

Esercitazione Sistemi Digitali

11/10/2022

Dati i numeri esadecimali $A = 45E0$ e $B = 4E70$:

- a) Ricavare la rappresentazione in virgola mobile half precision IEEE 754
- b) Eseguire l'operazione $A+B$ usando la rappresentazione ricavata ed esprimere il risultato secondo lo standard IEEE 754
- c) Verificare il risultato ottenuto eseguendo la conversione in decimale sia del risultato che degli operandi

Ricavare la rappresentazione in virgola mobile half precision IEEE 754:

- Traduzione binaria di A e B:
A= 0100 0101 1110 0000
B= 0100 1110 0111 0000
- Rappresentazione IEEE 754 di A:
Segno: 0
Esponente: 10001
Parte Frazionaria: 0111100000
- Rappresentazione IEEE 754 di B:
Segno: 0
Esponente: 10011
Parte Frazionaria: 001110000

Virgola Mobile- Soluzione punto b

Eseguire l'operazione $A+B$ usando la rappresentazione ricavata ed esprimere il risultato secondo lo standard IEEE 754

- 1 Aggiungere 1. alla parte frazionaria di A e B per formare le mantisse:

A: 1.0111100000

B: 1.1001110000

- 2 Confrontare esponenti:

Esponente di A $10001=17_{10}$

Esponente di B $10011=19_{10}$

⇒ Portiamo esponente di A a 19_{10} e aggiustiamo mantissa di A

Nuovo esponente A: $10011=19_{10}$

Nuova mantissa A: 0.0101111000

③ Somma mantisse:

0.0101111000 +

1.1001110000 =

1.1111101000

Nessun bisogno di normalizzazione e arrotondamento

③ Risultato con notazione IEEE 754

Segno: 0

Esponente: 10011

Parte frazionaria: 1111101000

Verificare il risultato ottenuto eseguendo la conversione in decimale sia del risultato che degli operandi

- Risultato ottenuto ha:
Segno 0 \implies Risultato positivo
Mantissa: 1.1111101000
Esponente senza bias:
10011-
01111=
00100 = 4_{10}
- $1.1111101000 \cdot 2^4 = 11111.10000 = 31.625_{10}$

- Operando A ha mantissa 1.01111 ed esponente senza bias 2:
 $1.0111100000 \cdot 2^2 = 101.11100000 = 5.875_{10}$
- Operando B ha mantissa 1.100111 ed esponente senza bias 4:
 $1.1001110000 \cdot 2^4 = 11001.110000 = 25.75_{10}$
- $25.75_{10} + 5.875_{10} = 31.625_{10}$

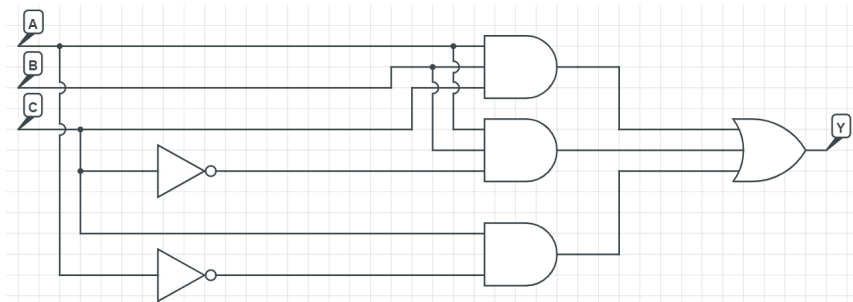
Esercizio 1- Traccia

a Costruire la tabella di verità della seguente espressione

$$w = \overline{(x + y)} \cdot z \cdot (y + z)$$

b Dato il seguente circuito:

- 1 Calcolare (ed eventualmente semplificare) la funzione logica
- 2 Calcolare la tabella di verità



Esercizio 1- Soluzione

| x | y | z | $x+y$ | $y+z$ | $(x+y) \cdot z \cdot (y+z)$ | w |
|---|---|---|-------|-------|-----------------------------|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |

Esercizio 1- Soluzione

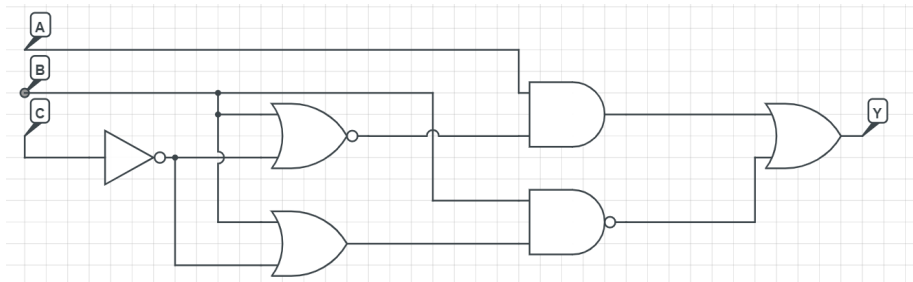
$$Y = A \cdot B \cdot C + A \cdot B \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot C = A \cdot B \cdot (C + \bar{C}) + \bar{A} \cdot C = A \cdot B + \bar{A} \cdot C$$

| A | B | C | $A \cdot B$ | $\bar{A} \cdot C$ | Y |
|---|---|---|-------------|-------------------|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 |

Disegnare il circuito logico corrispondente alla seguente funzione Booleana, senza semplificarla

$$Y = A \cdot \overline{(B + \bar{C})} + \overline{(B + \bar{C})} \cdot B$$

Esercizio 2- soluzione



Semplificare le seguenti espressioni usando i Teoremi dell'algebra Booleana:

$$F_1 : \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot B + A \cdot B + A \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}$$

$$F_2 : A \cdot B \cdot \bar{C} + A \cdot \bar{B} \cdot C + A \cdot B \cdot C$$

$$F_3 = A \cdot B \cdot C + \bar{A} + \bar{B} + \bar{C}$$

Table 2.2 Boolean theorems of one variable

| Theorem | Dual | Name |
|----------------------------------|-----------------------|--------------|
| T1 $B \cdot 1 = B$ | T1' $B + 0 = B$ | Identity |
| T2 $B \cdot 0 = 0$ | T2' $B + 1 = 1$ | Null Element |
| T3 $B \cdot B = B$ | T3' $B + B = B$ | Idempotency |
| T4 $\overline{\overline{B}} = B$ | | Involution |
| T5 $B \cdot \bar{B} = 0$ | T5' $B + \bar{B} = 1$ | Complements |

Table 2.3 Boolean theorems of several variables

| Theorem | Dual | Name |
|--|---|---------------------|
| T6 $B \cdot C = C \cdot B$ | T6' $B + C = C + B$ | Commutativity |
| T7 $(B \cdot C) \cdot D = B \cdot (C \cdot D)$ | T7' $(B + C) + D = B + (C + D)$ | Associativity |
| T8 $(B \cdot C) + (B \cdot D) = B \cdot (C + D)$ | T8' $(B + C) \cdot (B + D) = B + (C \cdot D)$ | Distributivity |
| T9 $B \cdot (B + C) = B$ | T9' $B + (B \cdot C) = B$ | Covering |
| T10 $(B \cdot C) + (B \cdot \bar{C}) = B$ | T10' $(B + C) \cdot (B + \bar{C}) = B$ | Combining |
| T11 $(B \cdot C) + (\bar{B} \cdot D) + (C \cdot D) = B \cdot C + \bar{B} \cdot D$ | T11' $(B + C) \cdot (\bar{B} + D) \cdot (C + D) = (B + C) \cdot (\bar{B} + D)$ | Consensus |
| T12 $\overline{B_0 \cdot B_1 \cdot B_2 \dots} = (\bar{B}_0 + \bar{B}_1 + \bar{B}_2 \dots)$ | T12' $\overline{B_0 + B_1 + B_2 \dots} = (\bar{B}_0 \cdot \bar{B}_1 \cdot \bar{B}_2 \dots)$ | De Morgan's Theorem |

- Possibile raccogliere tra loro i termini 1-4 e 2-3:

$$(A + \bar{A}) \cdot B + (A + \bar{A}) \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} = B + \bar{B} \cdot \bar{C}$$

-

$$B + \bar{B} \cdot \bar{C} = (B + \bar{B}) \cdot (B + \bar{C}) = B + \bar{C}$$

- Possibile riscrivere ABC come $ABC+ABC$:

$$A \cdot B \cdot \bar{C} + A \cdot \bar{B} \cdot C + A \cdot B \cdot C + A \cdot \bar{B} \cdot C$$

- Raccogliendo i termini 1,3 e 2,4:

$$A \cdot B \cdot (C + \bar{C}) + A \cdot C \cdot (\bar{B} + B) = A \cdot (B + C)$$

- Per assorbimento $ABC + \bar{A} = BC + \bar{A}$, quindi riscriviamo come:

$$B \cdot C + \bar{A} + \bar{B} + \bar{C}$$

- Iterando ragionamento $BC + \bar{B} = C + \bar{B}$:

$$C + \bar{A} + \bar{B} + \bar{C}$$

- Dato che $C + \bar{C} = 1$:

$$\bar{A} + \bar{B} + 1 = 1$$

Applicando i teoremi dell'algebra di Boole, verificare se la seguente espressione 'e vera o falsa:

$$(A \cdot B) + (B \cdot C) + (\bar{A} \cdot C) = (A \cdot B) + (\bar{A} \cdot C)$$

Table 2.2 Boolean theorems of one variable

| Theorem | Dual | Name |
|----------------------------------|----------------------------|--------------|
| T1 $B \cdot 1 = B$ | T1' $B + 0 = B$ | Identity |
| T2 $B \cdot 0 = 0$ | T2' $B + 1 = 1$ | Null Element |
| T3 $B \cdot B = B$ | T3' $B + B = B$ | Idempotency |
| T4 $\overline{\overline{B}} = B$ | | Involution |
| T5 $B \cdot \overline{B} = 0$ | T5' $B + \overline{B} = 1$ | Complements |

Table 2.3 Boolean theorems of several variables

| Theorem | Dual | Name |
|---|--|---------------------|
| T6 $B \cdot C = C \cdot B$ | T6' $B + C = C + B$ | Commutativity |
| T7 $(B \cdot C) \cdot D = B \cdot (C \cdot D)$ | T7' $(B + C) + D = B + (C + D)$ | Associativity |
| T8 $(B \cdot C) + (B \cdot D) = B \cdot (C + D)$ | T8' $(B + C) \cdot (B + D) = B + (C \cdot D)$ | Distributivity |
| T9 $B \cdot (B + C) = B$ | T9' $B + (B \cdot C) = B$ | Covering |
| T10 $(B \cdot C) + (B \cdot \overline{C}) = B$ | T10' $(B + C) \cdot (B + \overline{C}) = B$ | Combining |
| T11 $(B \cdot C) + (\overline{B} \cdot D) + (C \cdot D) = B \cdot C + \overline{B} \cdot D$ | T11' $(B + C) \cdot (\overline{B} + D) \cdot (C + D) = (B + C) \cdot (\overline{B} + D)$ | Consensus |
| T12 $\overline{B_0 \cdot B_1 \cdot B_2 \dots} = (\overline{B_0} + \overline{B_1} + \overline{B_2} \dots)$ | T12' $\overline{B_0 + B_1 + B_2 \dots} = (\overline{B_0} \cdot \overline{B_1} \cdot \overline{B_2} \dots)$ | De Morgan's Theorem |

- Appliciamo T1 e T5' e riscriviamo parte sinistra come:

$$A \cdot B + (A + \bar{A}) \cdot B \cdot C + \bar{A} \cdot C = A \cdot B + A \cdot B \cdot C + \bar{A} \cdot B \cdot C + \bar{A} \cdot C$$

- Dato che:

$$\textcircled{1} A \cdot B + A \cdot B \cdot C = A \cdot B \cdot (1 + C) = A \cdot B \cdot 1 = A \cdot B$$

$$\textcircled{2} \bar{A} \cdot B \cdot C + \bar{A} \cdot C = \bar{A} \cdot C \cdot (B + 1) = \bar{A} \cdot C \cdot 1 = \bar{A} \cdot C$$

Otteniamo che:

$$(A \cdot B) + (B \cdot C) + (\bar{A} \cdot C) = (A \cdot B) + (\bar{A} \cdot C)$$

Dimostrare se la seguente uguaglianza è vera o falsa:

$$\overline{A \cdot B + B \cdot C + A \cdot C} = \bar{A} \cdot \bar{B} + \bar{B} \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot \bar{C}$$

Table 2.2 Boolean theorems of one variable

| Theorem | Dual | Name |
|----------------------------------|-----------------------|--------------|
| T1 $B \cdot 1 = B$ | T1' $B + 0 = B$ | Identity |
| T2 $B \cdot 0 = 0$ | T2' $B + 1 = 1$ | Null Element |
| T3 $B \cdot B = B$ | T3' $B + B = B$ | Idempotency |
| T4 $\overline{\overline{B}} = B$ | | Involution |
| T5 $B \cdot \bar{B} = 0$ | T5' $B + \bar{B} = 1$ | Complements |

