



# ***Architettura degli elaboratori***

## **Lezione 3 - teoria**

*Prof.ssa Valentina Ciriani*

Università degli Studi di Milano

[www.di.unimi.it/ciriani](http://www.di.unimi.it/ciriani)



## **Contenuto**

1. Struttura di un calcolatore [MKM 1.1, 1.2]
2. Porte logiche [MKM 2.1]
3. Algebra booleana [MKM 2.2]

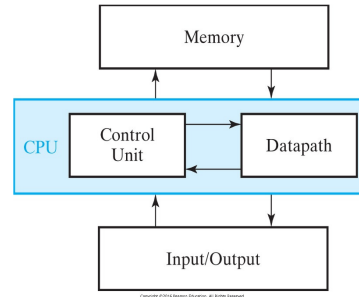
-MKM = M. Morris Mano, C.R. Kime, T. Martin, Reti logiche, Pearson

-PH = D.A. Patterson, J.L. Hennessy, Struttura e Progetto dei Calcolatori, Zanichelli



## Struttura di un calcolatore

- Memoria contiene:
  - programmi
  - dati di ingresso uscita ed intermedi
- Datapath esegue:
  - le operazioni aritmetiche
  - altre operazioni di elaborazioni dati
- Unità di controllo:
  - supervisiona il flusso delle informazioni
- La CPU (Central Processing Unit) è:
  - datapath
  - unità di controllo
- Dispositivi di ingresso uscita
  - tastiera, mouse
  - monitor



3



## Livelli di astrazione del progetto di un calcolatore

- Algoritmi:
  - descrivono i passi necessari per risolvere un problema
  - livello di astrazione più alto
- Linguaggi di programmazione (C, Go, java):
  - i passi degli algoritmi vengono descritti in un linguaggio di programmazione ad alto livello
- Sistema operativo:
  - quando il programma viene eseguito utilizza le risorse del computer sotto il controllo del SO
- Architettura dell'insieme delle istruzioni (ISA)
  - istruzioni eseguite dal processore
  - registri disponibili al programmatore
- Microarchitettura
  - è l'architettura del processore
- Gestore dei trasferimenti dei dati
- Porte logiche (che vedremo nella prima parte)
- Transistor

Algorithms
Programming Languages
Operating Systems
Instruction Set Architecture
Microarchitecture
Register Transfers
Logic Gates
Transistor Circuits

Copyright ©2014 Pearson Education, All Rights Reserved

4



## Progettazione dei sistemi digitali

- Messa a punto delle specifiche:
  - descrizione delle specifiche del comportamento del circuito
- Formalizzazione:
  - ricavare formalmente la funzione che rappresenta il circuito (tabelle di verità, forma algebrica, ecc.)
- Ottimizzazione:
  - applicare tecniche di ottimizzazione per ricavare il circuito migliore (in termini di area, velocità o dissipazione energetica)
- Mappatura tecnologica:
  - trasformare il circuito logico in un nuovo circuito utilizzando la tecnologia disponibile
  - si ottiene quindi un circuito elettronico che realizza i comportamenti previsti
- Verifica:
  - si verifica la correttezza del progetto finale

5



## Logica binaria e porte logiche

- I circuiti elettronici digitali
  - trattano informazioni binarie
  - sono composti di transistor connessi tra loro
- I circuiti elettronici digitali di base sono chiamati **porte logiche**
- I circuiti sono modellati come una rete di porte logiche
- per descrivere la rete di porte logiche usiamo una notazione matematica:
  - la logica binaria
  - algebra booleana (da George Boole)

6



## Logica binaria

- Variabili: possono avere valore 0 o 1
- Operatori logici fondamentali: AND, OR, NOT
- La logica binaria è simile all'aritmetica binaria
  - AND simile al prodotto
  - OR simile alla somma
- Per questo motivo spesso si usano gli stessi simboli
  - $X \cdot Y$  è l'AND tra X e Y (a volte si usa anche XY)
  - $X+Y$  è l'OR tra X e Y

7



## La negazione (NOT)

- $\bar{X}$  è vera quando X è falsa e viceversa
- Rappresentazione con la tavola di verità:

