

Usare un foglio separato per risolvere i due esercizi che seguono, specificando nell'intestazione: **Titolo del corso** (*Architettura degli Elaboratori – modulo I* oppure *Architettura degli Elaboratori A*), **Data esame**, **Cognome e Nome**, **Matricola**

Esercizio 1 (*modulo I e arch. A*)

Si considerino i seguenti numeri espressi in esadecimale:

$$A = 425C8000$$

$$B = C30DC000$$

Si richiede di:

1. trasformare i due numeri in binario;
2. interpretarli come numeri razionali espressi secondo lo Standard IEEE754 e tradurli in decimale;
3. eseguirne la somma utilizzando l'algoritmo visto a lezione per la somma di numeri FP rappresentati in Standard IEEE754. Mostrare tutti i passaggi del procedimento. Che numero decimale rappresenta il risultato ottenuto?
4. tradurre il numero FP ottenuto (espresso secondo lo Standard IEEE754) in ottale.

Soluzione

1. I due numeri espressi in binario sono:

$$A = 0100\ 0010\ 0101\ 1100\ 1000\ 0000\ 0000\ 0000$$

$$B = 1100\ 0011\ 0000\ 1101\ 1100\ 0000\ 0000\ 0000$$

2. i due numeri interpretati come numeri razionali in standard IEEE754:

$$\text{Segno}_A = 0$$

$$\text{Esponente}_A = 10000100_2 = 132_{10} = 127 + 5$$

$$\text{Mantissa}_A = 10111001$$

$$\text{Quindi } A = + 1,10111001 \cdot 2^5 = 110111,001_2 = 55,125_{10}.$$

$$\text{Segno}_B = 1$$

$$\text{Esponente}_B = 10000110 = 134_{10} = 127 + 7$$

$$\text{Mantissa}_B = 00011011$$

$$\text{Quindi } B = - 1,00011011 \cdot 2^7 = - 10001101,11_2 = - 141,75_{10}.$$

3. Eseguiamo la somma:

- (a) Allineamento esponenti:

$$A = 1,10111001 \cdot 2^5 = 0,0110111001 \cdot 2^7$$

- (b) Complemento a due di B

$$|B| = 01,00011011 \text{ da cui } B = 10,111001001$$

- (c) Somma mantisse

$$\begin{array}{rcl} A & 00,0110111001 & + \\ B & 10,1110010010 & \\ \hline C & 11,0101001011 & \end{array}$$

Quindi il risultato C è negativo. Ricaviamo $|C| = 00,1010110101 \cdot 2^7$

(d) Normalizzazione risultato

$$|C| = 1,010110101 \cdot 2^6$$

Allora:

$$\text{Segno}_C = 1$$

$$\text{Esponente}_C = 10000101 = 133_{10} = 127 + 6$$

$$\text{Mantissa}_C = 010110101$$

Ovvero:

$$C = -1,010110101 \cdot 2^6 = 1010110,101_2 = 86,625_{10}$$

4. Traduzione del risultato in ottale

$$C = 1\ 10000101\ 010110101000000000000000$$

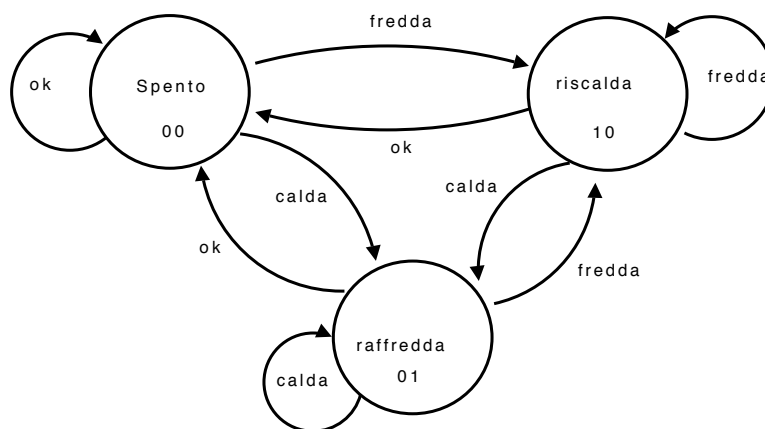
$$\text{Quindi } C = 30253240000_8$$

Esercizio 2 (modulo I e arch. A)

Si vuole progettare un circuito sequenziale di Moore per il controllo della temperatura dell'acqua di un acquario. L'input del circuito consiste nella rilevazione di tre possibili fasce di temperatura dell'acqua: *fredda*, *calda* e *ok*. In corrispondenza alla fascia rilevata, il circuito deve comandare l'eventuale accensione degli impianti di riscaldamento o di raffreddamento. Ovviamente se la fascia di temperatura è *ok* non è necessario riscaldarla né raffreddarla. Nel progettare il circuito supporre che sia possibile il passaggio diretto dalla fascia fredda alla calda o viceversa (ad esempio dovuto all'immissione di nuova acqua troppo calda o troppo fredda). Si richiede di disegnare l'automa a stati finiti, determinare le tabelle di verità per le funzioni *Output* e *NextState*, procedere alla loro minimizzazione e disegnare il circuito sequenziale risultante.

Soluzione

L'automa di Moore che modella il circuito è il seguente:



Codifichiamo i valori ricevuti in input come segue:

Ingresso	I1	I2
ok	0	0
fredda	0	1
calda	1	0

Si noti che $I1\ I2 = 11$ non è una configurazione d'ingresso possibile, per cui deve essere ignorata dal circuito. Codifichiamo gli stati esattamente come le uscite. Allora:

Stato		s1	s2

Spento		0	0
raffredda		0	1
riscalda		1	0

Si noti che $s1\ s2 = 11$ non è una configurazione di stato possibile e quindi il valore restituito dalle funzioni Output e NextState in questo caso è don't care.

Per quanto riguarda la funzione Output si ha: $O1 = s1$ e $O2 = s2$.

La tabella relativa a NextState è la seguente:

I1	I2	s1	s2		s1'	s2'

0	0	0	0		0	0
0	0	0	1		0	0
0	0	1	0		0	0
0	0	1	1		X	X
0	1	0	0		1	0
0	1	0	1		1	0
0	1	1	0		1	0
0	1	1	1		X	X
1	0	0	0		0	1
1	0	0	1		0	1
1	0	1	0		0	1
1	0	1	1		X	X
1	1	0	0		X	X
1	1	0	1		X	X
1	1	1	0		X	X
1	1	1	1		X	X

Le mappe di Karnaugh per la minimizzazione di $s1'$ e $s2'$ sono:

		s1 s2			
		00	01	11	10
I1 I2	00			X	
	01	1	1	X	1
	11	X	X	X	X
	10			X	

		s1 s2			
		00	01	11	10
I1 I2	00			X	
	01			X	
	11	X	X	X	X
	10	1	1	X	1

Quindi $s1' = I2$ e $s2' = I1$.

Il circuito finale è il seguente:

