settiamo il bit di overflow a [1].

Numeri Reali

1.4 Sono dati i seguenti numeri reali:

$$x = 0.90625$$

 $y = 0.768$
 $z = 14.63$

Si effettuino (a mano) le seguenti operazioni:

1. Convertire x e y in rappresentazione binaria usando 4 bit

Usiamo il metodo delle moltiplicazioni successive:

```
\begin{array}{c|cccc} 0.90625 \times 2 & = 1 + 0.8125 \\ 0.8125 \times 2 & = 1 + 0.625 \\ 0.625 \times 2 & = 1 + 0.25 \\ 0.25 \times 2 & = 0 + 0.5 \end{array}
```

Leggendo i bit dall'alto, $0.90625\ 0.1110$; usando 4 bit, con un errore massimo di 2^{-4} .

Verifica (conversione inversa usando la definizione): 0.5+0.25+0.125=0.875. Verifica Errore: $0.90625-0.875=0.03125<0.0625(2^4)$

```
\begin{array}{c|cccc}
0.768 & x & 2 & = 1 + 0.536 \\
0.536 & x & 2 & = 1 + 0.1072 \\
0.1072 & x & 2 & = 0.2144 \\
0.2144 & x & 2 & = 0 + 0.4288
\end{array}
```

Leggendo i bit dall'alto, 0.768~0.1100; usando 4 bit, con un errore massimo di 2^{-4} .

Verifica (conversione inversa usando la definizione): 0.5+0.25+0.+0=0.75. Verifica Errore: $0.768-0.75=0.018<0.0625(2^4)$

2. Convertire x e y in rappresentazione binaria usando 5 bits

Usiamo il metodo delle moltiplicazioni successive:

```
\begin{array}{c|cccc} 0.90625 \times 2 & = 1 + 0.8125 \\ 0.8125 \times 2 & = 1 + 0.625 \\ 0.625 \times 2 & = 1 + 0.25 \\ 0.25 \times 2 & = 0 + 0.5 \\ 0.5 \times 2 & = 1 + 0 \end{array}
```

Leggendo i bit dall'alto, $0.90625\ 0.1110;$ usando 4 bit, con un errore massimo di $2^{-5}.$

Verifica (conversione inversa usando la definizione): 0.5+0.25+0.125+0.03125=0.90625.

Verifica Errore: $0.90625 - 0.90625 = 0. < 0.0625(2^{-4})$

```
\begin{array}{c|cccc} 0.768 & x & 2 & = 1 + 0.536 \\ 0.536 & x & 2 & = 1 + 0.1072 \\ 0.1072 & x & 2 & = 0.2144 \\ 0.2144 & x & 2 & = 0 + 0.4288 \\ 0.4288 & x & 2 & = 0 + 0.8576 \end{array}
```

Leggendo i bit dall'alto, $0.768\ 0.11000$; usando 5 bit, con un errore massimo di 2^{-5} .

Verifica (conversione inversa usando la definizione): 0.5 + 0.25 + 0. + 0 + 0 = 0.75.

Verifica Errore: $0.768 - 0.75 = 0.018 < 0.03125(2^{-5})$

3. Convertire z in rappresentazione a virgola fissa con 5 bit di parte intera e 6 bit di parte reale.

Usiamo la definizione:

 $14 = 8 + 4 + 2 = 1 * 2^3 + 1 * 2^2 + 1 * 2^1 = 1110_2$. Segno positivo, qindi aggiungiamo uno 0 all'inizio $14_{10} = 01110_2$

```
\begin{array}{c|cccc} 0.63 & x & 2 & = 1 + 0.26 \\ 0.26 & x & 2 & = 0 + 0.52 \\ 0.52 & x & 2 & = 1 + 0.04 \\ 0.04 & x & 2 & = 0 + 0.08 \\ 0.08 & x & 2 & = 0 + 0.16 \\ 0.16 & x & 2 & = 0 + 0.32 \end{array}
```

Leggendo i bit dall'alto, 14.63~01110.101000; usando 5 bit di parte intera e 6 bit di parte reale, con un errore massimo di 2^{-6} .

Verifica (conversione inversa usando la definizione): 0.5++0.125+0.+0.+0.=0.6125.

Verifica Errore: $0.63 - 0.6125 = 0.0175 < 0.015625(2^{-6})$

- 4. Convertire z in rappresentazione a virgola mobile secondo lo standard IEEE 754-1985 a precisione singola
 - (a) Definisco il bit di segno. z>0 => S=0
 - (b) Codifico in virgola fissa in base 2, parte frazionaria e parte intera (gia fatto in parte)

```
\begin{array}{c|cccc} 0.63 \times 2 & = 1 + 0.26 \\ 0.26 \times 2 & = 0 + 0.52 \\ 0.52 \times 2 & = 1 + 0.04 \\ 0.04 \times 2 & = 0 + 0.08 \\ 0.08 \times 2 & = 0 + 0.16 \\ 0.16 \times 2 & = 0 + 0.32 \\ 0.32 \times 2 & = 0 + 0.64 \\ 0.64 \times 2 & = 1 + 0.28 \\ 0.28 \times 2 & = 0 + 0.56 \end{array}
```

 $14.63\ 01110.101000010....$

- (c) Porto il numero in forma normalizzata in base 2 $14.63\ 1.110101000010....\ x\ 2^3$
- (d) Definisco M a 23 bit come la mantissa senza il primo bit (sempre 1) M = 1.110101000010...

(e) Calcolo $E=n+127=3+127=130=128+2=2^7+2^1->10000010$ (8 bit)