NOT	
X	$Z = \bar{X}$
0	1
1	0

8

Logica

Valentina Ciriani



## Congiunzione (AND)

- $XY$  è vera se e solo se  $X$  è vera e  $Y$  è vera
- Rappresentazione con la tavola di verità:

AND		
X	Y	Z = X · Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

9

Logica

Valentina Ciriani



## Disgiunzione (OR)

- $X+Y$  è vera se almeno una tra  $X$  e  $Y$  è vera
- rappresentazione con la tavola di verità:
- attenzione:  $1+1=1$  e **non**  $1+1=10$  come nell'aritmetica binaria

OR		
X	Y	Z = X + Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

10

Logica

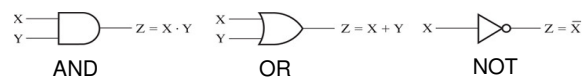
Valentina Ciriani



## Porte logiche

### Le porte logiche:








- sono circuiti di base che calcolano funzioni semplici
- hanno uno o più segnali in entrata
- hanno un segnale in uscita



11



## Porte logiche

AND		$F = XY$	<table><tr><th>X</th><th>Y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr></table>	X	Y	F	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	1	1
X	Y	F																
0	0	0																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																
OR		$F = X + Y$	<table><tr><th>X</th><th>Y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr></table>	X	Y	F	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1
X	Y	F																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	1																
NOT (inverter)		$F = \overline{X}$	<table><tr><th>X</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td></tr></table>	X	F	0	1	1	0									
X	F																	
0	1																	
1	0																	
NAND		$F = X \cdot Y$	<table><tr><th>X</th><th>Y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr></table>	X	Y	F	0	0	1	0	1	1	1	0	1	1	1	0
X	Y	F																
0	0	1																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
NOR		$F = \overline{X + Y}$	<table><tr><th>X</th><th>Y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr></table>	X	Y	F	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	0
X	Y	F																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	0																
Exclusive-OR (XOR)		$F = X\overline{Y} + \overline{X}Y$ $= X \oplus Y$	<table><tr><th>X</th><th>Y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr></table>	X	Y	F	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0
X	Y	F																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
Exclusive-NOR (XNOR)		$F = XY + \overline{X}\overline{Y}$ $= X \odot Y$	<table><tr><th>X</th><th>Y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr></table>	X	Y	F	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	1
X	Y	F																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																

12



## Algebra booleana

- L'algebra booleana è l'algebra delle variabili binarie e degli operatori logici
- Un'espressione booleana è composta da
  - variabili booleane e costanti 0,1
  - operatori logici
  - parentesi
  - Es:  $(A+B) \cdot C$
- Una funzione booleana è espressa con  $Y=E$  dove  $Y$  è una variabile booleana e  $E$  un'espressione booleana
  - Es:  $Y=(A+B) \cdot C$
  - associa un valore di output ( $Y$ ) a tutti i possibili valori di input
  - Se ho  $n$  valori di input, la funzione booleana  $Y$  è quindi  $Y: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}$  ( $2^n$  possibili input)

13



## Esempio funzione booleana

- Es  $Y=(A+B) \cdot C$
- associa un valore di output ( $Y$ ) a tutti i possibili valori di input di  $A$ ,  $B$  e  $C$  (che sono  $2^3$ )

A	B	C	$Y=(A+B) \cdot C$
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

14



## Esempio

Controllo serrande capannone

- L = alimentazione motore
  - 1 abbassamento serrande
  - 0 innalzamento serrande
- D = pulsante richiesta
  - 1 richiesta di abbassamento
  - 0 richiesta di innalzamento
- X = segnalatore fine corsa
  - 1 le serrande sono a fine corsa (tutte su o tutte giù)
  - 0 le serrande non sono a fine corsa
- A = abbassamento automatico di tutte le serrande (sistema di allarme)
  - 1 abbassamento completo e automatico delle serrande
  - 0 sistema di allarme non attivo

Logica di controllo delle serrande:

$$L = D\bar{X} + A$$

Se si attiva il sistema di allarme (A=1) allora si abbassano le serrande (L=1)

Altrimenti (A=0)

Se le serrande sono a fine corsa ( $\bar{X}=0$ ) allora si innalzano le serrande (L=0)

Altrimenti (X=1)

Se viene data la richiesta di abbassamento (D=1) allora si abbassano le serrande (L=1)