Table 2.3 Boolean theorems of several variables

| Theorem | Dual | Name |
|--|---|---------------------|
| T6 $B \cdot C = C \cdot B$ | T6' $B + C = C + B$ | Commutativity |
| T7 $(B \cdot C) \cdot D = B \cdot (C \cdot D)$ | T7' $(B + C) + D = B + (C + D)$ | Associativity |
| T8 $(B \cdot C) + (B \cdot D) = B \cdot (C + D)$ | T8' $(B + C) \cdot (B + D) = B + (C \cdot D)$ | Distributivity |
| T9 $B \cdot (B + C) = B$ | T9' $B + (B \cdot C) = B$ | Covering |
| T10 $(B \cdot C) + (B \cdot \bar{C}) = B$ | T10' $(B + C) \cdot (B + \bar{C}) = B$ | Combining |
| T11 $(B \cdot C) + (\bar{B} \cdot D) + (C \cdot D) = B \cdot C + \bar{B} \cdot D$ | T11' $(B + C) \cdot (\bar{B} + D) \cdot (C + D) = (B + C) \cdot (\bar{B} + D)$ | Consensus |
| T12 $\overline{B_0 \cdot B_1 \cdot B_{2...}} = (\bar{B}_0 + \bar{B}_1 + \bar{B}_{2...})$ | T12' $\overline{B_0 + B_1 + B_{2...}} = (\bar{B}_0 \cdot \bar{B}_1 \cdot \bar{B}_{2...})$ | De Morgan's Theorem |

Soluzione

Considerando la parte sinistra:

- Appliciamo De Morgan:

$$\begin{aligned}\overline{A \cdot B + B \cdot C + A \cdot C} &= \\ \overline{A \cdot B} \cdot \overline{B \cdot C} \cdot \overline{A \cdot C} &= \\ (\bar{A} + \bar{B}) \cdot (\bar{B} + \bar{C}) \cdot (\bar{A} + \bar{C})\end{aligned}$$

- Sviluppando il primo prodotto:

$$(\bar{A} \cdot \bar{B} + \bar{B} \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot \bar{C} + \bar{B} \cdot \bar{C}) \cdot (\bar{A} + \bar{C}) = (\bar{A} \cdot \bar{B} + \bar{B} + \bar{A} \cdot \bar{C} + \bar{B} \cdot \bar{C}) \cdot (\bar{A} + \bar{C})$$

- Per T9' (covering):

$$\begin{aligned}(\bar{B} + \bar{A} \cdot \bar{C} + \bar{B} \cdot \bar{C}) \cdot (\bar{A} + \bar{C}) &= \\ (\bar{B} + \bar{A} \cdot \bar{C}) \cdot (\bar{A} + \bar{C})\end{aligned}$$

- Sviluppando il prodotto:

$$\begin{aligned}\bar{B} \cdot \bar{A} + \bar{B} \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot \bar{C} \cdot \bar{A} + \bar{A} \cdot \bar{C} \cdot \bar{C} &= \\ \bar{B} \cdot \bar{A} + \bar{B} \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot \bar{C} &= \bar{A} \cdot \bar{B} + \bar{B} \cdot \bar{C} + \bar{A} \cdot \bar{C}\end{aligned}$$

Esercizio 1- Da tavola a forme POS/SOP

- Calcolare forme canoniche SOP e POS partendo dalla seguente tabella

| A | B | C | Y |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

- Determinare tabella di verità e forme canoniche SOP e POS di una funzione a tre inputs che dà 1 in output sse riceve un numero pari di 1 in input

- Sommando i mintermini della funzione:

$$Y = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot C + \bar{A} \cdot B \cdot \bar{C} + A \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} + A \cdot B \cdot C$$

- Il prodotto dei maxtermini è:

$$Y = (A + B + C) \cdot (A + \bar{B} + \bar{C}) \cdot (\bar{A} + B + C) \cdot (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})$$

Soluzione 2

| A | B | C | Y |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 |

- SOP: $\bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}BC + A\bar{B}C + ABC$
- POS: $(A + B + \bar{C})(A + \bar{B} + C)(\bar{A} + B + C)(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})$