Altrimenti (richiesta di innalzamento D=0) si innalzano le serrande (L=0)

15



## Esempio

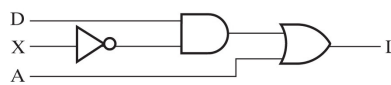
Possiamo rappresentare il controllo delle serrande

$$L = D\bar{X} + A$$

Con una tabella di verità oppure con un circuito logico combinatorio:

$$L = D\bar{X} + A$$

D	X	A	L
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1



16





## Tabelle di verità

- Una tabella di verità
  - è composta da
    - n colonne che corrispondono alle variabili indipendenti
    - una colonna (finale) che è la variabile dipendente (la funzione booleana)
  - contiene  $2^n$  righe
  - è unica per ogni funzione booleana

3 variabili indipendenti D,X,A

$$L = D\bar{X} + A$$

2<sup>3</sup> righe

D	X	A	L
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

1 funzione booleana: L

17



## Circuiti logici

- Una funzione booleana può essere rappresentata anche con
  - un'espressione algebrica
  - che corrisponde a un circuito logico combinatorico
    - composto di porte logiche
    - collegate tra loro da fili che veicolano i segnali logici
- La rappresentazione con espressione algebrica (e quindi circuito logico) non è unica

$$L = D\bar{X} + A$$

$$L = D\bar{X} + \bar{D}A + DA$$

18



## Le identità dell'algebra booleana

- La rappresentazione algebrica corrisponde ad un circuito
- La stessa funzione ha più rappresentazioni algebriche (e più circuiti)
- Come faccio ad avere la migliore rappresentazione algebrica (ovvero il miglior circuito)?
- Cosa vuol dire miglior circuito?
  - minor numero di porte (più piccolo)
  - miglior tempo di calcolo (più veloce)
  - minore dissipazione di potenza (basso consumo)

19



## Le identità dell'algebra booleana

- Vediamo delle tecniche che ci aiutano a trasformare la rappresentazione algebrica per ottenerne una migliore

Somma	Prodotto	Legge
$X + 0 = X$	$X \cdot 1 = X$	Elemento neutro
$X + 1 = 1$	$X \cdot 0 = 0$	Elemento nullo
$X + X = X$	$X \cdot X = X$	Idempotenza
$X + \overline{X} = 1$	$X \cdot \overline{X} = 0$	Inverso
$X + Y = Y + X$	$X \cdot Y = Y \cdot X$	Commutatività
$X + (Y + Z) = (X + Y) + Z$	$X \cdot (Y \cdot Z) = (X \cdot Y) \cdot Z$	Associatività
$X \cdot (Y + Z) = X \cdot Y + X \cdot Z$	$X + (Y \cdot Z) = (X + Y) \cdot (X + Z)$	Distributività
$X \cdot (X + Y) = X$	$X + (X \cdot Y) = X$	Assorbimento
$\overline{(X + Y)} = \overline{X} \cdot \overline{Y}$	$\overline{(X \cdot Y)} = \overline{X} + \overline{Y}$	De Morgan
$\overline{\overline{X}} = X$		Doppia negazione

20



## De Morgan

- E' una proprietà molto importante:

(a) X	Y	$X + Y$	$\overline{X + Y}$	(b) X	Y	$\bar{X}$	$\bar{Y}$	$\bar{X} \cdot \bar{Y}$	$\bar{X} + \bar{Y}$
0	0	0	1	0	0	1	1	1	1
0	1	1	0	0	1	1	0	0	1
1	0	1	0	1	0	0	1	0	1
1	1	1	0	1	1	0	0	0	0

21

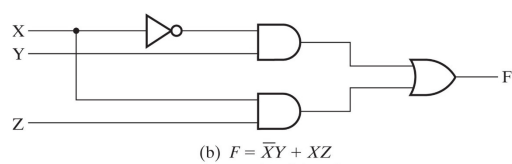
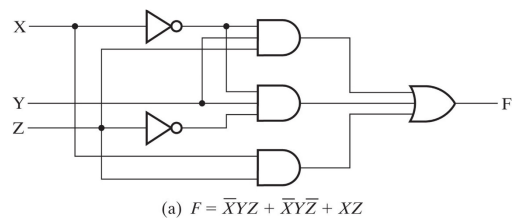


## Manipolazioni algebriche

- Usiamo l'algebra booleana per semplificare i circuiti digitali
- Esempio: la funzione F può essere rappresentata nei seguenti modi

X	Y	Z	F
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	0

22





## Trasformazioni

- Usiamo le identità per trasformare una forma algebrica in una più semplice (per esempio con meno operatori)

Esempio:

$$\begin{aligned}
 F &= \bar{X}YZ + \bar{X}Y\bar{Z} + XZ \\
 &= \bar{X}Y(Z + \bar{Z}) + XZ && \text{[distributiva]} \\
 &= \bar{X}Y \cdot 1 + XZ && \text{[inverso]} \\
 &= \bar{X}Y + XZ && \text{[elemento neutro]}
 \end{aligned}$$

- **Equivalenza:** due espressioni che hanno la stessa tabella di verità sono equivalenti

23



## Costo di un circuito

- Come misuriamo il costo di un circuito?
- Noi utilizziamo due funzioni costo molto semplici:
  - numero di termini (porte AND)
  - numero di letterali nel circuito
- **Letterale** è una variabile o il negato di una variabile

Esempio:

- $F = \bar{X}YZ + \bar{X}Y\bar{Z} + XZ$ 
  - 3 termini e 8 letterali
- $F = \bar{X}Y + XZ$ 
  - 2 termini e 4 letterali

24



## Trasformazioni esempi

1.  $(X + XY) + \bar{X}$   
 $= X + \bar{X}$   
 $= 1$   
 [assorbimento]  
 [inverso]
2.  $XY + X\bar{Y}$   
 $= X(Y + \bar{Y})$   
 $= X \cdot 1$   
 $= X$   
 [distributiva]  
 [inverso]  
 [elemento neutro]
3.  $X + \bar{X}Y$   
 $= (X + \bar{X})(X + Y)$   
 $= 1 \cdot (X + Y)$   
 $= X + Y$   
 [distributiva]  $(X + YZ) = (X + Y)(X + Z)$   
 [inverso]  
 [elemento neutro]

Somma	Prodotto	Legge
$X + 0 = X$	$X \cdot 1 = X$	Elemento neutro
$X + 1 = 1$	$X \cdot 0 = 0$	Elemento nullo
$X + X = X$	$X \cdot X = X$	Idempotenza
$X + \bar{X} = 1$	$X \cdot \bar{X} = 0$	Inverso
$X + Y = Y + X$	$X \cdot Y = Y \cdot X$	Commutatività
$X + (Y + Z) = (X + Y) + Z$	$X \cdot (Y \cdot Z) = (X \cdot Y) \cdot Z$	Associatività
$X \cdot (Y + Z) = X \cdot Y + X \cdot Z$	$X + (Y \cdot Z) = (X + Y) \cdot (X + Z)$	Distributività
$X \cdot (X + Y) = X$	$X + (X \cdot Y) = X$	Assorbimento
$(X + Y) = \bar{X} \cdot \bar{Y}$	$(X \cdot Y) = \bar{X} + \bar{Y}$	De Morgan
	$\bar{\bar{X}} = X$	Doppia negazione

25



## Trasformazioni esempi

1.  $X(X + Y)$   
 $= X$   
 [assorbimento]
4.  $(X + Y)(X + \bar{Y})$   
 $= X + (Y\bar{Y})$   
 $= X + 0$   
 $= X$   
 [distributiva]  
 [inverso]  
 [elemento neutro]
5.  $X(\bar{X} + Y)$   
 $= X\bar{X} + XY$   
 $= 0 + XY$   
 $= XY$   
 [distributiva]  
 [inverso]  
 [elemento neutro]

Somma	Prodotto	Legge
$X + 0 = X$	$X \cdot 1 = X$	Elemento neutro
$X + 1 = 1$	$X \cdot 0 = 0$	Elemento nullo
$X + X = X$	$X \cdot X = X$	Idempotenza
$X + \bar{X} = 1$	$X \cdot \bar{X} = 0$	Inverso
$X + Y = Y + X$	$X \cdot Y = Y \cdot X$	Commutatività
$X + (Y + Z) = (X + Y) + Z$	$X \cdot (Y \cdot Z) = (X \cdot Y) \cdot Z$	Associatività
$X \cdot (Y + Z) = X \cdot Y + X \cdot Z$	$X + (Y \cdot Z) = (X + Y) \cdot (X + Z)$	Distributività
$X \cdot (X + Y) = X$	$X + (X \cdot Y) = X$	Assorbimento
$(X + Y) = \bar{X} \cdot \bar{Y}$	$(X \cdot Y) = \bar{X} + \bar{Y}$	De Morgan
	$\bar{\bar{X}} = X$	Doppia negazione

26



## Trasformazioni esempi

7.  $\overline{XYZ} + \overline{XYZ}$   
 $= \overline{(\overline{X}\overline{Y}\overline{Z})} \cdot \overline{(\overline{X}\overline{Y}\overline{Z})}$  [De Morgan]  
 $= (\overline{X+Y+Z}) \cdot (\overline{X+Y+Z})$  [De Morgan]  
 $= (X+\overline{Y}+Z) \cdot (X+Y+\overline{Z})$  [doppia negazione]
8.  $\overline{X(\overline{Y}\overline{Z} + YZ)}$   
 $= \overline{X} + \overline{(\overline{Y}\overline{Z} + YZ)}$  [De Morgan]  
 $= \overline{X} + \overline{(\overline{Y}\overline{Z}) \cdot \overline{YZ}}$  [De Morgan]  
 $= \overline{X} + (\overline{Y}+Z)(Y+\overline{Z})$  [De Morgan]  
 $= \overline{X} + (Y+Z)(\overline{Y}+\overline{Z})$  [doppia negazione]

Somma	Prodotto	Legge
$X + 0 = X$	$X \cdot 1 = X$	Elemento neutro
$X + 1 = 1$	$X \cdot 0 = 0$	Elemento nullo
$X + X = X$	$X \cdot X = X$	Idempotenza
$X + \overline{X} = 1$	$X \cdot \overline{X} = 0$	Inverso
$X + Y = Y + X$	$X \cdot Y = Y \cdot X$	Commutatività
$X + (Y + Z) = (X + Y) + Z$	$X \cdot (Y \cdot Z) = (X \cdot Y) \cdot Z$	Associatività
$X \cdot (Y + Z) = X \cdot Y + X \cdot Z$	$X + (Y \cdot Z) = (X + Y) \cdot (X + Z)$	Distributività
$X \cdot (X + Y) = X$	$X + (X \cdot Y) = X$	Assorbimento
$\overline{(X + Y)} = \overline{X} \cdot \overline{Y}$	$\overline{(X \cdot Y)} = \overline{X} + \overline{Y}$	De Morgan
	$\overline{\overline{X}} = X$	Doppia negazione

27



## Esercizi da fare a casa 1

- Costruire la tabella di verità, il circuito logico per le funzioni:
  - $F = \overline{XY} + \overline{Z}$
  - $F = X(Y + \overline{Z})$
- Semplificare le seguenti espressioni booleane al minimo numero di letterali
  - $\overline{A}\overline{C} + \overline{A}BC + \overline{B}C$
  - $\overline{(A+B+C)} \cdot \overline{ABC}$

28



## Esercizi da fare a casa 2

3. Disegnare il circuito logico per le seguenti espressioni booleane. Il diagramma deve corrispondere esattamente all'equazione assumendo che i complementi degli ingressi non siano disponibili:
  1.  $\overline{A}B\overline{C} + B\overline{A} + AC$
  2.  $X(Y\overline{Z} + \overline{Y}Z) + \overline{W}(Y + XZ)$
4. Scrivere la tabella di verità e il circuito logico per:
  1.  $A(\overline{B}C + B) + \overline{B}$
  2.  $B\overline{A} + C$

29



## *Architettura degli elaboratori*

### Lezione 3 - esercizi

*Prof.ssa Valentina Ciriani*

Università degli Studi di Milano

[www.di.unimi.it/ciriani](http://www.di.unimi.it/ciriani)



## Esercizio 1

Si consideri  $N=8$ . Rappresentare i numeri  $26_{10}$  e  $-26_{10}$  in binario:

1. modulo e segno
2. complemento a 2
3. complemento a 1

$$\begin{array}{ll}
 26/2= 13 & 26\%2=0 \\
 13/2= 6 & 13\%2=1 \\
 6/2= 3 & 6\%2=0 \\
 3/2= 1 & 3\%2=1 \\
 1/2= 0 & 1\%2=1
 \end{array}$$

1. modulo e segno:  $26_{10} = 00011010_2$  -  $26_{10} = 10011010_2$
2. complemento a 2:  $26_{10} = 00011010_2$  -  $26_{10} = 11100110_2$
3. complemento a 1:  $26_{10} = 00011010_2$  -  $26_{10} = 11100101_2$

31



## Esercizio 2

Si consideri  $N=8$ . Convertire in decimali, i seguenti numeri in C2

$$\begin{aligned}
 1. \quad 11\textcolor{red}{1}0\,0101_2 &= (-2^5 + 2^2 + 2^0)_{10} \\
 &= (-32 + 4 + 1)_{10} = -27_{10}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 2. \quad 0011\,0110 &= (2^5 + 2^4 + 2^2 + 2^1)_{10} \\
 &= (32 + 16 + 4 + 2)_{10} = 54_{10}
 \end{aligned}$$

32





## Esercizio 3.1

Eseguire la somma e la sottrazione in C2 con N=8 tra la seguente coppia di numeri decimali (ci sono casi di overflow?):  $-126_{10}$  e  $25_{10}$

$126/2 = 63$	$126\%2 = 0$	$25/2 = 12$	$25\%2 = 1$
$63/2 = 31$	$63\%2 = 1$	$12/2 = 6$	$12\%2 = 0$
$31/2 = 15$	$31\%2 = 1$	$6/2 = 3$	$6\%2 = 0$
$15/2 = 7$	$15\%2 = 1$	$3/2 = 1$	$3\%2 = 1$
$7/2 = 3$	$7\%2 = 1$	$1/2 = 0$	$1\%2 = 1$
$3/2 = 1$	$3\%2 = 1$		
$1/2 = 0$	$1\%2 = 1$		

$$126_{10} = 01111110_2$$

$$-126_{10} = 10000010_2$$

$$\text{Somma: } -126_{10} + 25_{10}$$

$$25_{10} = 00011001_2$$

$$-25_{10} = 11100111_2$$

$$\text{Differenza: } -126_{10} + (-25_{10}) \text{ con underflow}$$

$$\begin{array}{r} 10000010+ \\ 00011001= \\ \hline 10011011 \end{array} = -101_{10}$$

$$\begin{array}{r} 10000010+ \\ 11100111= \\ \hline 101101001 \end{array} = -151_{10} \text{ underflow}$$

33



## Esercizio 3.2

Eseguire la somma e la sottrazione in C2 con N=8 tra la seguente coppia di numeri decimali (ci sono casi di overflow?):  $-62_{10}$  e  $25_{10}$

$62/2 = 31$	$62\%2 = 0$
$31/2 = 15$	$31\%2 = 1$
$15/2 = 7$	$15\%2 = 1$
$7/2 = 3$	$7\%2 = 1$
$3/2 = 1$	$3\%2 = 1$
$1/2 = 0$	$1\%2 = 1$

$$62_{10} = 00111110_2$$

$$-62_{10} = 11000010_2$$

$$\text{Somma: } -62_{10} + 25_{10}$$

25 già calcolato es. 3.1

$$25_{10} = 00011001_2$$

$$-25_{10} = 11100111_2$$

$$\text{Differenza: } -62_{10} + (-25_{10})$$

$$\begin{array}{r} 11000010+ \\ 00011001= \\ \hline 11011011 \end{array} = -37_{10}$$

$$\begin{array}{r} 11000010+ \\ 11100111= \\ \hline \cancel{1}0101001 \end{array} = -87_{10}$$

34



## Esercizio 3.3

Eeguire la somma e la sottrazione in C2 con N=8 tra la seguente coppia di numeri decimali (ci sono casi di overflow?):  $115_{10}$  e  $-24_{10}$

$115/2 = 57$	$115\%2 = 1$	$24/2 = 12$	$24\%2 = 0$
$57/2 = 28$	$57\%2 = 1$	$12/2 = 6$	$12\%2 = 0$
$28/2 = 14$	$28\%2 = 0$	$6/2 = 3$	$6\%2 = 0$
$14/2 = 7$	$14\%2 = 0$	$3/2 = 1$	$3\%2 = 1$
$7/2 = 3$	$7\%2 = 1$	$1/2 = 0$	$1\%2 = 1$
$3/2 = 1$	$3\%2 = 1$		
$1/2 = 0$	$1\%2 = 1$		

$115_{10} = 01110011_2$

$24_{10} = 00011000_2$

$-24_{10} = 11101000_2$

Somma:  $115_{10} + (-24)_{10}$  Differenza:  $115_{10} - (-24)_{10} = 115_{10} + 24_{10}$  (overflow)

01110011+

11101000=

~~0~~1011011

=  $91_{10}$

01110011+

00011000=

10001011

=  $139_{10}$  overflow!

35



## Esercizio 4

Rappresentare in virgola mobile

1.  $-43,25_{10}$
2.  $43,25_{10}$

Soluzione:

1. Conversione in binario di  $43,25$ :  
 $101011,01$
2. Forma normalizzata:
  1.  $-1,0101101 \times 2^5$
  2.  $1,0101101 \times 2^5$
3.  $M = 0101101$
4.  $E = 101$  ( $=5_{10}$ )
  1.  $S=1$
  2.  $S=0$

36



## Esercizio 5.1

Rappresentare i numeri  $-12,75_{10}$ ,  $0_{10}$  e  $1_{10}$

1. in singola precisione standard IEEE 754

1. Conversione in binario di  $12,75_{10} = 1100,11_2$

2.  $-1,10011 \times 2^3$  (normalizzazione)

3.  $E = 127_{10} + y = (127+3)_{10}$  quindi  
 $E = 130_{10} = 1000010_2$

4.  $(-1)^1 \times (1,100110000000000000000000) \times 2^{130-127}$

5. **11000001010011000000000000000000**

37



## Esercizio 5.1

$0_{10}$  e  $1_{10}$  in singola precisione standard IEEE 754

1.  $0_{10}$

**00000000000000000000000000000000**

2.  $1_{10}$

1. In binario  $1_{10} = 1_2$

2.  $1,0 \times 2^0$  (normalizzazione)

3.  $E = 127_{10} + y = (127+0)_{10}$  quindi  
 $E = 127_{10} = 0111111_2$

4.  $(-1)^0 \times (1,000000000000000000000000) \times 2^{127-127}$

5. **00111111000000000000000000000000**

38



## Esercizio 5.2

Rappresentare i numeri  $-12,75_{10}$ ,  $0_{10}$  e  $1_{10}$

1. in **doppia** precisione standard IEEE 754

1. Conversione in binario di  $12,75_{10} = 1100,11_2$
2.  $-1,10011 \times 2^3$  (normalizzazione)
3.  $E = 1023_{10} + y = (1023+3)_{10}$  quindi  
 $E = 1026_{10} = 10000000010_2$
4.  $(-1)^1 \times (1,1001100000000000...00000) \times 2^{1026-1023}$
5.  $11000000001010011000000000000000...0000$

39



## Esercizio 5.2

$0_{10}$  e  $1_{10}$  in doppia precisione standard IEEE 754

1.  $0_{10}$   
 $00000000000000000000000000000000...000$
2.  $1_{10}$ 
  1. In binario  $1_{10} = 1_2$
  2.  $1,0 \times 2^0$  (normalizzazione)
  3.  $E = 1023_{10} + y = (1023+0)_{10}$  quindi  
 $E = 1023_{10} = 0111111111_2$
  4.  $(-1)^0 \times (1,0000000000000000...00000) \times 2^{1023-1023}$
  5.  $00111111111100000000000000000000...0000$

40

## Esercizio 6

Rappresentare in decimale il seguente numero in singola precisione standard IEEE 754

1101011011010101010000000000000000

1101011011010101010000000000000000

$$10101101 = 2^7 + 2^5 + 2^3 + 2^2 + 2^0 =$$

$$128 + 32 + 8 + 4 + 1 = 173$$

$$(-1)^1 \times (1,1010101) \times 2^{173-127} =$$

$$- 1,1010101 \times 2^{46} =$$

$$= -1,6640625 \times 70.368.744.177.664$$

$$= -117.097.988.358.144$$